## Refactoring：

Improving the Design of Existing Code

## 重构——改善既有代码的设计 （中文版）

［美］Martin Fowler 書
俊抰 筷节 译


与（设计模式）齐名的经典巨著<br>（设计模式）作者 Erich Gamma 为本书作原<br>超过 70 种行之有效的重构方法



# Refactoring：Improving the Design of Existing Code  


















 Distilad ）的性者















# 重 构 

## —改善既有代码的设

Refactoring<br>Improving the Design of Existing Code

Martin Fowler 著<br>（以及 Kent Beck，John Brant，William Opdyke，<br>Don Roberts 对足后登章的贡献）

侯捷／熊节合译

Refactoring：Improving the Design of Existing Code（ISBN 0－201－48567－2）
Martin Fowler
Copyright ©1999 Addison Wesley Longman，Inc．
Original English Language Edition Published by Addison Wesley Longman，Inc．
All rights reserved．
Translation edition published by PEARSON EDUCATION ASIA LTD and CHINA ELECTRIC POWER PRESS，Copyright © 2063．
独家化版，发行。
末经出版者书面许汀，不得以作何方武复制或抄㔻本抒的仃何部分。

本｜持面貼㐿 Pearyon Education 防伪标答，尤标签者不得销集：
北京市版杝用著作权合同登记号 图字：01－2002－4741 号
For sale and distribution in the Pcoplc＇s Republic of China exclusively（excluding Taiwan，Hong Kong SAR and Macao SAR），
仅限子中华人民思和国境内（不包括中国升港，澳门特别行政区和中国台湾地区）销隽发行。

## 图书在版编目（CIP）数据

重构：敌善既有代码的设计！（关）䄄勒（Fowler，M．）者：侯挺，熊节译。
－北京：中国电 今出版社， 2003 （软作乙程系列）
ISBN 7－5083－1554－5

中国故本泈书馆 CIP 数据核字（2003）第057350号

## 责任编辑：程瓘 乔晶

书 名：量株：故善既有代码的设讴
原 著：（关）Martin Fowler
䮧 译：侯捷 熊节
出版发行：中国电力出版社
地址：北京市二里河路6「郋政编硝：1001044
电话：（010） 88515918 传具：（010） 88518169

开 本： $787 \times 10921 / 16$ 印 张： 29 字 数： 540 千字
书
号：ISBN 7－5083－1554－5
版 次：2003年8月北京第 版
印 次：2003年8月第 次印刷
定 价：68．00 心

## Refactorings（重构）列表

Add Parameter（㴎扣参数） ..... 275
Change Bidirectional Association to Unidirectional（将双可关联改为前向） ..... 200
Change Reference to Value（特引用利象改为实值对象） ..... 183
Change Unidirectional Association to Bidirectional（将并問关联改为双同」） ..... 197
Change Value to Reference（米实值对象改为引用对象） ..... 179
Collapse Hierarchy（折䁷继承休䒬） ..... 344
Consolidate Conditional Expression（合并条作式） ..... 240
Consolidate Duplicate Conditional Fragments（合䶒重复的条件具段） ..... 243
Convert Procedural Design to Objects（将过程化改计转化付对象设议） ..... 368
Decompose Conditional（分解条作式） ..... 238
Duplicate Observed Data（复㑬「被监柷数据」） ..... 189
Encapsulate Collection（封装群集） ..... 208
Encapsulate Downcast（封装 「向下转型｜列作） ..... 308
Encapsulate Field（封装值域） ..... 206
Extract Class（提炼为） ..... 149
Extract Hicrarchy（提䲴纽承体系） ..... 375
Extract Interface（提炼接l1） ..... 341
Extract Method（提炼䉼数） ..... 110
Extact Subclass（提炼于类） ..... 330
Extracl Superclass（提炼超米） ..... 336
Form Template Method（杽造模板函数） ..... 345
Hide Delegate（隐藏「充拒关系」） ..... 157
Hide Method（隐藏函数） ..... 303
Inline Class（将光内联化） ..... 154
Inlinc Method（将函数内联化） ..... 117
Inline Temp（将萌时变虫内联化） ..... 119
Introduce Assertion（引入断ri） ..... 267
Introduce Explaining Variable（ $t$ 入解释性变昂） ..... 124
Introduce Foreign Method（引入外加函数） ..... 162
Introduce Local Extension（引入本地す拱） ..... 164
Introduce Null Object（皿入 Null 砷象） ..... 260
Introduce Parameter Object（引入参数对荌） ..... 295
Move Field（搬移值域） ..... 146
Move Method（搬移函数） ..... 142
Parameterize Method（今眯数携带参数） ..... 283
Preserve Whole Object（保持对象忩整） ..... 288
Pull Up Constructor Body（构准函数本体上栘） ..... 325
Pull Up Field（值域与接） ..... 320
Pull Up Method（函数卜f年） ..... 322
Push Down Field（㑲域下榡） ..... 329
Push Down Method（函数下移） ..... 328
Remove Assignments to Parameters（栘除对参数的赋值动作） ..... 131
Remove Control Flag（移除控㑬标议） ..... 245
Remove Middle Man（柱除中问人） ..... 160
Remove Parameter（移除参数） ..... 277
Remove Setting Method（移除设值囦数） ..... 300
Rename Method（電新命者类数） ..... 273
Replace Array with Object（D对家取代数组） ..... 186
Replace Conditional with Polymorphism（以娄念取代条件式） ..... 255
Replace Constructor with Factory Method（以工厂 万法取代阵過函数） ..... 304
Replace Data Value with Object（以对象取代数据值） ..... 175
Replace Delegation with Inhoritance（以继我取代委拒） ..... 355
Replace Error Code with Exception（以异常取代钲误码） ..... 310
Replace Exception with Test（以测试取代异常） ..... 315
Replace Inheritance with Delegation（以委扙取代继我） ..... 352
Replace Magic Number with Symbolic Constant（以字面常昷取代魔法数） ..... 204
Replace Method with Method Object（以函数则客取代函数） ..... 135
 ..... 250
Replace Parameter with Explicit Methods（以㖄确娄数取代参数） ..... 285
Replace Parameter with Method（以网数取代参数） ..... 292
Replace Record with Data Class（以数汧类取代记录） ..... 217
Replace Subclass with Fields（以值域取代（•类） ..... 232
Replace Tenp with Query（以查洵取代临㠺变量） ..... 120
Replace Type Code with Class（以类取代型㸝的） ..... 218
Replace＇Jype Code with State／Strategy（以 State／Strategy 取代型别码） ..... 227
Replace Type Code with Subclasses（以了类取代型别码） ..... 223
Self Encapsulate Field（宣封装㑑城） ..... 171
Separate Domain from Presentation（将领域和表述；显分分离） ..... 370
Separate Query from Modifier（将查询屎数和修改雨数分离） ..... 279
Split Temporary Variable（剖解临时永跲） ..... 128
Substitute Algorithm（替你你的算法） ..... 139
Tease Apart Inheritance（梳理开方解继承体系） ..... 362

## 译序

by 侯提

看
枕木间夹力地「砍辟钻凿」。他们在假什么？他们座使路基．上的碎们块（道碭）因持续剧㗽的震动而翻转方向，消动位置，甚至震碎为更小不块填满維陌，以求道碴吏紧密契含，提供铁道更安全更强周的体质。

当＂重构」（refactoring）咉入胀荷，我的人脑布动「道现一土人＋电动加道机＋机木道怵」这样一幅联想㥸面。「重构｜词非常清楚地说明了它白身的意义和价值：在不破坏可察功能的前提下，借的搬移，提炼，打散，凝聚…政善承物的体质。很多人论网这样 个信念：「非常施建设需要非常的破果！，但是现役的的用较件，构筑过半的项目，运转中的系统，容不得推例重来。这时候，在不碳环可察功能的前提下改善体质，强化当前的可读吽，为将来的护充性和维採性做准备，乃至于化过程中找出潜伏的「宊虫」，就成了大受欢迎的稳步前进的良方。

作为一个程序员，任谁都有看不顺腿厂上代㐷的经验—代码柬自你邻桌那个菜皿，或三个月前的白己。面临此境，有人选择得过且过；然而根据我对「程序员」人格特质的了解，更多人盼望插下整顿。挽起袖子剑及復及，其勇可嘉，其虑未缜。过去或许不得小暴先先河，忍受风险。现在，有了严谨的重构准则和严密的重构于法，「稳定中求发展」终于有丁保障。

是的，把重构的榭念和梞法逐一落实在严㗆的准则和严密的手法之中，正是这本《Refactoring》的最人定臹。重构？！网詞，卜进的程序员每天的进行式，从米不新鲜，但要强力保证「维持积芧原自的可察列能，不带进新息虫！，重构就小能是一项靠若天份挥酒的世术，必须是 $\cdots$ 项工程。

## 我对本书的着法

初水阅读本书，娄罗感觉书中所列的许多重构目标过 J－平淡，重构步骤过于琐嵓。这些我们平常也都做，习惯人气洋洒的动作，们必以近严枯燥的过程小少前进？然后，渐溯我才体会，正是这样的小步与缓步剪进，不立激，不躁进，再加卜完整的测试配套（是的，测试と于重构极其重要），才是 \｜不带束破坏，似引入臭虫」的最传保障。我个人其实不敢置信有淮能够和飛地按步遵循实圲本书所列诸多被我 （从人的角度）认为下淡而琐屑的重构步馥，我个人认为，本书的吱大价值，除了呼吁对软件质冒的追求态度，以及对重构「工待性」的认识，最终最重要的价值还在于：建立起吾人对于「目前和未来之自动化重构工具」的基本理论和实现技术上的认识与信赖。人类眼中平淡琐屑的步骤，止是自动化重构 $\perp$ 具的基础。机器缺乏人类的「大局观｜智慧，机器需要的正是切割为一个一个极小步骤的指令。一板＂．眼，一次一点点，这正是机器所需要的，也正是机器的专长。

本书第 14 章提到，Smaltalk 开发环境已含自动化重构工貝。我并非 Smalltalk gay，我没有用対这些工具。基于技术的飞快滚动（或我个人的孤犆寡闻），或许奶今你已经可以在Java，C＋＋等面向对象编程坏境中找到这 类自动化重构 L．兵

软件技术啳内，重构（refactoring）常常被拿来与设计模式（design patterns）并论。 や籍北场上，《Refactoring》也与《Design Patterns》齐名。GoF 曾经说『设计模式为重构提供了目标】，但本书作者 Martin 亦言队本书并没有提供助你完成所有知名模式的重构手法，甚至连 GoF 的 23 个知名模式都没有能够全部覆盖。】我们可以从这些话中理解技术的方向，以及书籍所反映的呞限。我并不完全赞同 Martin 所言「哪怕你手上有一个精糕的设计或甚至—团混乱，你也可以借由重构将它加工成设计良好的代码。」但我 $\mid$ 分同意 Martin 说「你会发现所谓设计不再是一切动作的前提，而是在整个开发过程中逐渐浮现出来。」我比较担心，阅历不足的程序员在读过本书后可能发酵州「先动下再说，死活可量构。的心态，轻忽了事前优秀设计的重要性。任何技术上的说法都必须有基本假设；虽然重构（或更向上说 XP，eXtreme Programming）的精神的确是「不妨先动手」，但若草率行事，代价还是很高的。重型开发和轻型开发各有所长，各亩应用，世间并无万应灵药，任何东归都不能极端。过犹不及，皆不可取！

当然，i重构工程」与「自动化重构工具」可为我们带来相肯大幅度的软件质量提


## 关于本书制作

此や在翻译与制作卜保留了所有林沬道（bad smell），重构（refactoring），设计模式（design patterns）的英文名称，并表现以特殊字体；人使封面内页，日录，小占标题中相应地给折一个根据字面或技术意义而做的巾文译名。各种「域味道｜各称尽量就其意义选用负自宁眼，如泥团，夸茄，过长，过大，过多，情结，偏执，惊梀，狮死，纯稚，「敖…。这些其实都是助忆之用，与茶余饭后的栄资（以及读者批评的根楛 6 ），

泉书各小节算无序号。为参考，检索或讨论时的方便，我为译本間上了序号。
本持保留相当份量的英文术语，时而英中访陈（婴文为立，中文为辅）。这么做的考昷是，本谵渎花不可能不知道 class，final，reference，public，package．．．这些简短的，与 Java编程息息相关的用词，另 一方開，我作实认为，中文书内保留经过挑选的集些英文术语，自利f整体阅读效果。

两个需要特别说明的用词是 Java 编程界惯用的＂field＂和＂method＂。它们机当于 C＋＋的＂data member＂和＂member function＂。出于出现次数头在频繁，为降低巾英夹杂程度，我把它们分别译为「值域 $\mid$ 㕲＂函数 ${ }^{\prime}$－如果将＂method＂译为＂方法」，恐怕术语突出性不高。本书将＂type＂诵为「型别」而非「类型」，亦是为了巾文术语之突出性；＂instance＂译为＂实体！而非＂头例，＂argument＂译为 ${ }^{\circ}$ 引数 j 陑非「实参」，仃意义上的考量，「static值域－j reference俱域।，「reference对象与 value对象」等等则保留部分宾文，并选用如上的特殊字体，凡此种种，暞信 进入书中悠很快打以感受本卓术语风格。

本书还有诸多地方采中英办陈（中文为土，英文为辅）方式，意在告诉读花，㧴们
原原文。

中文版（本书）已将英文版截至 2003／06／18 为止之斯诺，修正于纸本，

## 一点点感想

Martin Fowler 表现于原书的写作风格是：简洁，爱用代名词和略称。这使得读著往往需要在字面上揣度推敲，我期肪（解相信）综让技术意义的反刍，中英术语的并陈，中文表述的努力，中文版（本书）在阅读时闻，埋解时间和识忆深度卜，较之英文版，能够为以华文义国语的读者提高 10 倍以上的成效。

本或由我和熊方先往合译 熊节负责第一个 pass，我负责后继1：作。中文版（本书）为读者带来的阅读和理解上的效益，能节居」首功—虽说做的是第一个 pass，我从初稿质量缏可看出他多次反复推敲利文字琢磨的刻痕。至于整体风格，山英术语的选定，版面的足现，今至丁尒蓝技术内㴬的表现，如果有任何差错，责任都是我的 $\mathcal{C}$ 。

作为一个伿息技术教育者，以及一个信息技术传播者，我在超过 10 年的写译厉程中，观察了不同级别的技术や品在读书巾场上的兴衰起伏。这些近可反映大圤境下技术从业人员及学子们的某些可呵和取向。我很高単看到找们的中文技术书籍（著译皆含）从早期盈盈满满的初阶语言用书，逐渐进化到中高阶语言用书，操作系统，技术内核，程序库／框架，再至设讣；分析，软件丁程。我很高兴看到这样的变化，我很高兴看到《Design Patterns》，《Refactoring》，《Agile．．．．，《UML．．．》，《XP．．．》之类的书在中文书籍市场巾现身，并期盼＇它们有十富的读者：
访问，网址如卜，并欢迎给我任何意见。谢谢。

## 侯捷 2003／06／18 于台湾．亲竹

```
jjhou@jjhou.com (电子邮箱)
http://www.jjhou.com (繁体) (术语对照表http://www.jjhou.com/terms.htm)
http://jjhou.csdn.net (简体) (术语对照表http:// jbhou.csdn.net/terms.htm)
```


## 译序 <br> by 能节

## 重构的生活方式

还记得那 一 下，当我把《重构》的全部译禞整理完䘡，发送给候老师时，心里竞然小经意地有了一丝焵然。我是 只习惯的动物，总是安于一种习惯的生活方式。任那之前的很长一段时问里，习惯了每大㻊上翻泽这本书，认惯了随手批问题与皆我 mail 发给 Martin Fowler 先生，习惯了阅读 Martin 及时洏䨛心的同信，习惯了在那

香山的叶，这种生活方式也就告一段落了。

只有几位相熟的朋友知道我在勫泽这本书，他们不太明白为什么常把经济学挂在嘴
吧，既然已经衣食无忱，既然还有一点属于自己的时间，能够萻下把这本《重构》鹊译出来，也算是给白己的一个交代。

第一次听到「重构」这个词，是在2001年10月。在当时，它的惫想起以令我感到震揉。软件白有其美感所在。软件工程希望建立完美的需求与设计，按照既有的规范编写标准划一的代码，这是结构的美；快速迭代和 RAD 颠澓「全知全能」的神话，用近乎刀臂冬砍（crack）的分式解决问题，在混沌的循坏往夏中实现需求，这是解构的美；而 Kent Beck 与 Martin Fowler 两人站在－起，XP 那敂提而又严谨的方法论演绎了重构的美 一 我不知道是淮最初把 refactoring 一京翻㶦为「重构」。或计无心持柳，却成了点睛义管。

我一直是设计模式的爱好者。曾经在我的欪想中，软件开发应该有－个「理想国」一当然，在这个理想国维持着完美秩序的，不是哲学家，而是模式。设计模式给我们

的，何仪仅是一些间题的解决方案，更白追求完美＇理型 \｜的渴望。但是，Joshua Kerievsky 在那篇書名阴《模式与 XP》（收录十《极限编程研究》一书）中朋＂地指出：在设计前期使用模式常常导致边度 1 程（over－engineering）。这是一个残酷
素。从 篇《停止过度工程，开始，Joshua 撰写了＂Refactoring to Pattems＂系列文章。这位犹太人用他区族性的㩕智头脑，敏锐地发现了软珄的居结构主义道路。而计设计模式在飞速变化的 Interner 时代重新闪现光辉的，又是重构的力量。

在 篇流传甚＂的帖子里，有人把《重构》与《设计模武》并列为「Java行壮的圣经」。在我在束这种并列其实并不准确：实际上，尽管我如此喜爱这本《重构》，但白从完成翻评之后，我再世没有读対＇光。不，不是因为我已经对它烂熟于心，而䍐因为重构已经变成厂゙我的另一种生活方式，变成了我每天的「面包与黄油」，变成了抜们整个团队的空气与水，以至丁尤须再到书中寻找任何「神谕」。而《设计䅡式》，我倒囸放在手边时常翻阅，因为总是记得不那么真切。

所以，在你开始阅读本书之前，我有两个建议要给你；南先，扎你的敬贯捊到大西洋甲去，对于即将变得像穿气与水一样晋通的技术，你无须对它儆带；其次，找到
学会使肋其中的自动测试和重构功能，然后再学试使用本书介绍的任何技术。做情是积予员的美徳之一，绝不要团为这本书让你变得勤快。

最后，即使你完全学握了这本书中的所有东西，也个力不妥跟别人吹嘘。在找们的团队里，程序员常常会说；如果没有单元测试和雨构，我沙办法写代础。』

好了，感谢你耗费一点点的时问米倾听我现在刈重构，对这本《重构》的览法，
Martin Fowler 结常说，花一点时间米重构置值得的，希望你会觉得花一点时间看我的文子也是值得的。

## 能节2003年6月11月

夜 杭州
P．S．我想借这个难得的机会感谢 个人：我亲爱的女处马詶㛁。在北京的 11 于甲，是她

我的椥迷与冷淡，谢谢你，岈姍，我永远爱你，

## 序言 <br> by Erich Gamma

重构（refactoring）这个概念来自 Smalltalk 圈子，没多久就进入了其他语学阵营之中。 盍于重构是 framework（框架）抽发中不可缺少的一部分，所以当 framework开发人员讨论自己的 1 作时，这个术语就诞生了，当他们精炼自己的 class hierarchies （类阶层体系）时，当他们叫喊自己可以拿掉多少多少行代码时，重构的概念慢慢浮出水面。framework 设计者知道，＂这东西休叮能 开始就完全正确，它将随着设计者的经验成长而进化；他们也知道，代码被阅读和被修改的次数远远多于＂它被编写的次数：保持代矿易读，易俊改闪关键，就是重构—对framework 而言如此，对一般软件也如此。

好板 5 ，还存什么问题炚？很显然：重构具有风险。它必须修改运作中的程序，这可能引入一些幽微的错误。如果重构方式不恰当，呵能毁指你数天甚至数星期的成果：如果電构吋不做好猚备，不道守规则，风险就更大。你挖掘白己的代码，很快发现了 些值得修故的地㡯，于是俰挖得更深。挖得息深，找到的重构机会就越娄…
䓗，重构为须系统化进行。我在《Design Patterns》书中和列外三位（协诃）作者普经提过：design patterns（设计模式）为 refactoring（重构）提供了月标。然而「觕运日标ノ只是问题的一部分而已，收造程序以达目标，是另一个难题。

Martin Fowler 和本书年几位作者清题揭示了重构过程，他们为正向对潒软件开发所做的贡胀，难以衡量。本扔解释重构的原理（principles）和最佳实践方式（best practices），并指出何叫何地你应该开始挖㻕你的代码以求改善。本予的核心是一份完整的重枱名录（catalog of refactoring），其中每一项都介绍 种经过实证的代码变换于法（code transformation）的动机和技术。某些项乕如 Extract Method 和

Move Field看起来可能很践齿，但不要掉以轻心，因为理解这类技求止是有条不紊地进行重构的关键。本书所提的这些重构准则将帮助你一次－小步地修改你的代码，这就减少了过程中和风险。很快你就会把这些严构准则利其名称加入白已的开发词典け，并且朗朗上［J。

我第一次体验有纪律的，次一小步的重构，是在 30000 英步高穿和 Kent Beck 共 ｜司编＂与程序（译注：原文为 pair－programming，应该指的是 extreme Programming中的所脜「成对，搭档荋程｜）。我们运用本悩收录的重构准则，保证每次只走一步。最后，我对这种实践方式的效果感到｜分惊讶。我六但对最厅结果更有信心，而且开发压力把小了很多，所以，我高度推荐你试试这些重构猚则，你和你的程序都将新此更美好。
－Erich Gamma
Object Technology International，Inc．

## Java 高级架构师

## 每天晚上 365 天提供在线直播教程：

1，具有 1－8 工作经验的，面对目前流行的技术不知从何下手，需要突破技术瓶㶨的可以学习。

2，在公司待久了，过得很安逸，但跳槽时面试碰壁。需要在短时间内进修，跳槽拿高薪的可以学习。

3，没有工作经验，但基础非常扎实，对 java 工作机制，常用设计思想，常用 java 开发框架掌握熟练的可以学习。

4，工作中一般需求都能搞定。但是所学的知识点没有系统化，很难在技术领域继续突破的可以学习。

课程涉及知识点内容：
（1）源码分析专题
（2）高并发／高性能
（3）高可用／可扩展
（4）性能优化
（5）Spring Cloud
（6）Spring Boot

Java 高级架构师专题课程（加 QQ 获取教程地址：2621000066）


或者扫描二维码添加

# 前言 

by Martin Fowler

从前，有位咨询顷间参访一个开发项目。系统核心是个 class hierarchy（类阶层体系），顾间吉了幵发人员所 ${ }^{4}$ 的 此代码。他发现整个体系相当凌乱，上齿 classes 对于： classes 的运作做了一些假设，ド尼（继事）classes 实现这此假设。但是这些假设并不逼介所有 subclasses，导致覆写（overridden）行为非常繁重。只要訨 superclass内做点修改，就可以减少许萝覆写必要。在另一些地方，superclass 的某些意阁并术被良好理解，因此剘1某些行为任 subclasses 付重复出现。还有一些地方，好儿个 subclasses 做相同的事情，其实可以把も们搬到 class herarchy 和上层去做。
此，比亮程序者 L去速可以运行，而且项目面临很人的进度压力。于是经理说，晩此时作再抽时间做这此整理［：作。

顾所忛押他的想法告诉了在这个 class hierarchy 上工作的程序员，告诉他们叮能发牛的事情。程序员都很敏说，业上就看毕问题的严重性。他们知通这并不全是他们的错，有时候的确需要借助外力才能发现问题。程序员立刻用了一两天的时问整理好这个 class hicrarchy，弚删掉了其中一半代码，功能毫发无损，他们对此 十分满意，而且发现系统速度变得更快，更容易加入新 classes 或使用其他 classes。
诉多功能还等着加进去，这些桯序员却向向耗费两天时问，什么活儿都没下，原先的代覀运行起来还算止常，他们的新设讧显然有点过于「理论」且过于「无地」。项目要州货给客 $F^{\prime \prime}$ 的，是可以有效运行的代码，不是用以取悦学究们的完美东西。顾问接下来又建议应该在系统的其他核心部分近行这样的慗理工作，这会使整个项日停顿一至一个星期。所有这些工作只是为了让代码香起来更漂突，并不能给系统

添加任何新功能。

你对这个故事有作么看法？你认为这个顾闭的建设（更进 步格理程疗）兄对的


我必须承认我自己为某些偏见，因为我就是加个顾的。六个片之麻这个顶月宣告头败，很人的原因是代祃太复杂，无法除错，世无法获得可被接受的性能。

后来，项且重新官剧，几可从头开始编＂整个系统，Kent Beck 被请玄橵了颔问。他做了几件迥异以往的事，其中最重要的 件就是紧持以持续不断的重构行为来整理代祃。这个项目的成鸟，以及重构（refactoring）佂这个成开项目中扮演的角色，促成了我学这本书的对怄，如此－－来找就能够扎 Kent 和其他一些人已经学会的「以重构力式改进软件质量」的知识，传播给所有读省。

## 什么是重构（Refactoring）？

所诮重构是这样一个过程：＂在不改变代码外在行为的前提下，对代码做出修改，以收进程序的内部结构 。重构是一种有纪律的，经过洲练的，有条不紊的程序整理方法，可以将整理过程中不小心引入错误的机率降到最低。本质卜说，重构就是「在代码写好之后改过它的设计！
－在代础写好之后改进它的设计」？这种说法有点奇怪。按照目前对软件开发的理解，我们相信应该先设计而后㖪码（coding）。首先得有一个复好的设计，然后才能开始编码。侣是，随䒴时间流逝，人们个断修改代码，于是根楛原先设计所得的
乱辟的随性行为，

「重构！正好与此相反，哪怕你手上有一个糟糕的设计，其至是•堆孯乱的代俋，
单过了头，你只需要把某个值域（ficld）从一－个 class 移到另一个 class，把某些代码从 一个函数（method）拉出来构成只一个函数，惑是在 class hierarchy 中把某些代码推上推下就行了。但是，聚沙成塔，这此小小的修改累积起来就可以根本改善设计质量。这和一般赏见的「较件会慢慢腐火＂」的炠念恰恰相反。

通过重构（refactoring），你叮以找出敌变的平衡点，你会发现所谓设计不再是切动作的前提，而是在整个不发过程中逐渐浮现出来。在系统板筑过程中，你可以学习如何强化设计；其问带束的互动可以让一个程序在开发过程中持续保有良好的设计。

## 本书有些什么？

木书是－本重厸指南（guide to refactoring），为专业程序员而㝍。我的目的是告诉你如何以一种叮控制且高效摂的方式进行重构。你将学会这样的重构方式：不引入 －宴虫」（错误）。弁上有条不素地改进程序结构。

按照传统，打籍应该以一个菖介开头。尽管我也同意这个原则，似是我发现以概括性的讨论或定义米介绍車构，灾在不是件容易的事。所以找决定拿一个安例做为开路先锋，第 1 音展示一个小程序，其中有些常见的设计缺嗬，我把它重构为更台格的道向对象程序。其间我们们以看到重构的过程，以及数个很有用的重构准则：如果你想知道重构到底是笖么回事，这 •草不可不读。

第 2 章浭益重构的 一般性原则，定义，以及进行原因，我也大致介绍了重构所存在的一些问题。第 3 草由 Kent Beck 介绍如何傧出代砋中的「坏玙道」，以及如何运用重构清除这些和味道。「测试」在重构中扮演非常重要的角色，第 4 䓂介绍如仙运井 个简单的（源码开放的）Java测试榞架，在代码中构筑测试的境。

本书的核心部分，重构名录（catalog of refactorings），从第 5 章延件至第 12 章。这不是一份全面吽的名录，只是 一个起步，其中包括迄今为止我在工作中整理下来的所有重构准则。每当我想做点作么—例如Replace Conditional with Polymorphism－的时候，这份名承就会提醒我如何一步一步安全前进。我希望这是值得你同后一再比顺的部分。

本や介绍了其他人的许多研究成果，最后数章就是时他们乙中利几位所客串写就。 Bill Opdyke 在第13章记述他将重构技术应用 J•商业开发过程中遇到的一些问题。
Don Roberts 和 John Brant 在第 14 章展辞重构技术的末来 — 自动化工具，我把最尼一章（第 15 童）労给重构技术的顶尖大帅，Kent Beck。

## 在 Java 中运用重构

书能够给其他语言使用了者带米势助。化我觉得我最好在本书中只使用Java，肉为那是找最熟悉的语言：我会不时写卜一些提不，告诉读者如何在其他婂宸川进行重构，不过我真心希望君到其他人在本书基础上钋对其他语言写出更多重构方面的书籍。

火了最大程度地相助渎者理解我的想法，我不想使肘 Java语六中特别复杂的部分。所以我避免使用 inner class（内謨类），refiection（反时机制），thrcad（线程）以及很多强人的 Java 特性。这是因为我䈐望尽妸能清楚展现重构的核心。

我应该提醒你，这些車构准则并代价对并发（concurrent）战分布式（distributed）编程。那些主题会引出更多重要的事，超越了木书的关心范困。

## 谁该阅读本书？

本兯渵准专业程序员，也效足那些以编写软什为生的人。书中的示例和讨论，涉及大量需要详细阅读和䭪解的代码。这些例子都以 Java 完成，之所以选择 Java，因为它是一种应用范围愈米愈 ${ }^{\prime}$＂的语言，而且任何具备 C 语言背景的人都可以轻易理，解它。Java是 种面向对象语京，而画向对象机制对 1 重构自很大帮助。

尽管关注对然是代码，重构（refactoring）对了索统设计也有巨大影响。资深设计师（senior designners）和架沟规划版（architects）也很有必要了解重构原理，亣在白山的项目中运用龟松技术。最好是由老资格，经输丰畐的开发人员来引入重构技术，因为这样的人最能够良好埋解重构背后的原甥，并加以调整，使之适门于特定工作领域。如果你使用 Java以外的语言，这 点尤其必要，国为你必须把我给出的范列以其他语方故写。

下酐我要告诉你：如何能的在不不㴜谈全书的情况下得到最多知识，

- 如果你想知道重构是什么，诮阅读第1章，其中示例会让：你清楚平私过程，
- 如果你想知道为什么瓦该車构，请阅读前两章。它们告诉你 「車构是们么！以及！为什么应该重构｜。

■ 如朱你想知道该在什么地方重构，诮阅读第 3 章，它会告诉你一些代保特征，这些特征指汇「这里需要重构。

■ 如果你想其正（实际）进行互构，请堂整阅读前四点，然石选样性地阅读事构名录（refactoring catalog）。开始只需概略汶览名录，看看其中有些什么，不
名录是一种具备自询价值的草节，你断许并不想一次把它全部读完，此外你还应该读 读名冰之后的「客串章芥」，特别足第15章，

## 站在前人的肩膀上

就仆本书一历始的此刻，我必须说：这本书计我欠 5 一人笔人情债，欠那些在过む十年中做了人量可究工作开干创車构领域的人一人笔债。这本原原本应该山他们之中的楽个人来至，他最后却是山我这个有时间盾䊑り的人捡了便宜。

重构技术的两位最宁拥护落是 Ward Cunningham 和 Kent Beck：他们很只就把重构作为开发边积的一个核心成份，并且任白已的开发过程市运用＇匕。龙其需要说明的是，止风为和 Kent 的合作，才让我其正者到了重构的乎要性，并直接激励了我写这一本书。

Ralph Johnson 在 University of Illinois，Urbana－Champaign（伊利诺斯人学守尔班纳分校）领导广一个小组，这个小组闪其对对象技术（object technology）的实际负献而闻名。Ralph 很早就足重构技术的拥护者，他的一些娄牛也一自在矿究这个课题。 Bill Opdyke 䄪博土论文是重构研究领域的第一份洋细忙面成果，John Brant 和 Don Roberts 则早上不满足厂与文章了，他们与了一个工具 — 重构汶览器（Refactoring Browser），对 Smalltalk 程序实施重构工程。

## 致谢

尽管有这些研究成果部忙，我还需要很多协助才能写出这本书。首先，并且地是最重畐的，Kent Beck 给了我巨大响帮助，Kent 在底特律（Detroit）和我谈起他止在为 Smalltalk Report 撰TJ—篇论文［Beck，hanoi］，从此播下本书的第一颗种子＂。那篇论文不但让哉历始拄意到重构技术。面［1．找还从中「偷」了许多想法放到本卓第1章。Kent 也在其他地方嶅断我，想油＂代矿味道」这个概念的是他，当我遇到各种困焳时，鼓励我的人也是他，常常和找一起工作助我完成这本书的，还是他。我常

常忍不住这么想：他完尒可以自己把这本书写得更好。可怟有时间写书的人是我，所以我也只能希望自己不要倾得太差。

写这本书的时候，我费望能把…些专家经验自接与你分享，所以我非常感激那此花时间为本书添加材料的人。Kent Beck，John Brant，William Opdyke 利 Don Roberts编撰或合箸了本拄部分章节，此外 Rich Garzaniti 和 Ron Jeffries 帮我添玔了一些有用的补充资料。

在任何像这样的一本书里，作者都会告诉你，技术市阅者提供厅巨大的帮助。如以往，Addison－Wesley 的 Carter 和他的优秀团队是一群精明的体阅芥。他们是：
＞Ken Auer，Rolemodel Software，Inc．
＞Joshua Bloch，Sun Microsystems，Java Software
$>$ John Brant，University of Illinois at Urbana－Champaign
$\geqslant$ Scott Corley，Ifigh Voltage Software，Inc．
＞Ward Cunningham，Cunningham \＆Cunningham，Inc．
＞Stéphanc Ducasse
$>$ Erich Gamma，Object Technology International，Inc．
－Ron Jeffrics
$>$ Ralph Johnson，University of Illinois
＞Joshua Kerievsky，Industrial Logic，Inc．
＞Doug Lea，SUNY Oswego
$>$ Sander Tichelaar
他们大大提高了本书的可读性和准确性，并月至少去掉了 些任何手稿剧问能会们的潜在错误。在此我要特别感谢两个效果显著的建议，这两个建议让我牫书看上去耳目－新：Ward 和 Ron 建议船以重构前后效果（包括代码和 UML 图）并列的方式与第1章，Joshua 建议我在重构名录出画出代碍樓檘（code sketches）。

除了红式車阅小组，还有很多非止式的审阅者。这些人或者过我的于稿，或关泣我的网页并留下对我很有帮助的意见。他们是 Leif Bennett，Michael Feathers，Michael Finney，Neil Galarneau，Hisham Ghazouli，Tony Gould，John Isner，Brian Marick，Ralf Reissing，John Salt，Mark Swanson，Dave Thomas 和 Don Wells 。我相信肯定还有－些被我遗忘的人，请容艘在此向你们道欺，并致卜我的谢意

有一个特别有趣的审阅小组，就是「恶名昭彰」等 的 University of Illinois at Urbana－Champaign 读书小约。由于本书反咉出他们的众多研形成果，我要特别感谢他们的成就，这个小组成员过括 Fredrico＂Fred＂Balaguer，John Brant，Ian Chai，Brian Foote，Alcjandra Garrido，Zhijiang＂John＂Hant，Peter Hatch，Ralph Johnson，Songyu ＂Raymond＂Lu，Dragos－Anton Manolescu．Hiroaki Nakamura，James Overturf．Don Roberts，Chieko Shirai，Les Tyrell 利 Joe Yoder，

任何好想法鄚需要在严酷的生产环境中接受检验，我者到量构对于 Chrysier Comprehensive Compensation（C3）系统起了尸大阶影响。我要感谢那个团队的所有战员：Ann Anderson，Ed Anderi，Ralph Beattie，Kent Beck，David Bryant，Bob Coe， Marie DeArment，Margaret Fronczak，Rich Garzanili，Dennis Gore，Brian Hacker，Chet Hendrickson，Ron Jeffries，Doug Joppic，David Kim，Paul Kowalsky，Debbic Mueller， Tom Murasky，Richard Nutter，Adrian Pantea．Matt Saigeon，Don Thomas 和 Don Wells，和他们一起 L 作所犾得的第一于下数据，巩固了我对重构原理和利益的认识。
年的大型项目中，可以起怎样的作用，

再 次，我得到了 Addison－Wesley 的 J．Carter Shanklin 衴其过阶的帮助，包括 Krysia Bebick，Susan Cestone，Chuck Dutton，Kristin Erickson，John Fuller，Christopher Guzikowski，Simonc Payment 和 Genevieve Rajewski，与优秀出版商合作足 个令人愉快的经验，他们会提供给作者大量的文援析邦助。

谈刑文昽，为一本十付出最多的，总是距离作者最近的人。对棫来说，那就是我（现
中，息会不断想起你。

Martin Fowler<br>Melrose，Massachusetts<br>fowler＠acm．org htp：／／hww．martinfowler．com http：／／www．refactoring．com

| 坏昧道（smell） | 常用的重构手法（Common Refactoring） |
| :---: | :---: |
| Alternative Classes with Different Interfaces， p85 | Rename Method（273），Move Method（142） |
| Comments， p 87 | Extract Method（110），introduce Assertion（267） |
| Data Class， p 66 | Move Method（142）．Encapsulate Field（206）， Encapsulate Collection（208） |
| Data Clumps． p 81 | Extract Class（149），Introduce Parameter Object（295）， Preserve Whole Object（288） |
| Divergent Change，p79 | Extract Class（149） |
| Duplicated Code，p76 | Extract Method（110）．Extract Class（149）， <br> Pull Up Method（322），Form Template Method（345） |
| Feature Envy， 880 | Move Method（142），Move Field（146），Extract Method（110） |
| Inappropriate Intimacy， p85 | Move Method（142），Move Field（146），Change Bidirectional Association to Unidirectional（200）．Replace Inheritance with Delegation（352），Hide Delegate（157） |
| Incomplete Library Cless， 186 | Introduce Foreign Method（162）， introduce Local Extension（164） |
| Large Class，p78 | Extract Class（149），Extract Subclass（330）．Extract Interface（341），Replace Data Value with Object（175） |
| Lazy Class．p． 83 | Inline Class（154），Collapse Hierarchy（344） |
| Long Method，p76 | Extract Method（110），Replace Temp With Query（120）， Replace Method with Method Object（135）， <br> Decompose Conditional（238） |



| 坏味道（smell） | 常用的重构手法（Common Refactoring） |
| :---: | :---: |
| Long Parameter List， $\mathrm{p}^{78}$ | Replace Parameter with Method（292），Introduce Parameter Object（295），Preserve Whole Object（288） |
| Message Chains，p84 | Hide Delegate（157） |
| Middle Man，p85 | Remove Middle Man（160），Inline Method（117）， Replace Delegation with Inheritance（355） |
| Parallel Inheritance Hierarchies，p83 | Move Method（142）．Move Field（146）＊ |
| Primitive Obsession，p81 | Replace Data Value with Object（175），Extract Class（149）， Introduce Parameter Object（295），Replace Array with Object（186），Replace Type Code with Class（218）， Replace Type Code with Subclasses（223）， <br> Replace Type Code with State／Strategy（227） |
| Refused Bequest，${ }^{87}$ | Replace Inheritance with Delegation（352） |
| Shotgun Surgery，p80 | Move Method（142），Move Field（146），Inline Class（154） |
| Speculative Generality． $\mathrm{p} 83$ | Collapse Hierarchy（344），Inline Class（154）， Remove Parameter（277），Rename Method（273） |
| Switch Statements，p82 | Replace Conditional with Polymorphism（255）．Replace Type Code with Subclasses（223），Replace Type Code with State／Strategy（227）．Replace Parameter with Explicit Methods（285），Introduce Null Object（260） |
| Temporary Field，p84 | Extract Class（149），Introduce Null Object（260） |



## 目录

Contents
详序 by 侯脻 ..... i
译序 by 熊 4 年 ..... v
序言（Foreword）by Erich Gamma ..... xiii
前六（Preface）by Martin Fowler ..... xy
价么是重构（Refactoring）？ ..... xvi
本书有些什么？ ..... xyii
准该阅读本掊？ ..... xviii
站在前人的梋膀下 ..... xix
致谢 ..... xix
第1章：重构，第一个案例（Refactoring，a First Example） ..... 1
1.1 起点 ..... 2
1.2 重构的第一步 ..... 7
1.3 分解并重组 Statement ！ ..... 8
1.4 运用多态（polymorphism）取代与价格相关的条件迬转 ..... 34
1.5 结语 ..... 52
第2章：重构原则（Principles in Refactoring） ..... 53
2.1 何谓重构？ ..... 53
2.2 为何重构？ ..... 55
2.3 何时重构？ ..... 57
2.4 怎么对综理说？ ..... 60
2.5 重构的难题 ..... 62
2.6 重构与设 ..... 66
2.7 重构与性能（Performance） ..... 69
2.8 重构起源何处？ ..... 71
第 3 章：代码的坏味道（Bad Smells in Code，by Kem Beck and Martin Fowler） ..... 75
3．1 Duplicated Code（重复的代柇） ..... 76
3．2 I．ong Method（过长函数） ..... 76
3．3 Large Class（过大类） ..... 78
3．4 Long Parameter List（过长参数列） ..... 78
3．5 Divergent Change（发散式变化） ..... 79
3．6 Shertgun Surgery（霸弹式修改） ..... 80
3．7 Feature Envy（依恋情绎） ..... 80
3．8 Data Clumps（数落泥团） ..... 81
3．9 Primitive Obsession（基本型列偏执） ..... 81
3．10 Switch Statements（switch 惊徚现身） ..... 82
3．11 Parallel Inheritance Hierarchies（平行继承体系） ..... 83
3．12 Lazy Class（r敬类） ..... 83
3.13 Speculative Generality（夸夸其谈末来性） ..... 83
3．14 Temporary Field（令人迷惑的暂时值域） ..... 84
3．15 Message Chains（过度耦合的消息链） ..... 84
3．16 Middlc Man（十间转手人） ..... 85
3．17 Inappropriate Intimacy（独㞾关系） ..... 85
3．18 Alternative Classes with Different Interfaces（异曲问工的类） ..... 85
3．19 Incomplete Library Class（不完普的程序库类） ..... 86
3．20 Data Class（纯椎的数据类） ..... 86
3．21 Refused Bequest（被扎绝的遗慻） ..... 87
3．22 Comments（过多的社释） ..... 87
第4章：构筑瞋试体秀（Building Tests） ..... 89
4．1白我测试代码（Self－testing Code）的价值 ..... 89
4．2 JUnit 测试框架（Testing Framework） ..... 91
4.3 添加更茤测试 ..... 97
第5章：重构名录（Toward a Catalog of Refactorings） ..... 103
5.1 重构的记录格式（Format of Refactorings） ..... 103
5.2 寻找引用点（Finding Refcrences） ..... 105
5.3 这些重构推则有多成熟？ ..... 106
第6章：重新组织你的函数（Contposing Methods） ..... 109
6．1 Extract Method（提炼函数） ..... 110
6.2 Inline Method（将函数内联化） ..... 117
6．3 Inline Temp（将临时变昷内联化） ..... 119
6．4 Replace Temp With Query（以查询取代临时变量） ..... 120
6．5 Introduce Explaining Variable（引入解䉽性变量） ..... 124
6．6 Split Temporary Variable（剖解临时变昷） ..... 128
6．7 Remove Assignments to Parameters（移除对参数的悈值䢵作） ..... 131
6．8 Replace Method with Method Object（以函数列象取代函数） ..... 135
6．9 Substitute Algorithm（巭换侐的算法） ..... 139
第7草：在对象之间懒移特性（Moving Features Between Objects） ..... 141
7．1 Move Method（搬移函数） ..... 142
7．2 Move Field（搬移值域） ..... 146
7．3 Extract Class（提炼类） ..... 149
7．4 Inline Class（将类内联化） ..... 154
7．5 Hide Delegate（隐藏「委托关系」） ..... 157
7．6 Remove Middle Man（移除巾间人） ..... 160
7．7 Introduce Foreign Mcthod（弓入外加函数） ..... 162
7．8 Introduce Local Extension（引入本地扩展） ..... 164
第8章：重新组织数据（Organizing Data） ..... 169
8．1 Self Encapsulate Field（白封装值域） ..... 171
8．2 Replace Data Value with Object（以对家取代数据值） ..... 175
8．3 Change Value to Reference（将实值对象改为引用对象） ..... 179
8．4 Change Reference to Value（将分用对象改为实值对象） ..... 183
8．5 Replace Array with Object（以对象取代数组） ..... 186
8．6 Duplicate Observed Data（复制「被监枧数持．） ..... 189
8．7 Change Unidirectional Association to Bidirectional ..... 197
（将角向关联改为双向）
8．8 Change Bidirectional Association to Unidirectional ..... 200 （将双向关联改为单向）
8．9 Replace Magic Number with Symbolic Constant ..... 204
（以符号常量；坣南常量取代魔法数）
8．10 Encapsulate Field（封装值域） ..... 206
8．11 Encapsulate Collection（封装㼛集） ..... 208
8．12 Replace Record with Data Class（以数据类取代记录） ..... 217
8．13 Replace Type Code with Class（以类取代型别码） ..... 218
8．14 Replace Type Code with Subclasses ..... 223 （以于类取代型别码）
8．15 Replace Type Code with State／Strategy ..... 227
（以 State／Strategy 取代型别码）
8．16 Replace Subclass with Fields（以估域取代子类） ..... 232
第 9 章：简化条件表达式（Simplifying Conditional Expressions） ..... 237
9．1 Decompose Conditional（分解条件式） ..... 238
9．2 Consolidate Conditional Expression（合并条件式） ..... 240
9．3 Consolidate Duplicate Conditional Fragments ..... 243
（合并重复的条作片段）
9．4 Remove Control Flag（移除控制标记） ..... 245
9.5 Replace Nested Conditional with Guard Clauses ..... 250
（以户语们取代䐅套条件式）
9．6 Replace Conditional with Polymorphism（以多态取代条件式） ..... 255
9.7 Introduce Null Object（ 51 入 Null 对象） ..... 260
9．8 Introduce Assertion（引入断言） ..... 267
第10曋：筒化函数调用（Making Method Calls Simpler） ..... 271
10．1 Rename Method（重新命多函数） ..... 273
10．2 Add Parameter（添加参数） ..... 275
10．3 Remove Parameter（移除参数） ..... 277
10．4 Separate Query from Modifier（将查沟函数和修收函数分离） ..... 279
10.5 Parameterize Method（令函数搏带参数） ..... 283
10．6 Replace Parameter with Explicit Methods（以明确函数取代参数） ..... 285
10．7 Preserve Whole Object（保持对象完整） ..... 288
10．8 Replace Parameter with Method（以函数取代参数） ..... 292
10．9 Introduce Parametcr Object（引入参数对象） ..... 295
10．10 Remove Setting Method（移除设值函数） ..... 300
10．11 Hide Method（隐藏某个函数） ..... 303
10．12 Replace Constructor with Factory Method （以工厂図数取代构造函数） ..... 304
10．13 Encapsulate Downcast（封装「向下转型」动作） ..... 308
10．14 Replace Error Code with Exception（以异常取代错误码） ..... 310
10．15 Replace Exception with Test（以测试取代异常） ..... 315
第 11 章：处理機括关系（Dealing with Generalization） ..... 319
11．1 Pull Up Field（值域上移） ..... 320
11．2 Pull Up Method（函数上移） ..... 322
11．3 Pull Up Constructor Body（构选函数林体上移） ..... 325
11．4 Push Down Method（函数下移） ..... 328
11.5 Push Down Field（值域下移） ..... 329
11．6 Extract Subclass（提炼子类） ..... 330
11．7 Extract Superclass（提炼超类） ..... 336
11．8 Extract Interface（提炼接П） ..... 341
11．9 Collapse Hierarchy（折疊继承体系） ..... 344
11．10 Form Template Method（塑造模板函数） ..... 345
11．11 Replace Inheritance with Delcgation（以委托取代继成） ..... 352
11．12 Replace Delegation with Inheritance（以继我取代委托） ..... 355
第 12 章：人型重构（Big Refactorings，by Kent Beck and Martin Fowler） ..... 359
12．1 Tease Apart Inheritance（梳理并分解继承体系） ..... 362
12．2 Convert Procedural Design to Objects ..... 368
（将过积化设计转化为对象设计）
12．3 Separate Domain from Presentation（将领域和表述，亚示分离） ..... 370
12．4 Extract Hierarchy（提炼继承体系） ..... 375
第13草：重构，复用与现实 ..... 379（Refactoring，Reuse，and Reality，by Wiltiam Opdyke）
13.1 现头的检验 ..... 380
13.2 为仆公开发者不愿意重构他们的程序？ ..... 381
13.3 现荬的检验（再论） ..... 394
13.4 重构的资源和参考资料 ..... 394
13.5 从重构联想到软件复用稩妓术传播 ..... 395
13.6 结语 ..... 397
13.7 参考文禹 ..... 397
第14章：重构工具（Refactoring Tools，by Don Roberts and John Brant） ..... 401
14．1使用 工其进行車构 ..... 401
14.2 重构工具的技术标准（Technical Critcria） ..... 403
14.3 重构工具的实用标准（Practical Criteria） ..... 405
14.4 小结 ..... 407
第15章：集成（Put It All Together，by Kent Beck） ..... 409
参考防且（References） ..... 413
原它重现（List of Soundbites） ..... 417
索引 ..... 419

## 1

## 重构，第一个案例

## Refactoring，a First Example

我该怎么开婚介绍重构（refactoring）呢？按照传统作法，一开始介级某个东弗时，并先应该大致讲讲它的历史，主要原理等等。可是每当有人在会场上介绍这些东西，
例，我才能够提起精神。实例之所以可以㧺救我 F 人柾之山，因为它计我看见事情的真止行进。淡原理，很容易流于泛泛，又很难说明如何实矿应用，给出一个实例，却可以帮助我把事情认识洪清楚。

所以我决定以一个实例作为本か起点。在此过程中找将告诉你很多重构原理，并且让你对重构过程有－点㤩感觉。然后我才能向你提供晋通渍见的原理介绍。

但是，而对这个介绍性实例，我遇到了一个人问题。如果我选择一个人型程序，对
一下，哪怕稍微复杂 点的例 f－都会超过 100 页）。如果我选洋一个能小以至于芥易理解的程序，又恐怕看不漒电构的价值。

和任何想要介绍＂应用•F真实世界中的有用技术。的人一样，我陷入了一个।分典型的两难困境，我将带引你看看如何在一个我所选择的小程序中进行重构，然而坦白说，那个程序的规模根本不值得我们那么做。仩是如果我给你看的代码是大系统的一部分，重构技术很快就变得重要起来。所以请你一边观赏这个小例了，一边想像它身处于 个大得多的系统。

## 1.1 起点

实例非常简单，这是一个影片出租店田的程序，计算每一位顿案的消费金额亣打印报表（statement）。虍作者告诉程序：顾客租了哪些影片，暞期多长，栖序便根据租赁时间和影片类型算情费用。影片分为三头；普通片，儿童片和新片。除了计算资朋，还要为常客计算点数；点数会随着「租片种炎是否为新师」间有们问。

我以数个 classes 表现这个例了中的元索。图1．1是一张 UML class diagram（类图），用以显示这些classes。我会逐一列出这些classes 的代码。


图 1.1 本例一开始的各个 classes，此图只显示最重要的特性，图中所进符号是 UML（Unified Modeling Language，统一－建模语言，（Fowler，UML｜）。

## Movie（影片）

Movie 只是 个简单的 data class（纯数据炎）。

```
qub:ic casss Movie :
    public static f:ra_ Enc CH_LDRENS = 2;
    paslic satatic findi int REGUEAR = 0:
    gublic static final int NEW_RE*FFRSE = 1;
    p=ivate String _titie; ,/ 名妳
    pr:vate int _pricecode: // 价格(代号)
    munlic Vovie(String tille, int pricecodel{
        _tirie = ticie:
        _priceCode = FricoCoce;
    |
```

```
public int ge:PriceCode(}{
        return oricoCode:
}
pub:ic void setPriceCode{int arg)(
        _pricecole = arg;
j
plol:c string getTitle(){
        return _title;
    i
}
```


## Rental（租质）

Rental class 表示「某个顺客租了一部影片！。

```
class Rental {
    private Movie _movie; // 影片
    private int _daysRented; // 租期
    public Rental(Movie movie, int daysRented) (
        _movie = mov:e;
        _daysRented = caysRented;
    }
    public int getDaysRented{) {
        return _daysRented;
    }
    pubi:c Movie getMovie() {
        returri __rovie;
    }
f
```

> 译注：中文敞（本书）支持郦站提供本章重标过挃中的各阶段完整代码（共分七个阶段），并含测试。两址见于教底。

## Customer（顾客）

Customer class 用米表示欧客。就像具他 classes 一样，它也拥有数据和相应附访问函数（accessor）：

```
Class CLstoner {
private Saring _rane; 
public Customer{sering nate} {
        _паme = mamc;
    l
    public void acidFentà (Rexinal argl {
        _rentals.adat_enent (arg);
    j
    mublic String getNomc(' {
        rev:irn _namo;
    ;
    // 译江: 续陑...
```

Customer 还提供了一个用以制造报表的函数（method），图1．2显示这个函数带来的交互过程（interactions）：完整代码显示于卜－页。


图 1.2 sta：enent（1）的交互过程（interactions）

```
public String scatement(] {
    double totalAmount = 0; // 总躺费命额
    int frequentRenterPoints = 0; // 常客积点
    Enumeration rentals = _rentals.elements();
    String result = "Rental Record for " + getName() + "\n";
    while(remtals.hasMoreslements()){
        double thisAmount = 0;
        Rental each = {Rertal) rentals.nextElemert (); // 取得 - 笔租借记录
        //determine amounts for each line
        switch (each.getMovie(}.get Pricecode()) { // 取得影出出租枪椔
            case Movie.REGULAR: // 普通片
            thisAmount += 2;
            if(each.getDaysRented()>2)
                thishmount += {each.getDaysRented(}-2)*1.5;
            break;
            Case Movie.NEW_RELEASE: // 新片
            this&mount += each.getDaysRented(1*3;
            break;
        case Movie.CHILDRENS: // 儿童片
            thiskmount t= 1.5;
            if(eacl.getDaysRented()>3)
                thisAmount += (each.getDaysRented()-3)*1.5;
            break;
        }
        // add frequent renter points(照加 常各积点)
        frequentRenterPoitit; ++;
        // add bonus for a two day new release rental
        if ((each.getMoviel).getPriceCode() == Movie.NEW_RELEASE &&
            each.getDaysRented(! > 1)
            frequentRenterpoints ++;
        // show figures for this rental(显小此箨租借数据)
        result += "\t" + each.getMovie().getTitlel) + "\t" +
                String.valueof(thisAmount) + "\n";
        totalAmount += thisAmount;
    }
    // add footer lines(结尾打刌)
    result += "Amount owed is " + String.vacueOf{totalAmount} + "\r";
    result += "You earned " + String.valueof(frequentRenterDoints) +
            " frequent renter poinrs";
    return result;
}
```


## 对此起始程序的评价

这个起始程序给你留下什么印象？我会说它设计得不好，而且很明显不符合而向对象精神，对于这样 个小程序，这些缺点其实没有什么关系。快速而随性（quick and diry）地设计一一个筒单的程序并没有错。䚰如果这是复杂系统中具有代表性的一段，那么我就真的要对这个䅐序信心动摇了＂Customer 里头那个长长的 statement（）做的劣情实㪯太多了，它做了很多原本应该由其他 class 完成阿事情。

即便如此，这个程序还是能止常工作。所以这只是美学意义L的判断，只是对丑陋代码的龙步，是吗？在我们修改这个系统之前的确如此 。编译器才价会在平代码好不好看呢。但是当我们打算修改系统的时候，就涉及到了人，而人存隶这些，差针的系统是很难修敌的，因为很难找到修改点。如果很难找到修改点，程序员就很有可能犹错，从而引入「突虫」（bugs）。

在这个例子里，我们的用户希望对系统做一点修改。首先他们希望以 HTML 格式打印报表，这样就可以直接在网页卜显示，这非常符合潮流。现在请你想一想，这个变化会带来什么影响。看看代码你䖴会发现，根本不可能在打印 HTML 报表的函数中复用（reuse）日前 staterent（）的任何行为。你惟一可以做的就是编写一个全新的 htmistatement（1）大量重复 statement（）的行为。当然，现在做这个还不太费力，你可以把 statement（复制一你然片按需要修改就是。

但如果计费标准发牛变化，又会发生什么事？你必须司时修改 s．aternent（）相 ht miStȧenent（1）并确保两处修收的一致性：当你后续还要再修败时，剪贴 （copy－paste）问题就浮现卅来了。如果你编丞的是一个永不需要修改的程序，那么剪的㺪贴就还好，但如果程要要保存很长时间，而马可能需要修改，則㺪行为就会造成潜在的威胁。

现在，第二个变化来了：用青希望改变影少分类规则，但是还效有决定怎么收。他们败想了儿种方案，这些方案都会影响顾客消费和常客积点的计算方式。作为一个经验丰富的开发者，你可以肯走：不论用户提出价么方案，你性一能够获得的保证就是他们一定会在八个月之内再次修改它。

为了应付分类规则和计费规则的变化，程序必须对 statement（）作出修改。但如果我们把 statement（）内的代码拷贝到用以打印 HTML 报表的函数中，我们就必须确保将来的任何修改在两个地方保持一致。随着各种规则变得愈来愈复杂，适当的修改点愈来愈难找，不犯错的机会也愈来愈少。

你的态度也许倾向于「尽量少修改程序」：不管怎么说，它还运行得很好。你心里头牢牢记着那句古老的工程学格言：「如果它没坏，就别动它」。这个程序也许还没坏掉，但它带来了伤害。它让你的生活比较难过，因为你发现很难完成客户所需的修改。这时候就该重构技术粉墨登场了。

> 如果你发现自己需要为程序添加一个特性，而代码结构使你无法很方便地那么做，那就先重构那个程序，珄特性的添加比较容易进行，然后再添加特性。

## 1.2 重构的第一步

每当我要进行重构的时候，第一个步骤永远相同：我得为即将修改的代码建立一组可靠的测试环境。这些测试是必要的，因为尽管道循重构准则可以使我避免绝大多数的真虫引入机会，但我毕竟是人，毕竟有可能犯错。所以我需要可靠的测试。

由于 statement（）的运作结果是个字符串（string），所以我首先假设一些顾客，让他们每个人各租几部不同的影片，然后产生报表字符串。然后我就可以拿新字符串和手上已经检查过的参考字符串做比较。我把所有测试都设置好，使得以在命令行输入一条 Java 命令就把它们统统运行起来。运行这些测试只需数秒钟，所以一如你即将见到，我经常运行它们。

测试过程中很重要的一部分，就是测试程序对于结果的回报方式。它们要不说 ＂OK＂，表示所有新字符串都和参考字符串一样，要不就印出一份失败清单，显示问题字符串的出现行号。这些测试都属于自我检验（self－checking）。是的，你必须让测试有能力自我检验，否则就得耗费大把时间来回比对，这会降低你的开发速度。

进行重构的时候，我们需要倚赖测试，让它告诉我们是否引入了「臭虫」。好的测试是重构的根本。化时间建立一个优良的测试机制是完全值得的，因为当你修改程序时，好测试会给你必要的安全保䧛。测试机制在重构领域的他位实在太重要了，我将在第4章详细讨论它。

> 重构之前，首先检查自己是否有一套可靠的测试机制。这些测试必须有自我检验 （self－checking）能力。

## 1.3 分解并重组 statement（）

第一个明显引起我注意的就是长得离谱的 statement（）。每当看到这样长长的函数，我就想把它大卸八块。要知道，代码区块愈小，代码的功能就念容易管理，代码的处理和搬移也都愈轻松。

本章重构过程的第一阶段中，我将说明如何把长长的函数切开，并把较小块的代仍移至更合适的class 内。我希望降低代码重复量，从而使新的（打印 HTML 报表用的）函数更容易撰写。

第一个步雒是找出代码的逻䊅泥团（logical clump）并运用 Extract Method（110）。本例一个明显的逻辑泥团施是 switch 语句，把它提炼（extract）到独立函数中似乎比较好。

和任何重厸准则＂一样，当我提炼一个函数时，我必须知道可能出什么错。如果我提炼得不好，就可能给程序引入具虫。所以重构之前我需要先想出安全作法。由于先前我已经进行过数次这类重构，所以我已经把安全步骤记录于书后的重构名录 （refactoring catalog）中了。

首先我得在这段代码里头找出函数内的局部变量（local variables）和参数 （parameters）。我找到了两个：each 和 thisAmount，前者并末被修改，店者会被修改。任何本会被修改的变量都可以被我当成参数传入新的函数，全于会被修改的变量就需格外小心。如果只有一个变量会被修改，我可以把它当作返回值。 thisAmount 是个临时变量，其值在每次循环起始处被设为 0 ，并且在 switch 语可之前不会改变，所以我可以直接把新函数的返回值赋予它。

下面两页展示重构前后的代码。重构前的代码在左页，重构后的代码在右页。凡是从函数提炼出来的代码，以及新代他所做的任何修改，只要我觉得不是明显到可以一眼看出，就以粗体字标示出来特别提醒你。本章剩余部分将延续纹种左右比对形式。

```
public String staternent() (
    couble totalAmounc = 0; // 总消费金额
    int frequentRenterPoints = 0; // 常客积点
    Frumeratinn rentala = _rentals.elements();
    String result = "Rental Record for " + getName{} + "\n";
    while{ren:als.FasMoreElements(i){
        double thisnmount = 0;
        Rental each = (Rental) rentals.nextElement(); // 取得一笔租借记录
        //determine amounts for each line
        switch(each.getMovie().getPriceCode()) { // 取得影片|租价椔
            cage Movie.REGULAR: // 普通片
            thisAmount += 2;
            if(each.getDaysRented()>2)
                thigAmount +; (each,getDaygRented()-2)*1.5;
            break;
            case Movie.NEW_RELEASE: // 新片
                    th1gAmount +m each.getDayaRented()*3;
                    break;
            cage Movie.ChILDRENS: // 儿童片
            thiemmount += 1.5;
            if(each.getDaysRented()>3)
                    thisAmount += (each.getDaysRented()-3)*1.5;
            break;
        }
        // adc frequent renter points (累加 常客积点)
        frequentRenterPoints ++;
        // add bonus Eor a two day new release rental
        if ({earh.getMovie\).getPriceCode(l == Movie.NEW_RELEAgE) &&
                    each.getDaysRented(l > 1)
            frequentRenterPoints ++;
        // thow figures for this rental(显示此等租借数据)
        result += "\t" + each.getMovie().getTitle\) + "\t" +
                        string.valueof(thisAmount) + "\n";
        EotaiAmount += thisAmount;
    }
    // add footer lines(结尾打印)
    result += "Amount owed is " + Strirug.valueof(totalAmount) + "\n";
    result += "You earned " + String.valueOf(frequentRenterPoints) +
                            " frequent renter points";
    recurn result;
)
```

```
public String statement () (
    double totalmmount = 0;
        int frequentRenterPoints = 0;
    Enumeration rentals = _rentals.elements();
    String result = "Rental Record for " + getName() + "\n";
    while (rentals.hasMoreElements())t
        double thisAmount = 0;
        Rental each = (Rental) rentals.nextElement();
        thisAmount = amountFor(each); // 计算一笔粗片费用
        // add frequent renter points
        frequentRenterPoints ++;
        // add bonus for a two day new release rental
        if ((each.getMovie().getPriceCode() == Movie.NEW_RELEASE) b&
            each.getDaysRented(} > 1)
            ErequentRenterPoints ++;
        // show figures for this rental
        result += "\t" + each.getMovie().getTitle() + "\t" +
                        gtring.valueOf(thisAmount) + "\n";
        totalAmount += thigAmount;
    }
    // add footer lines
    result += "Amount owed is " + String.valueOf(totalAmount) f "\n";
    result += "You earned " + String.valueof(frequentRenterPoints) +
                        " frequent renter points';
    return result;
}
private int amountFor (Rental each) { // 计算一笔租片费用
    Int thigAmount = 0;
    switch(each.getMovie\).getPriceCode()) {
        case Movie.REGULAR: // 普通片
            thisAmount += 2;
            if(each.getDaysRented|)}>2
                thisAmount += (each,getDaysRented()-2)*1.5;
            break;
        case Movie.NEW_RELEASE: // 新片
            thisAmount += each.getDaysRented() * 3;
            break;
        case Movie.CHILDRENS: // 儿童片
            thisAmount += I.5;
            if (each,getDaysRented() > 3)
                thisAmount += (each.getDaysRented\) - 3) * 1.5;
            break;
    }
    return thicAmount;
)
```

每次做完这样的修政之片，我都要编译长測试。这一次起头不算太好—测试失败了，有两笔测试数诺告派我发生错误。一阵迷惑之后我明白了白已犯的错误。我愚


```
private double arountsor(Rental each) i // 计算一笔租忆费用
    double thisAmourt - 0;
    switch(each,getMovie{}.get`ricecoce(1) {
        case Movie. REcJLAS: /! 䔞䠗片
            thisMmolrt += 2;
            if(eacr.getDaysRented{} > 2}
                LhisAmount +- (each,getDaygRentedi)-2)*1.5;
            break;
        Case Movie.NEW_RELEASE; /; 新片
            thisArrount +- each.getDaysRented\ * 3;
            break;
        Case Movie.CHILDRENS: i/ 儿童片
            thisArrourit += 1.5;
            if(each.getDaysRenLed() > 3)
                thisAmount += (each.gerDaysRented() - 3) * 2.5;
            break;
}
    return thisAmount;
```

我经常犯这种患蝪可笑的错误，而这种错误往徍很难发现。在这里，Java－无怨无尤地把 couble 型别转换为ins型别，而且还愉快地做了取整动作［Java Spec］。还好此处这个问题很容易发现，因为我做的修收很小，神月我有很好的测试。借着这个意外疏忽，我要阐述重构步骤的本质：由丁每次修改的幅度都很小，所以任何错误都很容易发现。你不必耗费人把时间调试，哪怕你和我一样粗心。

## 重构技术系以微小的步伐修改程序。如果你犯下错误，很容易便可发现它。

由于我用的是 Java，所以我需要对代码做一些分析，决定如何处理局部变量。如果拥有相应的 T具，这个工作就超级简单了。Smalltalk 的碓拥有这样的工具： Refactoring Browser。运用这个工具，重构过程非常轻松，我只需标示出需要重构的代础，在选单中点选 Extract Method，输入新的函数名称，一切就自动搞定，而且丁具决不会像我那样犯下愚衵可笑的错误。我非常盼望早日出现Java 版本的重构工具！

现在，我已经把原本的図数分为两块，可以分别处理它们。我不喜欢 anountFor（）内的某些变量名称，现在是修政它们的时候。

下面是原本的代码：


```
    double thinAmuuni. = 0;
    switch(each,getMovie(l.getPricecode()) {
        Case MOvie.RBGULAR: // 普通牛
            thigAmourt +\because 2;
            if(each.getDaysRented() > 2)
                    t:isAmoun= += (each.getDeysRentedii-2)*1.5;
                break;
        case Movie.NEw_RELDASE: 
                trisAmount += each.getDaysRented() * 3;
                break;
        Case Movie.CHILDRTNS: // 儿童片
                thishmount a = i.5;
                if(each.getDaysRented!) > 3)
                    thisArount += (each.getDaysRented() - 3) * 1.5;
                break;
    }
    resum thasAroment;
}
```

下面是易名后的代码：

```
private double amountFor(Rental aRental) { // 计算一笔租片费用
    double result= 0;
    switch (aRental.getMovie().getPriceCode()) {
        case Movie.REGULAR: // 普通片
            result += 2;
            if (aRental.getDaysRented() > 2)
                    result += (aRental.getDaysRented() - 2) * 1.5;
                break;
        case Movie.NEW_RELEASE: // 新片
            reault += aRental.getDaysRented() * 3;
            break;
        case Movie.CHILDRENS: // 儿童片
            reoult += 1.5;
            if (aRental.getDaysRented() > 3)
                reault += (aRental.getDayskented() - 3) * 1.5;
            break;
        )
        return result;
}
```

易名之后我需要重新编译并测试，确保没有破坏任何东西。

更改变量名称是值得的行为吗？绝对值得。好的代码应该清楚表达出自己的功能，变量名称是代码清晰的关键。如果为了提高代码的清惭度，需要柊改某些东西的名字，大胆去做吧。只要有良好的查找／替换工具，更改名称并不困难。语言所提供的强型别检验（strong typing）以及你自己的测试机制会指出任何你馈漏的东西。记住：

## 任何一个俊瓜都能写出计算机可以理解的代码。惟有写出人类容易理解的代码，才是优秀的程序员。

代码应该表现自己的目的，这一点非常重要。阅读代码的时候，我经常进行重构。这样，随着对程序的理解逐新加深，我也就不断地把这些理絴联入代码中，这么一来才不会遣忘我曾经理解的东西。

## 搬移「金额计算」代码

观察 amourtFor（）时，我发现这个函数使用了来自 Rental class 的信息，却没有使用来白 Customer class 的信息。

```
c-ess Customer...
    private doub-e amountFor{Rental aRental) {
        double fes:rlt = 0;
    switcis, {aRental.getMovie!}.getPriceCode(i)
        case Movie.REGULAR:
            result. += 2;
            if (aRental.getDaysRerted() > 2)
                    result +- (aRental,getDaysRented!) - 2) * 1.5;
                break;
        Case Movie,NEW_RELEASE;
                result +- aRental،getSaysRenteg(| * 3;
                break;
        case Movie.cHzLDRENS;
                result +- 1.b;
                if (aRental.getDaysRented() > 3)
                    rosult += (aRental.getDaysRented(!"- 3) * =.5;
                brea<;
    j
    re*urn result:
        }
```

这立刻使我怀疑它是否被放错了位置。绝人多数情况下，函数应该放在它所使用的数据的所属 object（或说class）内，所以 amountFor（）应该移到 Rental class 去。为了这么做，我要运用 Move Method（142）。首先把代码拷贝到Renta1 class 内，调整代码使之适应新家，然后重新编译。像下面这样：

```
class Rental...
    double getcharge() {
        double resuit = 0;
        switçh (getMovie(f.getPriceCode()) (
            case Movie.REGULAR:
                result += 2;
                if (getDaysRented@) > 2)
                    result += (getDaysRented0) - 2) * 1.5;
            break;
            Case Movie.NEW_RELEASE:
                    result += getDaygRented(} * 3;
                    break;
            case Movie.CHILDRENS:
            result += 1.5:
            if (getDaysRented() > 3)
                result += (getDaysRented() - 3) * 1.5;
            break;
        }
        return result;
    }
```

在这个例子里，「适应新家」意味去掉参数。此外，我还要在搬移的同时变更函数名称。

现在我可以测试新函数是否正常工作。只要改变 Customer，amountFor（）暽数内容，使它委托（delegate）新函数即可：

```
class Customer...
    private double amountFor(Rental aRental) (
        Feturn aRental.getcharge();
    }
```

现在我可以编译并测试，看看有没有破坏了什么东西。

下一个步骤是找出程序中对于旧函数的所有引用（reference）点，并修改它们，让它们改用新函数。下面是原本的程序：

```
class Customer...
    public string statement.() {
        double totalArount = 0;
        int frequentRenterpoints - 0;
        Enumeration rentals = _rentals.elements();
        String result = "Renta. Recora toz " + getName\\ + "\a";
        while (rentals.hasMoreElements(|) :
            double thisAmount = 0;
            Rental each = (Renta&) rentals.nextElement();
            this&mount = amountPor(each);
            // add frequent renter points
            freq:entRerterPoints ++;
            // ada bonus for a two day new release rental
            if (leach.getMovie().getPriceCode\) == Movie.NEW_RELEASE) &&
                                    each.getDaysRerited() > 1)
                frequentRenterPoints ++;
            //show figures Eor chis rental
            resulr. += "\t" + each.getMovie().getTitle\} + "\:" +
                String.valueOf(thisAmomnt) + "\n";
            totalAmoune +- thissamolnt;
    }
    //add footer lines
    resule 1= "Amount owed is " + String.valueof(totalAmount) + "\n";
    result += "You earned " + String.value0f(frequentRenterPoints) +
            " frequent renter points";
    return result;
    }
```

本例之中，这个步骤很简单，因为我才刚刚产生新函数，只有一个地方使用了它。一般情况下你得在可能运用该函数的所有 classes 中查找一遍。

```
class Customer
    public String statement() {
        double totalAmount = 0;
        int frequentRenterPoints = 0;
        Enumeration rentals = _rentals.elements(f;
        String result = "Rental Record for " + getName() + "\n";
        while (rentals.hasMoreElements(}) (
            double thisAmount = 0;
            Rental each = (Rental) rentals.mextElement();
            thisAmount = each.getcharge();
            // add frequent renter points
            frequentRenterPoints ++;
            // add bonus for a two day new release rental
            if {(each.getMovie(}.getPriceCode() == Movie.NEW_RELEASE} &&
                                    each.getDaysRented() > 1)
                frequentRenterPoints ++;
            //show tigures for this rental
            result += "\t" + each.getMovie(j.getTitIe() + "\t" +
                        String.valueof(thisAmount) + "\n";
            totalmmount += thisAmount;
        }
        //add footer lines
        result += "Amount owed is " + String.valueOf(totalAmount) + "\n";
        result += "You earned " + String.valueOf(frequentRenterPoints) +
            " Erequent renter points";
        return result;
```

    )
    

图1．3 搬移「金额计算」函数后，所有 classes 的状态（state）

做完这些修改之后（图 1．3），下 件事就是去掉旧函数。编译器会告诉我是否我漏掉了什么。然后我进行测试，着着有没有破坡什么东西。
不想修改其他 class 的接口，这便是一种有用的手法。

当然我还想对 Renta］．get Charge（）做此修改，不过暂时到挑为止，让我们同到 Customer．statement（）：

```
public Šring statemert!| {
    double LonaiAmonnt - 0;
    int frequentRenterPoints = 0;
    Erumeratior. rentals = _renta-s.elemerts(!;
    String resilt = "Rertal Record for " + getName() - "\n";
    while (rentals.hasMoreflemerts(|) (
        doible thigAmount == 0;
        Rerta- each = (Rental) rertals.mextElement();
        thisAmount - each.getcharge(');
        // adत freguent rerter poirits
        frequentRencerPoints ++;
        // add borus Eor a two day now releabe rertal
        if ((each.getMovie().getPr'ceCode() -- Movie.NEw_RELEASE) &&
                        each.getDaysRentec() > :'
            frequertRenterPoints -+;
        //siow figures [or this rental
        result += "\こ" + Each.getMovie().gerTi=1e() + "\t" -
            Strincs.valueOf(thisAmount) - "'n";
        totalAmount += thigamount;
    !
    //add Eooter lines
    result +- "Anount owed is " - String.vailleof(totalmrount) + "\n";
    result += "You earned " + String.va"ueof (frequentRenterPoirnts) +
            " frequent renter posnts";
    returr result;
```

下一件引我注意的事是：thisAmount 如今变成多余了。它接受 each．getcharge 0的执行结果，然后就不再有任何改变。所以我可以运用 Replace Temp with Query

```
(120)把 thisAmount 除去:
    public String statcment() {
        double totalAmount = 0;
        int frequentFenterPoints = 0;
        Enumeration rentals = _rencals.elements();
        String result = "Rental Record for " + getName(} + "\n";
        while (rentals.hasMoreElements()) {
        Rental each = (hental) rentals.nextElement();
        // add frequent renter points
        frequentRenterPoints ++;
        // add bonus for a two day new release rental
        if ((each.getMovie().getPriceCode() == Movie.NEW_RELEASE) &&
            each.getDaysRented{) > 1) frequentRenterFoints ++;
        //show figures for this rental
        result += "\t" + each.getmovie().getTitle()+ "\t" +
            String.valueOf(each.getCharge()) + "\n";
        totalAmount += each.getCharge();
    }
    //add footer lines
    result += "Amount owed is " + String.valueQf(tolamAmount) + "\n";
    result += "You earned " + String.valueOf(frequentRenterPoints)
        + " frequent renter points";
        return result:
    }
}
```

做完这份修改，我立刻编译并测试，保证自己没有破坏任何东西。

我喜欢尽量除去这一类临时变量。临时变量往往形成问题，它们会导致大量参数被传来传去，而其实完尒没有这种：必要。你很容易失去它们的踪迹，尤其在长长的函数之中更是如此。当然我这么做也需付出性能上的代价，例如両例的费用就被计算了两次。但是这很容易在 Renta1 class 中被优化。而且如果代码有合理的组织和管理，优化会有很好的效果。我将在 p ． 69 的「重构与性能」一节详谈这个问题。

## 提炼「常客积点计算」代码

下－步要对 「常客积点计算」做类似处理。点数的计算视影片种类而有不同，不过不像收费规则有那么多变化。看来似乎有理由把积点计算责任放在 Rental class身上。首先我们需要针对「常密积点计算」这部分代码（以下粗体部分）运用 Extract Method（110）重构准则：

```
pubic String statement() (
    doubie totalAmount = 0;
    int freguentFenterFoinss = 0;
    Enumezation rertals = _rentals.elements();
    String result. = "Rental Record for " + getName() + "\ri";
    while {rentals.hasMoreElements(b) {
        Rental each = (Rental) rentals.nextElement();
        // add frequent renter points
        frequentRenterPoints ++;
        // add bonus for a two day new releage rental
        if ((each.getMovie().getPriceCode() == Movie.NEW_RELEASE)
            && each.getDeysRented() > 1) ErequentRenterPointa ++;
        //show figures for chis rertal
        resul: += "\t" - each.getMovie(}.getTitle\) + "\t" +
                            String.valueOf(each.get.Charge()) + "\rn;
        totalAroun= += each.getCharge():
    ]
    //add footer lines
    resulこ += "Anount owed is" + S'ring.valueOf(totalAmount) + "\n";
    result += "You earned " | String.valueof(ErequentRenterPoints)
        + " frequent renter poirts";
    return resu`t;
    }
```

!

再一次我又要寻找局部变量。这里再一次用到了 each，而它可以被当作参数传入新函数中。另一个临时变量是 frequentRenterPoints。本例中的它在被使用之前已经先有初值，但提炼出来的函数并没有读取该值，所以我们不需要将它当作参数传进去，只需对它执行「附添赋值动作】（appending assignment，operator $+=$ ）就行了。

我完成了函数的提炼，重新编译并测试；然后做一次搬移，再编译，再测试。重构时最好小步前进，如此一来犯错的几率最小。

```
class Customer...
    public string statement() {
        double totalAmount = 0;
        int frequentRenterPoints = 0;
        Enumeration rentals = _rentals.elements();
        String result = "Rental Record for " + getName@ + "\n";
        while (rentals.hasMoreElements(!) {
            Rental each = (Rental) rentals.nextElement();
            frequentRenterPoints += each.getFrequentRenterPoints();
            //show Eigures for this rental
            result += "\t" + each.getMovie().getTitle(} + "\t" +
                        String.valueOf(each.getcharge()) + "\n";
            totalAmount += each.getCharge(1;
        )
        //add footer lines
        result += "Amount owed is " + String.valueof(totalAmount) + "\n";
        result += "You earned " + String.valueof (frequentRenterpoints) +
            " frequent renter points";
        return result;
    }
class Rental...
    ipt getFrequentRenterPointg{) {
        if ({getMovie().getPriceCodel) == Movie.NEW_RELEASE)
                && getDaysRented(} > 1)
            return 2;
        else
            return 1;
    }
```

我利用重构前后的 UML（Unified Modeling Language，统一建模语言）图形（图1．4至学 1．7）总结刚才所做的修改。和先前一样，王页是修改前的图，右贞是修改后的图。


图1．4 「常客䎦点计算」函数被提载及搬移之前的 class diagrams


图1．5 「常密积点计算」函数被提炼及潄移之前的 sequence diagrams


图1．6 「常客积点计算」函数被提炼及搬移之后的 class diagrams


图1．7「常客积点讨算」函数被提炼及搬移之后的 sequence diagrams

## 去除临时变量

正如我在前面提过的，临时变量可能是个问题。它们只在自己所属的函数中有效，所以它们会助长「冗长而复杂」的因数。这里我们有两个临时变量，两者都是用来从 Cus tomer 对象相关的 Rental 对象中获得某个总量。不论 ASCII 版或 HTML 版都需要这些总量。我打算运用 Replace Temp with Querv（ 120 ），并利用所谓的query method 来取代 totalanour：和 ErequentRentalpoints 这两个临时变量。由于 class 内的任何函数都可以取用（调用）上述所谓 query methods，所以它能的促进较十净的设计，而非冗长复杂的函数：

```
class Customer...
    public String statemert(! {
        double totalAmount = 0;
        int frequentRenterpotnte= = ;
        Enumeration rentals = _rentals.elemersts(j;
        Srring resalt = "Rertal Record for " - getName() + "\n";
        while {rentals.hasMoreFlenents(}) :
            Rerta' each = (Rental) rentals.rextElemert():
            frequentRenterPoints += each.getFrequentRenterPoints(i;
            //show figures for this rental
            result += "\t" + each.getMovie(}.getTitle() + "'t" -
                    String.va_ueof(each.getcharge(t) + "\ri";
            totalAmount += each.getcharge();
        l
        //add footer lines
        result = = "Arount owedis" + String.valuecf(totalAmount) + "\n";
        result += "You earned " + String.valueof(frequentRenterPoints) +
            " Erequent renter points";
        return result:
    }
```

```
首先我以 Customer class 的 getTotalCharge(取代 totalAmount:
class Customer...
    public String scatement() {
        int frequentRenterPoints = 0;
        Fmumeration rentals = _rentals.elenents();
        String result = "Rental Record for " + getName() + "\n";
        while (rentals.nasMoreElements()) (
            Rental each = (Rental) rentals.nextElement();
            frequentRentorPoints += each.getFrequentFenterPoincs();
            //show figures for this rental
            result += "\t" + each.getMovie().getTitle()+ "\t" +
                    String.valueof(each.getcharge()) + "\n";
        }
        //add footer inines
        result += "Amolntt owed is " +
            String.valuepf(getTotalCharge()) + "\n';
        result += "You earned " +
                    String.value0f(frequentRenterPoints) +
                    " frequent renter points";
        return result;
}
// 译注: 此断所谓 query method
private double getTotalCharge() (
        double result = 0;
        Enumeration rentais = _rentals.elements();
        while (rentals.hasMoreElements(|) {
            Fental each = (Rental) rentals.nextelement();
            result += each.getCharge(1;
        ;
        return result;
}
```

这并不是 Replace Temp with Query（120）的最简单情况。由于 totalamount 在循环内部被赋值，我不得不把循环复制到 query method 中。

重构之后，查新编译并测试，然居以何样于法处理 ErecuentRentersoirts：

```
class Customer...
    pubiic Scring scatemen!() {
        int frequentRenterPoints - 0;
        Grumeratior rea'als = _rerta-s.elenents();
        String result = "Rental Record for " + getName() - "'n";
        while (remtais,FasMoreElemer!s()) {
            Zerta- cach = (Rertai) rentels.mextElement();
            frequentRenterPoints += each.getFrequentRenterovintsil;
            /'show figures for this rental
            result += "\t" + each.getMovic().getTitie() + "\气" +
                Šring.valueof(each.getcharge()) - "\ru";
        }
        //ada looter -ines
        resule r- "Prmount owed is " +
                            String.val:deOf(getToLa-Charge()) + "\n";
        result += "You earneá" + Saring.valleof(frequentRenterPoints) +
            " frequent renter points";
        return res;ll:;
    !
```

```
public String statement() {
    Enumeration rentals - _rentals.elements();
    String result = "Rental Recorg for " + getName(} + "\n";
    while (rentals.hasMoreElements(b) {
        Rental each = (Rental) rertals.nextElement ();
        //show figures for this rental
        result += "\t" + Each.getMovie().getTitle() " "tt" +
                        String.valueof(each.getCharge\)) + "\n";
    }
    //add footer lines
    result += "Amount owed is " +
        String.valueof(get'ocalcharge()) + "\n";
    result += "You earned " +
        String.Valueof(getTotalFrequentRenterPoints()) +
        " frequent renter points";
    return resule;
}
// 译注: 此即所请 query method
private int getTotalFreguentRenterPodnts(){
    int result = 0;
    Enumeration rentala = _rentals.elements();
    while (rentals.hasMoreElements(f) {
        Rentai each = (Rental) rentalg.nextElement:0;
        rpsuit += each.getFrequentRenterPoints(|;
    }
    return result;
}
```

图1．8至图1．11分别以 UML class diagram（类图）和 interaction diagram（交互作用图）展示 statemert（）重构前后的变化。


图 1.8 「总量计算」函数被提炼前的 class diagram


图1．9 「总量计算」函数被提炼前的 sequence diagram

| Movie | Rental | ＊ | Customer |
| :---: | :---: | :---: | :---: |
| priceCode：int | daysRented：int |  |  |
|  | getCharge（） <br> getFrequentRenterPoints（） |  | statement（） <br> getTotalCharge（） <br> getTotalFequentRenterPoints（） |

图 1.10 「总量计算」函数被抯炼后的 class diagram


图1．11［总显计算」函数被提炼后的 sequence diagram

做完这次重构，有必要脝下来思考一下。人多数重构都会减少代础总量，但这次却增加了代码总量，挪是断为 Java 1.1 需要大量语句（statements）来设置一个总和 （summing）胙环。哪怕只是一个简单的总利循环，每个元素只需一行代码，外围的支持代仍也需要六行之考。这其实是任何程序员都熟悉的认惯写法，但代码数量还是太多了。

这次重构存在另一个阙题，那就是性能。原本代码只执行 while循环一次，新版本要执行三次。如果 while 语吥耗时很多，就可能大大隆低程序的性能。单单为了这个原因，许多程序员就不息进行这个重构动作。似是请江意我的用词：如果和可能。除非哉进行评测（profile），否则我无法确定循环的执行时间，也无法知道这个循环是奀被经常使用以至于影响系统的整体吽能。重构时你不必担心这些，优化时你才需要担心它们，但那时候你已处于 个比较有利的位置，有更多选择可以完成有效优化（见 p .69 的讨论）。

现化，Customer class 内的任何代码都可以取用这些 query methods $了 。$ 如果系统他处需恶这些信息，也可以轻松地将 query methoos 加入 Customer class 接口。如果没有这些query methock，其他函数就必须了解 Rental class，并自行建访循环。在 个复杂系统中，这将使程序的编写难度和维护难度大人增覑。

你哿以很明显看出来，hitmLStatement 1 和 statement（1是不同的。现在，我应该脱下「重构！的帽子，戴上「添加功能」的㡓子。我可以像下面这样编写 htm1statement（），并添加相应测试：

```
public gtrimg htm]statement() {
    Frumeration rentals = _;entals.elements(!;
    String resbiL = "<Hl>Rentals for <EM>" + getNare{} +
                            "</EM></H1><防\n";
    while (rentals.hasMores.em.ents(b) {
        Rencal each = (Renta`) rentals.nex:Enement.|;
        \thereforeshow figures for each rentai
        resul: += each.ge:Movie(}.getTitle{)+ ": " +
                        S'ring.valueof(each.getCharge(t) + "<BR>\n";
    :
    /add footer lines
    result += "<P>You owe <EM>" +
                        String.valueCf(getTotalcharge()) +
                        "</EM>< P>\n";
    result += "On this rental you earned <EM>" -
            Str ing.valleOf (getTotalFrequentRenterPointa(i) +
            "<EM> frequert renter points<P>";
    return result:
}
```

通过计算逻辑的煶炼，我可以㫕成一个htmlstatement（），并复用（reuse）原本 statement（1）内的所有计算。我不必尊剪贴贴，所以如果计算规则发生改变，我只需在程序中撤一处修改。完成其他任何类型的报表也都很快而且很容易。这次重构并不花很多时间，其中大半时间我用来弄清楚代码所做的事，而这是我无论如何都得做的。

前述有些重构码系从 ASCII 版本里头拷贝过来 一 主要是循环设置部分。更深入的重沟动作可以清除这些重复代码。我可以把处理表头（header），表眊（footer）和报表细目的代码都分别提炼出来。在 Form Template Method（345）实例中，你可以看到如何做这些动作。但是，现在用户又开始嘀咕了，他们准备修改影片分类规则。我们尚末清楚他们想怎么做，但似平新分类法很仭就要引入，现有的分类法马上就要变更。与之相应的费用计算方式和常客积点计算方式都还待决定，现在就对程序做修改，肯定是愚踙的。我必须进入费用计算和常客积点计算中，把［因条件而异的代码」（译注：指的是 switch 语句内的 case 子句）替换掉，这样才能为将来的改变镀上一层保护膜。现在，请重新戴回「重构引这页帽子。

## 1.4 运用多态（polymorphism）取代与价格相关的条件逻辑

这个问题的第一部分是 switch 语句。在另一个对象的属性（attribute）基础上运用 switcr 语向，并不是什么好主意。如果不得不使用，世应该在对象自己的数据上使用，而不是在别入的数㨐上使用

```
class Rental...
    doutle getcherge\! {
        double result = 0;
        switch (getMovie().getPricecode()) {
            case Movie.REGULAR:
                resuit += 2;
            if (getDaygRerted() > 2)
                resu]t += (getDaysRented() - 2) * 1.5;
            break;
        case Novie.NEW_RELEASE:
            result += getDaysRented() * 3;
            break;
        case Movie,CHILDRENS:
            result += 1.5;
            if (getDaysRented{) > 3}
                result += (getDaysRented(! - 3) * -.5;
            break;
        }
        return resull;
    }
```

这暗示 getcharge（）应该移到 Movie class 里头去：

```
class Movie...
    double getCharge(int daysRented) {
    double result = 0;
    switch (getPriceCode\)) (
            case Movie.REGULAR:
            result += 2;
            if (daysRented > 2)
                result += (daysRented - 2) * 1.5;
            break;
            case Movie.NEW_RELEASE:
                    result += daygRented * 3;
                    bmeak;
            case Movie.CHILDRENS:
                    result += 1.5;
                    if (daysRented > 3)
                        result += (daysRented - 3) * 1.5;
            break;
        )
        return result;
}
```

为了让它得以运作，我必须把「租期长度」作为参数传递进去。当然，「租期长度」来自 Rental对象。计算费四时需要两份数腒：「租期长度」和「影片类型」。为什么我选择「将租期长度传给 Movie 对象」而不是「将影片类型传给 Rental对象」呢？因为本系统可能发牛的变化是加入新影片类型，这种变化带有不稳定倾向。如果影片类型有所变化，我希望所起最小的连渏，所以我选榉在 Movie对象内计算费用。

我把上述计费方法放进 Movie class 里头，然后修改 Rental 的 getcharge（），il它使用这个新函数（图1．12和图1．13）：

```
class Rental...
    double getCharge(} {
        return _reevie.getcharge!_daysRented);
j
```

搬移 getCharge（1之原，我以相同手法处理常客积点计算。这样我就把根据影片类型而变化的所有东西，都放到了影片炎型所属的 class 中。以下是重构前的代码：

```
class Rent.a]...
int getFrequentRenterPoin=s() {
    if ({getMovie().getPriceCode() == Movie.NFW_RELEASE) b\delta
            gerDayszerted() > 1)
            return 2;
        else
            returr 1;
l
```



图1．12 本节所讨论的两个函数被移到 Movie class 内之前系统的 class diagram

```
重构如下:
class Rental...
    int getFrequentRenterPoints() (
        return _movie.getFrequentRenterFoints(_daysRented);
    j
class Movie...
    int getFrequentRenterPoints(int daysRented) {
        if ((getPriceCode() == Movie.NEW_RELEASE) && daysRented > 1)
                return 2;
            else
                returr: 1;
    }
```



图1．13 本节所讨论的两个函数被移到 Movie class 内之后系统的 class diagram

## 终于……我们来到继承（inheritance）

我们有数种影片类型，它们以不同的方式川答相同的问题。这听起来很像 subclasses的I作。我们可以建立Movie 的三个 subclasses，每个都有自己的计费法（图1．14）。


图1．14 以继承机制表现不同的影片类型
这么一来我就叮以运用多态（polymorphism）来取代 switch 语句了。很遗憾的是这里有个小问题，不能这么干。•部影片可以在生命周期内修改白己的分类，一个对象却不能在生命周期内修改自己所属的 class。不过还是有 个解决方法：State pattern（模式）［Gang of Four］。运用它之后，我们的 classes 看起来像图 1．15。


图 1.15 运用 State pattern（模式）表现不同的影片

加入这一层间接吽，我们就可以在 Price 对象内进行 subclassing 动作（译注：一如图 1．15），于是便可在任何必要时刻修改价格。

如果你很熟悉 Gang of Four 所列的各种模式（patterns），你可能会问：「这是一个 State 还是一个 Strategy？J答案取决于 Price class 究竟代表计费方式（此时我喜欢把它叫做 Pricer 或 PricingStrategy），或是代表影片的某个状态（state，例如「Star Trek X 是一部新片」）。在这个阶段，对于模式（和其名称）的选择反映出你对结构的想法。此刻我把它视为影片的某种状态（state）。如果末来我觉得 Strategy 能更好地说明我的意图，我会再重构它，修改名字，以形成 Strategy。

为了引入 State 模式，我使用三个重构准则。首先运用 Replace Type Code with State／Strategy（227），将「与型别相依的行为」（type code behavior）搬移至 State模式内。然后运用 Move Method（142）将 switch 语句移到 Price class 里头。最后运用 Replace Conditional with Polymorphism（255）去掉 switch 语匇。

首先我要使用 Replace Type Code with State／Strategy（227）。第一步骤是针对「与型別相依的行为」使朋 Self Encapsulate Field（171），俑保任仙时候都通过 getting和 setting 两个函数来运用这些行为。由于多数代码来自其他 classes，所以多数函数都己经使用 getting 函数。但构造函数（constructor）做然直按访问价格代号（译注：程序中的＿pricecode）：

```
Glass Movie...
    public Movie(String neme, Ert: priceCode) (
        _t:tle = name;
        _pricecode - priceCode;
```


## 我可以用一个 setting 函数来代替：

```
class Movie
    public Movie(String name, int pricecode) {
        _title = name;
        getPriceCode(priceCode); // 译注: 这就是一个 set method
    }
```

然后编译并测试，确保没有破坏任何东西。现在我加入新 class，并在 Price 对象中提供［与型别相倲的行为」。为了实现这一点，我在 Price 内加入一个抽象函数 （abstract method），并在其所有 subclasses 中加上对应的具体函数（concrete method）：

```
abstract class Price {
    abstract int getPriceCode(); // 取得价格代号
;
class ChildrensPrice extends Price {
            int getPriceCode() {
                return Movie.cHILDRENS;
    }
}
class NewReleasePrice extends Price {
        int getPriceCode() (
                return Movie.NEW_RELEASE;
    }
}
class RegularPricc cxtends Price {
    int getPricecode() {
                return Movie.REGULAR;
    j
]
```

现在我可以编译这些新 classes 了。

现在，我需要修改 Movie class内的「价格代号」访问函数（get／set函数，如下），让：它们使用新 class：下面是重构前的样子：

```
pubiic int getPriceCode() {
    return pricecode;
}
public setPriceCode (int arg) {
    priceCode = arg;
}
private int _pricecoce;
```

这意味我必须在 Movie class 内保存一个 Price 对象，而不再是保存一个 ＿priceCode 变量。此外我还需要修改访间函数（译注：即 get／set函数）：

```
class Movie...
        public int getPriceCode() ( // 取得价格代号
            return _price.getPricecode():
        )
        public void setFriceCode(int arg) ( // 设定价格代号
            swilch (efy) ;
                case REGULAR: // 普樋片
                price = new RegularPrice();
                break;
            Case CHHLDRLNS: // 儿童片
                _price = new ChildrensPrice();
                break;
                    case NEW_RELEASE: // 新片
                _price = new NewReleasePrice();
                break;
            default:
                                    throw new IllegalArgumentException("Incorrect Price Code");
            }
    }
    private Price _price:
```

现在我可以重新编译并测试，那些比较复杂的函数根本不知道世界已经变了个样儿。

现在我要对 getCharge（）实施 Move Method（142）。下面是重构前的代码：

```
clags Movie...
    double getCharge(int daysRented) {
        double resu`t = 0;
        switch (ge=?ricecode\!) !
            case Movie.REGULAR:
                result f= 2;
                if (daysRented > 2)
                    regult. +- (daysRen-sed - 2) * -.5;
                break;
            case Movie.NEW_RELEASE:
                resuizt += daysRented * 3;
                break;
            case Movie.CutiDRENS:
                resul: += -.5;
                i= (dayskented > 3)
                result += (daysRented - 3) * 1.5;
                break;
        !
        return resu-t;
    }
```

```
撤移动作很简单。下面是重构后的代矽:
ciass Movie...
    double ge:Charge(int daysRented) {
            returrl _price.getCharge(daysRented);
    }
clasg Price...
    double getCharge(int daysRented) {
        double result - 0;
        switch (getPriceCode(|) {
            case Movie.REGULAR;
                wesl`t t= 2;
                if (daysRerted > 2)
                result += (daysRented - 2) * 1.5;
                    break;
            case Movie.NEW_RELEASE:
                    result += daysRented * 3;
                    break;
            case Movie.CHILDRENS:
                reauls += 1.5;
                    if {daysRented > 3}
                regult += (daysRemted - 3) * -.5;
                break;
            }
    return result;
;
```

搬移之后，我就可以开始运用 Replace Conditional with Polymorphism（255）了。下面是重构前的代码；

```
class Price...
    double getCharge(int daysRented) {
        double result = 0;
        switch (getPriceCode()) i
            case Movie.REGL-AR:
                result += 2;
                if (dayskerted > 2)
                result += (daysRented - 2) * 1.5;
                break;
            case MCVie.NEN_RELEASF:
                resu`t += daysRented * 3;
                break;
            case Movie.CHiLDAENS:
                result += 1.5;
                if (daysRented > 3)
                    result += {daysRented - 3) * 1.5;
                break;
        j
        return regult;
    }
```

我的作法是一次取出一个case 分支，在相应的class 内建立一个覆写函数（overriding method）。先从 Regularprice 开始：

```
class ReglularPrice...
    double getCharge(int daysRented) (
        double result = 2;
        if {daysRented > 2)
            result += (daysRentec̃ - 2) * 1.5;
        return result;
    )
```

这个函数蕧写（overrides）了父类中的 case 语句，而我暂时还把后者留在原处不动。巩在编译并测试，然后取出下一个 case 分支，再编译并测试。（为了保证被执行的的确是 subclass 代码，我喜欢故意丢一个错误进去，然后让它运行，让测试失败。噢，我是不是有点太偏执了？）

```
class ChildrensPrice...
    double getCharge(int daygRented) {
        double rosult - 1.5;
        if (daysRented > 3)
                result +_ (daysRented - 3) * 1.5;
        return result;
    }
class NewReleasePrice...
    double getcharge(int daysRented) {
        return daysRented * 3;
    }
```

处理完所有 case 分支之后，我就把 Frice．getCharge（）声明为 abstract： class Price．．．
abstract double getCharge（int daysRented）；

现住我可以运用同样手法处理 getFrequentRenterPoints！？。重构前的样于如下 （译社：其中有 \｜与型別相依的行为。，也就是「判断是否为新片」那个动作）：

```
class Movie...
    in= getFrogumnrentew?oints(int daysRented, {
        LI ((getPriceCode() == Movie.NEW_RELEASE) &s daycRonted > 1)
                re:urn 2;
        else
            retu*゙m l;
    }
```


## 首先我爬这个函数移到 Price class 里头：

```
Class Movie...
    int getFrequentRenterPoints(int daysRented) {
        return price.getFrequentRenterPoints(daysRerited);
    }
Class Price...
    int getFrequentRerterPoinこs(int daysRented) {
        if ((getPricecode() == Movie.NEW_RSLEASE) && daysRer,ted > 1)
                return 2;
            else
                return -:
    }
```

似是这一次找不把 superclass 函数声明为 abstract．我贝是为「新川类型，产生一个覆写函数（overriding method），并在 superclass 内留下一个已定义的函数，使它成为 一－种缺省行为。
$/ /$ 译洁：在新川中产牛一个覆写函数（overriding merhod）
Class Newkelease户rice
int getFrequent kenterfoints（int daysRented）： return（daysRented＞1）？2：1；
］

```
// 秚注:在品perclass内保留它,隹它成为一种蚌省行为
Class Price...
    int getFrequentRenterPoints(int daysRerited):
        returr 1;
    }
```

引入 State 模式花了我不少力气，值得吗？这么做的收获是：如果我要修改任何与价格有关的行为，或是添加新的定价标准，或是玑入其他取决下价格的行为，程序的修改会容易得多。这个程序的其余部分并不知道我运用了State模式。对于我日前拥有的这么几个小量行为来说，任何㘯能或特性上的修改也计都称不了们么困难，似如类在一个更复杂的系统中，有十多个与价格相关的函数，程序的修改难易度就会有很人的区别。以上所有修改都是小少骤进行，进度似可太过缓慢，但是没有低何一次我需要打开调试器（debugger），所以整个过程实际卜很快就过去了。我书写本章所用的时间，远比修改那些代码的吋间多太多了。

现在我已经完成了第一个重要的重构行为。从此，渗改「影片分来结构」，或是改变「费用计算规则」，收变常客积点计算规则，都察易务了。图1．16和图1．17描述 State 模式对丁价格信息所起的作用。


图1．16 运用 State pattern（模式）当时的 interaction diagram


图 1.17 加入 State pattern（模式）之后的 class diagram

## 1.5 结语

这是一个简单的例子，但我希望它能让你对于「重构是什么样子」有一点感觉。例中我已经示范了数个重构准则，包括 Extract Method（110），Move Method（142），

## Replace Conditional with Polymorphism（255），Self Encapsulate Field（171），

Replace Type Code with State／Strategy（227）。所有这些重构行为都使责任的分配更合理，代码的维护更轻松。重构后的程序风格，将十分不同于过程化（procedural）风格，后者也许是某些人习惯的风格。不过一旦你习惯了这种重构后的风格，就很难阵回到（再满足于）结构化风格了。

这个例子给你上的最重要一课是「重构的节奏」：测试，小修改，测试，小修改，测试，小修改……。正是这种节奏让重构得以快速而安全地前进。

如果你看慬了前面的例子，你应该忌经理解重构是怎么回事了。现在，让我们了解一些背景，原理和理论（不太多！）。

## 译注：中文版（本书）支持网站提供本章重构过程中的各阶段完整代码（共分七个阶段），并含测试。网址见于封底。

## 2

## 重构原则

## Principles in Refactoring

前面所举的例子应该已经让你对重构（refactoring）有了一个良好的感受。现在，我们应该回头看看重构的关键原则，以及重构时需要考虑的某些问题。

## 2.1 何谓重构

我总是不太乐意为什么东西下定义，因为每个人对任何东西都有自己的定义。但是当你写一本书时，你总得选择自己满意的定义。在重构这个题目上，我的定义以 Ralph Johnson 团队和其他相关研究成果为基础。

首先要说明的是：视上下文不同，「重构」这个词有两种不同的定义。你可能会觉得这挺烦人的（我就是这么想），不过处理自然语言本来就是件顿人的事，这只不过是又一个实例而已。

第一个定义是名词形式：

## 重构（名词）：对软件内部结构的一种调整，目的是在不改变「软件之可察行为」前提下，提高其可理解性，降低其修改成本。

你可以在后续章节中找到许多重构范例，诸如 Extract Method（110）和 Pull Up Field （320）等等。一般而言重构都是对软件的小改动，但重构可以包含另一个重构。例如 Extract Class（149）通常包含 Move Method（142）和 Move Field（146）。

「重构」的另一个用法是动词形式：

## 重构（动词）：使用一系列重构准则（手法），在不改变「软件之可察行为」前提下，调整其结构。

所以，在软件开发过程中，你可能会花上数小时的时间进行重构，其间可能用上数十个不同的重构准则。

曾经有人这样问我：「重构就只是整理代码吗？〕从某种角度来说，是的！但我认为重构不止于此，因为它提供了一种更高效且受控的代码整理技术。自从运用重构技求后，我发现自己对代码的整理比以前更有效率。这是因为我知道该使用䁚些重构准则，我也知道以怎样的方式使用它们才能够将错误减到最少，而且在每一个可能出错的地方我都加以测试。

我的定义还霊要往两方面扩展。首先，重构的目的是使软件更容易被理解和修改。你可以在软件内部做很多修改，但必须对软件「可受观察之外部行为」只造成很小变化，或甚至不造成变化。与之形成对比的是「性能优化」。和重构一样，性能优化通常不会改变组件的行为（除了执行脨度），只会改变其内部结构。但是两者出发点不同：性能优化往往使代码较难理解，但为了得到所需的性能你不得不切么做。

我要强调的第二点是：重构不会改变软件「可受观察之行为」一重构之后软件功能一如以往。任何用户，不论最终用户或程序员，都不知道己有东西发生了变化。 （译注：「可受观察之行为」其实也包括性能，因为性能是可以被观察的。不过我想我们无需太挑剔这些用词。）

## 两顶17子

上述第二点引出了 Kent Beck 的「两顶帽子」比领。使用重构技术开发软件时，你把自己的时间分配给两种截然不同的行为：「添加新功能】和「重构〕。添加新功能时，你不应该修改既有代码，只管添加新功能。通过测试（并让测试正常运行），你可以衡量自己的工作进度。重构时你就不能再添加功能，只管改进程序结构。此时你不应该潦加任何测试（除非发现先前遗滞的任何东西），只在绝对必要（用以处理接口变化）时才修改测试。

软件开发过程中，你可能会发现自己经常变换㡁子。首先你会尝试添扣新功能，然后你会意识到：如果托程序结构改一下，功能的添加会容易得多。于是你换一丁㐀帽子，做一会儿重构工作。程序结构调整好后，你义换卜原先的帽了，继续洋加新功能。新功能正常上作后，你又发现自己的编码造成程序难以理解，丁是你又换上重
质帽子。

## 2.2 为何重构？

我不想把重构说成治百病的万涊丹，它绝对不是所谓的「银弹」1。不过它的确很有价值，虽不是一颗银子弹却是－托「银钳子」，可以帮助你始终良好地控制自己的代码。重构是个一具，它可以（并且应该）为了以下数个目的的被运用：

## 「重构」改进软件设计

如果没有重构，程序的设计会逐渐腐败变质。当人们只为短期目的，或是在完尒理解整体设计之前，就贸然修改代码，桯序将逐渐失去白已的结构，程序员愈来蒠难通过阅读源码而理解原本设训。重构很像是在整理代码，你所做的就是让所有东西回到应该的位置． 。代码结构的流失是累积吽的。愈难看出代码所代表的设计意洒，就愈难保护其中设计，于是该设计就腐败得愈快。经常性的重构口以帮助代码维持自己该有的形态。

同样完成一件事，设计不良的程序往往需要更多代码，这常常是缃为代码在不同的地方使用完全相同的语句做同样的事。因此改进设计的一个个重要方向就是消除重复代码（Duplicate Code），这个动作的重要性着眼于末来。代码数量减少并不会使系统运行更快，因为这对程序的运行轨迹几平没有任何明显影咁。然而代码数量减少将使末来可能的程序修改动作容易得多。代码愈多，正确的修改就愈困难，因为有更多代码需要理解。你在这儿做了点修改，系统却不如预期那样工作，因为你未曾修改只一处—那儿的代形做着几严完全一样的事情，只是所处环境略有不同。如果消除重复代码，你就可以确定代码将所有事物和行为都只表述一次，惟一次，这止是优秀设计的根本。

[^0]
## 「重构」使软件更易被理解

么事，它的响应则是精确按照你的指示行动，你得发时填补「想要它做什么」和「告诉它做什么」之间的缝隙。这种编程模武的核心就是「准确说出严人所欲」。除了计算机外，你的源酸还有其他谈昌：数个月之后可能会有另一位程序员串试读愅你的代码并做一一些修改。我们很容易心记这第－位读首，但他才是最重要的。计算怄是杏多花了数个铂头进行编译，又有们么大系呢？如果一个程序员花费一周时间米修改某段代砵，那才关系重大 如果他理解你的代码，这个修敌原本只需一小时。问题在于，当你努力让程序运转的时候，你小会想到未来出现的那个开发者，是的，是应该政变一下我们的刀发节奏，对代码做适当修收，计代码变得更易理解，重构可以骜助我们让代码更易读。升始进行重构时，你的代码可以止常运行，但结构本够理想，在重构上花一点点时问，就可以让代码更好地表达自己的用途。这种编程模试的㧡心就是＂准确说出你的意思」。

关于这－点，我没必要表现得如此元私。很各时候那个「未来的开发者」就是我自己。此时重构就显得尤其重要厂。我是个很顿漓的程序员，我的軲惰表现形式之一就是；总是记不住自己写过的代码，象头卜对于任何立可查阅的东西我都敬意代去记它，因为我怕把自己的脑袋塞爆。我总是尽量把该记住的乐西写进程序里头，这枰我就不必记住它了。这么一米找就不必太担心 Old Peculier（译注：一种有名的麦芽酒）［Jackson］杀光我的脑组胞。

这种可理解性述有另一方面的作用＝我利用重构来协助我理解不熟悉的代砵。当我看到熟悉的代码，我必须试若理解其用途。我分看两行代码，然后对白已说：「噢，是的，它做了这些那些……1。有了重构这个强人武器在手，我不会满足于这么一点脑中体会，我会真止䢵于修改代码，让它更好地反映出我的理解，然后重新执行，看它是否做正常运作，以此检验我的理解是否止确。
－开始我所做的重构都像这样侣留在细枝末菏 F：随着代码断趋简洁，我发现白已可以看到一此以前看不到的设计层面的东西。如果不对代码做这些修改，也许我永远看不见它们，因为我的聪明才智不足以在脑子里把这一切都想像川来。Ralph Johnson 扎这种「早期重构｜描述为「擦掉窗广上的污垠，使你石得必远」。研究代理时我发现，重构把我带到更定的理解层次上。如果没有重构，我这不到这种层次。

## 「重构」助你找到臭虫（bugs）

对代码的理解，加以角助我戊到臭虫。我拳认我不太擅长调试。有些人以要盯着一大段代码就可以找出里面的臭虫，我可不行，但我发现如果我对代码进行重构，我就可以深入理解代码的作为，并恰到好处地把亲的理解反馈回去。搞清楚程序结构的同时，我也清楚了自己所做的 些假设，从这个角度来说，不找到息虫都难矣。

这让我想起了Kent Beck 经常形容白已的一句话：「我本是个伟人的程庚员；我只是个有着一些优秀习惯的姆程序员自己。」重构能够掣助我更有效地写出强固稳健 （robust）的代码。

## 「重构」助你提高编程速度

终于，前面的一切都北结到了这最后一点：重构帮助你更快速地开发程序。
听起来有点违反直觉。当我谈到重构，人们很容易看出它能够提高质量。改善设计，提扑可读性，减少错误，这些都是提高质量。但这难道不会降低开发速度吗？

我强烈相信：良好设计是快速软件开发的根本。事实上拥有良好设计才可能达成快速的开发。如果没有良奸设计，或许某 •段时间内你的进展迅速，但恶少的设计很快就让你的速度慢下来。你会把时间花在调试 上面，无法添加新功能。修改时间愈来愈长，国为你必须花愈来急多的时间去理解系统，寻找重复代码。随着你给最䘞程序打上一个又一个的补丁（patch），新特性需要更多代码才能实现。真是个恶性循环。

良好设计是维持软件开发速度的根本。重构可以帮助你更快速地开发软件，因为它阻止系统腐败变质，它甚至还可以提高设讨质量。

## 2.3 何时重构？

当我淡论重构，常常有人问我应该怎样安排重构时间表。我们是不是应该每两个月就专门安排两个星期来进行重构呢？

几可任何情况下我都反对专门拨出时间进行重构。在我看来，重构本来就不是一件「特别拨出时间做」的事情，重构应该随时随地进行。你不应该为重构而重构，你之所以重构，是因为你想做别的什么事，而重构可以帮助你把那些事做好。

## 三次法则（The Rule of Three）

Don Roberts 给了我一条准则：第一次做某件事时只管去做；第二次做类似的事会产生反感，但无论如何还是做了：第三次再做类似的事，你就应该重构。

## 事不过三，三则重构。（Three strikes and you refactor．）

## 添加功能时一并重构

最常见的重构时机就是我想给软件添加新特性的时候。此时，重构的第一个原因往往是为了帮助我理解需要修改的代码。这些代码可能是别人写的，也可能是我自己写的。无论何时只要我想理解代码所敂的事，我就会问白已：是否能对这段代码进行重构，使我能更快理解它。然后我就会重构。之所以这么做，部分原因是为了让我下次再看这段代酖时容易理解，但最主要的原因是：如果在前进过程中把代码结构理清，我就可以从中理解更多东西。

在这里，重构的另一个原动力是：代码的设计无法帮勖我轻松添加我所需要的特性。我看着设计，然后对自己说：「如果用某种方式来设计，添加特性会简单得多」。这种情况下我不会因为白已过去的错误解懊恼 — 我用重构来弥补它。之所以这么做，部分原因是为了让未来增加新特性时能够更轻松一些，但最主要的原因还是；我发现这是最快捷的途径。重构是一个快速流畅的过程，一旦完成重构，新特性的添加就会更快速，更流畅。

## 修补错误时一并重构

调试过程中运用重构，多半是为了让代码更具可读性。当我看着代码并努力理解它的时候，我用重构帮助改善自己的理解。我发现以这种程序来处理代码，常常能够帮助我找出臭虫。你可以这么想：如果收到一份错误报告，这就是需要重构的信号，因为显然代码还不够清晰 — 不解清晰到让你一目了然发现臭虫。

## 复审代码时一并重构

很多公司都会做常态性的代码复审工作（code reviews），因为这种活动可以改善开发状况。这种活动有助于在开发团队中传播知识，也有助于让较自经验的开发者把知识传递堬比较欠缺经验的人，并势助更多人理解人型软件系统中的更多部分。代码复苯工作对于编写清晰代码也很重要。我的代码也许对我自己米说很清晰，对他人则不然。这是无法避免的，因为要让开发者设身处地为那些不熟悉自己所做所为的人设想，实在太困难了。代码复审也让更多人有机会提出有用的建设，毕竟我在一个星期之内能够想出的好点子很有限。如果能得到别人的帮助，我的生活会舒服得多，所以我总是期待更多复守。

我发现，重构可以帮助我复审别人的代码。开始重构前我可以先阅读代码，得到一定程度的理解，并提出一些建议。一旦想到一些点学，我就会考虑是否可以通过重构立即轻松地实现它们。如果可以，我就会动手。这样做了几次以后，我可以把代码看得更清楚，提出更多恰当的建议。我不必想像代码「应该是什么样」，我可以「看见」它是什么样。于是我可以获得更高层次的认识。如果不进行重构，我永远无法得到这样的认识。

重构还可以帮助代码复审工作得到更具体的结果。不仅获得建议，而H其中许考建议能够立刻实现。最终你将从实践中得到比以往多得多的成就感。

为了让过程正常运转，你的复审团队必须保持精练。就我的经验，最好是一个复审者搭配一个原作者，共同处理这些代码。复审者提出修改建议，然后两人共同判断这些修改是否能够聥过重构轻松实现。果真能够如此，就一起着手修改。

如果是比较大的设计复审工作，那么，在一个较大困队内保留多种观点通常会更好一些。此时直接展示代码往往不是最佳办法。我喜欢运用 UML 示意图展现设计，并以 CRC 卡展示软件情节。换咕话说，我会和某个团队进行设计复审，而和个别 （单一）复审者进行代码复审。

极限编程（Extreme Programming）［Beck，XP］中的「搭档（成对）编程」（Pair Programming）形式，把代码复审的积极性发挥到了极致。一旦颗用这种形式，所有正式开发任务都出两名开发者在同一台枫器上进行。这样便在开发过程中形成随时进行的代码复审工作，而重构也就被讪含在开发过程内了。

## 为什么重构有用（Why Refactoring Works）

－Kent Beck
程序有两面价值：〔今天可以为你做什么】和〔明天可以为你做什么】。大多数时候，我们都只关注自己今天想要程序做什么。不论是修复错误或是添加特性，我们都是为了让程序能力更强，让它在今天更有价值。

但是系统今天（当下）的行为，只是整个故事的一部分，如果没有认清这一点，你无法长期从事编程工作。如果你「为求完成今天任务！而采取的手法使你不可能在明天完成明天的任务，那么你还是失败。但是，你知道自己今天需要什么，却不一定知道自己明天需要什么。也许你可以猜到明天的需求，也许吧，但肯定还有些事情出乎你的意料。

对于今天的工作，我了解得很充分；对于明天的工作，我了解得不够充分。但如果我㳳粹只是为今天工作，明天我将完全无法工作。

重构是一条摆脱束缚的道路。如果你发现昨天的决定已经不适合今天的情况，放心改变这个决定就是，然后你就可以完成今天的工作了。明天，喔，明天回头看今天的理解也许觉得很幼稚，那时你还可以改变你的理解。

是什么让程序如此难以相与？下笔此刻，我想起四个原因，它们是：

- 难以阅读的程序，难以修改。
- 逻辑重复（duplicated logic）的程序，难以修改。
- 添加新行为时需修改既有代码者，难以修改。
- 带复杂条件逻辑（complex conditional logic）的程序，难以修改。

因此，我们希望程序：（1）容易阅读：（2）所有逻辑都只在惟一地点指定；（3）新的改动不会危及现有行为：（4）尽可能简单表达条件逻辑（conditional logic）。

重构是这样一个过程：它在一个目前可运行的程序上进行，企图在【不改变程序行为」的情况下赋予上述美好性质，使我们能够继续保持高速开发，从而增加程序的价值。

## 2.4 怎么对经理说？

「该怎么跟经理说重构的事？！这是我最常被问到的问题之一，如果议仿经理慊技术，那么向他介绍重构应该不会很困难。如果这隹经理只对质量感兴掫，那么问题就集中到了「质量」上面。此时，在复审过程中使用重构，就是一个不错的必法。人量研究结果显小，「技术复审」是减少错误，提高开发速度的一条重㻃途径。随

## Refactoring－Improving the Design of Existing Code

便找一本关于复审，审查或软件开发程序的书看看，从中找些最新引证，应该可以让大多数经理认识复审的价值。然后你就可以把重构当作「将复审意见引入代码内」的方法来使用，这很容易。

当然，很多经理嘴巴上说自己「质量驱动」，其实更多是「进度驱动」。这种情况下我会给他们一个较有争议的建议：不要告诉经理！

这是在搞破坏吗？我小这样想。软件开发者都是专业人士。我们的工作就是尽可能快速创造出高效软件。我的经验告诉我，对于快速创造软件，重构可带来巨大帮助。如果需要添加新功能，而原本设计却又使我无法方便地修改，哉发现先「进行重构」再「添加新功能」会更快些。如果要修补错误，我需得先理解软件工作方式，而我发现重构是理解软件的最快方式。受进度驱动的经理要我尽可能快速完事，至于怎么完成，那就是我的事了。我认为最快的方式就是重构，所以载就重构。

> 间接层和重构 (Indirection and Refactoring)
－Kent Beck
「计算机科学是这样一门科学：它相信所有问题都可以通过多一个间接层（indirection）来解决。1－Dennis DeBruler

由于软件工程师对间接层如此醉心，你应该不会惊讶大多数重构都为程序引入了更多间接层。重构往往把大型对象拆成数个小型对象，把大型函数拆成数个小型函数。

但是，间接层是一柄双刃剑。每次把一个东西分成两份，你就需要多管理一个东西。如果某个对象委托（delegate）另一对象，后者又委托另一对象，程序会愈加难以阅读。基于这个观点，你会希望尽量减少间接层。

别急，伙计！间接层有它的价值。下面就是间接层的某些价值：
－允许逻辑共享（To enable sharing of logic）。比如说一个子函数（submethod）在两个不同的地点被调用，或 superclass 中的某个函数被所有 subclasses 共享。
－分开解释〔意图〕和〔实现〕（To explain intention and implementation separately）。你可以选择每个 class 和函数的名字，这给了你一个解释自己意图的机会。class 或函数内部则解释实现这个意图的作法。如果 class 和函数内部又以「更小单元的意图】来编写，你所写的代码就可以「与其结构中的大部分重要信息沟通」。
－将变化加以隔离（To isolate change）。很可能我在两个不同地点使用同一对象，其中一个地点我想改变对象行为，但如果修改了它，我就要冒［同时影响两处］的风险。为此我做出一个 subclass，并在需要修改处引用这个 subclass。现在，我可以修

改这个 subclass 而不必承担〔无意中影响另一处〕的风险。
－将条件逻辑加以编码（To encode conditional logic）。对象有一种匪夷所思的机制：多态消息（polymorphic messages），可以灵活弹性而清䏳地表达条件逻辑。只要显式条件逻辑被转化为消息（message ${ }^{2}$ ）形式，往往便能降低代码的重复，增加清晰度并提高弹性。
这就是重构游戏：在保持系统现有行为的前提下，如何才能提高系统的质量或降低其成本，从而使它更有价值？

这个游戏中最常见的变量就是：你如何看待你自己的程序。找出一个缺乏「间接层利益〕之处，在不修改现有行为的前提下，为它加入一个间接层。现在你获得了一个更有价值的程序，因为它有较高的质量，让我们在明天（未来）受益。

请将这种方法与［小心翼翼的事前设计］做个比较。推测性设计总是试图在任何一行代码诞生之前就先让系统拥有所有优秀质量，然后程序员将代码塞进这个强健的骨架中㧧行了。这个过程的问题在于：太容易猜错。如果运用重构，你就永远不会面临全盘错误的危险。程序自始至终都能保持一致的行为，而你又有机会为程序添加更多价值不菲的质量。

还有一种比较少见的重构游戏：找出不值得的间接层，并将它拿掉。这种间接层常以中介函数（intermediate methods）形式出现，也许曾经有过贡献，但芳华已逝。它也可能是个组件，你本来期望在不同地点共享它，或让它表现出多态性（polymorphism），最终却只在一处使用之。如果你找到这种「寄生式间接层」，请把它扔掉。如此一来你会获得一个更有价值的程序，不是因为它取得了更多（先前所列）的四种优秀质量，而是因为它以更少的间接层获得一样多的优秀质量。

## 2.5 重构的难题

学习一种可以大幅提高生产力的新技术时，你总是难以察觉其不适用的场合。通常你在一个特定场量中学习它，这个场景往往是个项目。这种情况下你很难看出什么会造成这种新技术成效不彰或甚至形成危害。十年前，对象技术（object tech．）的情况也是如此。那时如果有人问我「何时不要使用对象」，我很难回答。并非我认为对象十全十美，没有局限性 — 我最反对这种目目态度，而是尽管我知道它的好处，但确实不知道其局脤性在哪儿。

[^1]现在，重构的处境也是如此。我们知道重构的好处，我们知道重构可以绘我们的 I ：作带来垂手可得的改变。但是我们还没有获得足够的经验，我们还看仆到它的局限性。

这一小节比我希望帕要短，暂且如此吧。随着更多人学会重构技巧，我们也将对它有更多了解。对你而言这意味：虽然我坚决认为你应该尝试一下重构，获得它所提供的利益，但在此同时，你他应该时时监控其过程，注意寻战重构可能引入的问题。请让我们知道你所遭遇的问题。随着对重构的了解二益增多，我们将找出更多解决办法，并清楚知道哪些问题是真正难以解决的。

## 数据库（Dafabases）

「重构」经常山问题的一个领域就是数据库。绝人多数商用程序都与它们背后的 database schema（数据库表格结构）紧密耦合（coupled）在一起，这第是 database schema 如此难以修改的原因之一。另一个原国是数据让移（migration）。就算你非常小心地将系统分层（layered），将 database schema 和对象模型（object model）吅的依赖降至最低，但 database schema 啲改变还是让你不得不正移所有数据，这可能是件漫长而烦㟋的工作。

在 「非对象数据库」（nonobject databases）特，解决这个问题的办法之一就是：在对象模型（object model）和数据库模型（database model）之间插入一个分䓣层 （separate layer），这就可以隔离两个模型各自的变化。升级某一模型时无需同时升级另一模型，只需升级上述的分隔层即可。这样的分隔层会增加系统复杂度，但可以给你很大的灵活度。如果你同时拥有多个数据库，或如果数楛库模型较为复杂使你难以控制，那么即使不进行重构，这分隔芸也是很重要的。

你无菁一开始就插入分隔昙，可以在发现对象模型变得不稳定时再产生它。这样你就可以为你的改变找到最好的杠杆效应。

对开发者而言，对象数据库既有帮助也有妨碍。某些面向对象数据库提供不同版本的对象之间的自动迁移功能，这减少了数据迁移时的工作量，但还是会损失一定时间。如果各数据库之间的数据迄移并非白动进行，你就必须自行完成迁移工作，这个工作量可是很大的。这种情况下你必须更加留神 classes 内的数据结构变化。你作然可以放心将 classes 的行为转移过去，但转移值域（field）时就必须格外小心。数据尚未被转移前你就得先运用访问函数（accessors）造成「数据已经转移」的假象。一旦你确定知道「数据应该在何处」时，就可以一次性地将数据迁移过去。这时惟

一需要修收的只有访问函数（accessors），这也降低了错误风险。

## 修改接 $\square$（Changing Interfaces）

 （implementation）利接山（interface）。你可以安全地修收某对象内部而不影响他人，但对丁接П要特别谨愪 — 如果接 被修收了，任何事情都有可能发牛。

一直对重构排来困扰的－件事就是：许多重构手法的确会修改接山。像 Rename Method（273）这么简单梸重构干法所做倣一一切就是修改接山，这对极为珍责的封装概念会带束什么影啲呢？

如果某个函数的所有调召动作都在你的控制之卜，加么即使修改函数名称也不会有
安心地将这个函数易名。只有当需要修改的接山系被那些「找小到，蚛使找到也不能修改」的代码使用时，接П的修改才会成为问题。如果情况真是如此，我就会说：这个接口是个「已发布接以」（published interface）－比公开接い（public interface）更进一步。接口一步发布，你就再也无法仅仅修收调用苩而能够安全地修收接口了。你需要一－个略为复先的程序。

这个想法改变了我们的问题。如今的问题是：该如何自刏那些必须修致「已发布接口」的重构 下法？

简言之，如果重构于法改变了已发有接口（published interface），你必须同时维护新旧两个接口，直到你的所有用户都有时间对这个变化做出反应，幸运的是这不太困难。你通常都有办法把事情组织好，让山接以继续上作。请尽量这么做：让回接口调少新接口。当你要修改某个函数名称时，请留下旧函数，计它调男新函数，下万不要拷贝函数实现码，那会让你陷入「重复代石」（duplicated code）的泥淖中难以自拔。你还应该使用 Java 提供的 deprecation（反对）设施，将旧接口标记为 ＂deprecated＂。这么一来你的调用者就会诘意到它了。

这个让程的一个好例子就是 Java 梥器类（群集类，colicction classes）。Java 2 的新容器取代了原先一些容器。当Java 2 容器发们时，JavaSoft 花了很人）气来为开发者提供 条顼利坟徙之路。

「保留［接山」的办法通常可行，但很烦人。起码在一段时间里你必须建造（build）并维护一些额外的函数。它们会使接口变得复杂，使接П难以使用。还好我们有另一个选择：不要发布（publish）接山。当然我不足说要元全禁止，因为很明显像必

得发布一些接口。如果你正在建造供外部使用的 APIs，像 Sun 所做的那样，肯定你必得发布接口。我之所以说尽量不要发布，是因为我常常看到一些开发团队公开了太多接口。我曾经看到一支三人团队这么工作：每个人都向另外两人公开发布接 П。这使他们不得不经常来回维护接［］，而其实他们原本可以直接进入程序库，径行参改自己管理的那一部分，那会轻松许多。过度强调「代码拥有权」的团队常常会犯这种错误。发布接口很有用，但也有代价。所以除非真有必要，别发布接口。这可能意味需要改变你的代码拥有权观念，让每个人都可以修改别人的代码，以运应接口的改动。以搭档（成对）编程（Pair Programming）完成这一切通常是个好主意。

## 不要过早发布（publish）接口。请修改你的代码拥有权政策，使重构更顺軾。

Java 之中还有一个特别关于「修改接口」的问题：在 throws 子句中增加一个异常。这并不层对签名式（signature）的修改，所以你无法以 delegation（委托手法）隐藏它。但如果用户代码不做出相应修改，编译器不会让它通过。这个问题很难絴决。你可以为这个函数选择一个新名字，让旧函数调用它，并将这个新增的 checked exception（可控式异常）转换成一个 unchecked exception（不可控异常）。你也可以抱出一个 unchecked异常，不过这样你就会失去检验能力。如果你挪么做，你可以警告调用者：这个 unchecked异常日后会变成一个 checked异常。这样他们就有时间在自己的代码中加上对此异常的处理。出于这个原因，我总是喜欢为整个 package 定义一个 superclass 异常（就像 java．sq7的 SQLException），并确保所有 public 函数只在自己的 throws 子旬中声明这个异常。这样我就可以随心所欲地定义 subclass 异常，不会影响调用者，因为调用者永远只知道那个更具一般性的 superclass 异常。

## 难以通过畕构手法完成的设计改动

通过重构，可以排除所有设计错误吗？是否存在某些核心设计决策，无法以重构手法修改？在这个领域里，我们的统计数据尚不完整。当然某些情况下我们可以很有效地重构，这常常令我们倍感惊讶，但的确也有难以重构的地方。比如说在一个项目中，我们很难（但还是有可能）将「无安全需求（no security requirements）情况下构造起来的系统】重构为「安全性良好的（good security）系统」。

这种情况下我的办法就是「先想像重构的情况」。考虑候选设计方案时，我会问自己：将某个设计重构为另一个设计的难度有多大？如果看上去很简单，哉就不必太

担心选择是否得当，下是我就会选最简单的设计，哪怡它不能覆盖所有潜在需求也没关系。但如果预先看不到筬单的重构办法，我就会在设计1：投入更多力气。不过我发现，这神情况很少出现。

## 何时不该雷构？

有时候你根本不亚该重构 — 例如当你应该重新编写所有代㐷的时候。有时候既有代码实在太混乱，重构它还不如重新＂与一个来得简并。作出这种决定很困难，我承认諓也没白价么好推则可以判断何时应该放并重柆，

重写，（而非重构）的 个清楚讯号就是：现有代码根本不能正常运作。你可能只是试前做点测试，然后就发现代矿中满是错误，恨本无法稳定运作。记住，重构之前，代砵必须起仍能的多在大部分情况下止常运作。

一个折农市法就是：将「大坝头软件 ．重构为「封装良好体小型组件。。然后你就可以逐 •对组件做出「重构或重建 1 的决定。这是一个颇具希望的赤法，但我还没有足够数据，所以也无法写出优秀的指导原则。对 $\mathrm{J}=$ 一个重要的十老系统，这肯定会是 个很好的方向。

另外，如果项目已近最度期限，你也应该避免重构。在此时机，从重构过程瘄得的
 Cunningham 对此有一个很好的看法；化把末元成的重构工作形客为「债务」。很考公可都需要借债来使自己更有效地运转，但是供债就得付利息，过十复杂的代码所选成的「维护和扩展的额外开销 就是利息。你可以承受一定程度的利息，但如果利息太沓你就会被压渏。把债务管理好是很重要的，你应该随时通过重构来偿还部分倩务。

如果项日已经非常接近最后期限，你不病该両分心于重构，刚义已经没有时们了。不过多个项目经验显不：重构的确能够提高年产力。如果最厉你没有只够时间，通常就表示你其实早该进行重构。

## 2.6 重构与设计

「重构」肩负一项特列任务：它和设计彼此文补：初学编程的时候，我坜头就写程
以助我节省回头工的高啡成本。于是我很押非强这种「预先设计」风格。许芕人都

把设计看做软件开发的关键环荝，而把编程（programming）看做只是机械式的低级劳动。他们认为设计就像画工程图而编码就像施工。但是你要知道，软件和真实器㭜有着很大的差异。软件的可塑性更强，而且完全是思想产品。正如 Alistair Cockburn 所说：「有了设计，我可以思考更快，但是其中充满小嶀洞。】

有一种观点认为：重构可以成为「预先设计」的替代品。这意思是你根本不必做任何设计，只管按照最初想法开始编码，让代码有效运作，然后再将它重构成型，事实上这种办法真的可行。我的确看过有人这么做，最后获得设计良好的软件。极限编程（Extreme Programming）［Beck，XP］的支持者极力提倡这种外法。

尽管如上所言，只运用重构也能收到效果，但这并不是最有效的途洤。是的，即使极险编程（Extreme Programming）爱好者也会进行预先设计。他们会使用 CRC 卡或类似的东西来检验各种不河想法，然后才得到第一个可被接受的解决方案，然后才能历始编码，然后才能重构。关键在于：重构改变了「预先设计」的角色。如果 －没有重构，你就必须保证「预先设计」正确不误，这个压力太人了。这意味如果将来需要对原始设计做任何修改，代价都将非常高品。因此你需要把更多时间和精力放在预先设计上，以避免口后修改。

如果你选择重构，问题的重点就转变了。你仍然做预先设计，但是不必 定找出正确的解决方案。此刻的你只需要得到 一个足够合理的解决方案就栘了。你很肯定地知道，在实现这个初始解决方案的时候，你对问题的理解也会逐渐加深，你可能会察觉最佳解决方案和你当初设想的有些不同，只要有重构这项武器在于，就不成问题，因为重构让日后的修改成本不再高昂。
＇这种转变导致一个重要结果：软件设计朝向简化前进了－大步。过去未曾运用重构时，我总是力求得到灵活的解决方案。任何一个需求都让我提心市胆地猜疑：在系统寿命期间，这个需求会导致怎样的变化？由于变更设计䧁代价非常高昂，所以我希望建造一个足够灵活，足够强固的解决方案，希望它能承受我所能预见的所有需求变化。问题在于：要建造一个灵活的解决方案，所需的成本难以估算。灵活的解决方案比简单的解决方案复杂许多，所以最终得到的软件通常也会更难维护 一 虽然它在我预先设想的方向上的确是更扣灵活。就算幸运走在预先设想的方向，上，你也必须理解如何修改设计。如果变化只出现在一两个地方，那不算大问题。然而变化其实可能出现在系统各处。如果在所有可能的变化出现地点都建立起灵活性，整个系统的复杂度和维护难度都会大大提高。当然，如果最后发现所有这些灵活性都毫无必要，这才是最大的失败。你知道，这其中肖定有些灵活性的确派不上用场，

但你却无法预测到底是哪些派不上用场。为了获得自己想要的灵活性，你不得不加入比实际需要更多的灵活性。

有了重构，你就可以通过一条不同的途洤来应付变化带来的风险。你仍旧需要思考潜左的变化，级昍需要考虑灵活的解决方案。似是你不必再逐一实现这些解决方案，而是应该问问白已：「把一个简单的解决方案重构成这个灵活的方案有多大难度？」如果答案是「相当容易」（大多数时候都如此），那公你就只需实现目前的简单方案就行了。

重构可以带来更简单的设计，同时又不损失灵活性，这也降低了设计过程的难度，减轻了设计压力。一日对重构带来的简单性有更多感受，你甚至可以不必手预先思考前述所谓的灵活方案——旦需要它，你总有足够的信心去重构。是的，当下只管建造可运行的最简化系统，至于灵活而复杂的设讨，唔，多数时候你都不会需要它。

## 劳而无获

－Ron Jeffries
Chrysler Comprehensive Compensation（克莱斯勒综合薪资系统）的支付过程太慢了。虽然我们的开发还没结東，这个问题却已经开始困扰我们，因为它已经拖累了测试速度。

Kent Beck，Martin Fowler 和我决定解决这个问题。等待大伙儿会合的时间里，凭着我对这个系统的全盘了解，我开始推测：到底是什么让系统变慢了？我想到数种可能，然后和伙伴们谈了几种可能的修改方案。最后，关于「如何让这个系统运行更快」，我们提出了一些真正的好点子。

然后，我们拿 Kent 的量测工具度量了系统性能。我一开始所想的可能性竟然全都不是问题笔因。我们发现：系统把一半时间用来创建「日期】实体（instance）。更有趣的是，所有这些实体都有相同的值。

于是我们观察日期的创建逻辑，发现有机会将它优化。日期原本是由字符串转换而生，即使无外部输入也是如此。之所以使用字符串转换方式，完全是为了方便键盘输入。好，也许我们可以将它优化。

于是我们观察日期怎样被这个程序运用。我们发现，很多日期对象都被用来产生「日期区间 〕实体（instance）。「日期区间 」 是个对象，由一个起始日期和一个结束日期组成。仔细追踪下去，我们发现绝大多数日期区间是空的！

处理日期区间时我们道循这样一个规则：如果结東日期在起始日期之前，这个日期区间就该是空的。这是一条很好的规则，完全符合这个 class 的需要。采用此一规则后不久，

我们意识到，创建一个【起始日期在结束日期之后」的日期区间，你然不算是清晰的代码，于是我们把这个行为提炼到一个 factory method（译注：一个著名的设计模式，见（Design Patterns》），由它专门创建〔空的日期区间〕。

我们做了上述㒄改，使代码更加清哌，却意外得到了一个惊喜。我们创建一个蒖定不变的「空目期区间〕对象，并计上述调整后的 factory method 每次都返回该对象，而不再每次都创建新对象。这一修改把系统速度提升了几平一倍，足以让测试速度达到可接受程度。这只花了我们大纱五分钟。

我和团陇成员（Kent 和 Martin 访绝参加）认真推测过：我们了若指業的这个程序中可能有什么错误？我们甚至凭空做了些改进设计，却没有先对系统的真实情况进行量测。

我们完全错了。除了一场很有趣的交谈，我们什么好事都没做。
教训：桝怕你完全了解系统，也请实际量测它的性能，不要臆测。腤测会让你学到一些交西，但十有八九你是错的。

## 2.7 重构与性能（Performance）

译注：在我的接触经验中，performance一词破不同的人予以不同的解释和认知：效率，性能，效能。不同地区（例如台湾和大陆）的习惯用法亦不相同。本书一遇 performance我便译为性能，efficient 译为高效，effective 译为有效。

关于重构，有一个常被提出的问题：它对程序的性能将造成怎样的影响？为了让软件易于理解，你常会做出一些使程芧运行变慢的修改。这是个重要的问题。我并不獘成为了提高设计的纯洁性或把希望寄托于更快的硬件身上，而忽略了程序性能。已经有很多软件因为速度太渡而被用户拒绝，日益提高的机器速度亦只不过路微放宽了速度方面的限制而已。但是，换个角度说，虽然重构必然会使软件运行更慢，但它也使软件的性能优化更易进行。除了对性能有严格要求的实时（real time）系统，其他任何情况下「编写快速软件」的秘密就是：首先写出可调（tunable）软件，然后调整它以求获得足够速度。

我看过三种「编写快速软件」的方法。其中最严格的是「时间预算法」（time budgeting），这通常只用于性能要求极高的实时系统。如果使用这种方法，分解你的设计时就要做好预算，给每个组件预先分配一定资源－包括时间和执行轨迹 （footprint）。每个组件绝对不能超出自己的预算，就算拥有「可在不同组件之间调度预配时问」的札制也不行。这种方法高度重视性能，对于心律调节器一类的系统是必须的，因为在这样的系统中迟来的数据就是错误的数据。但对真他类系统（例如我经常开发的企业信息系统）而言，如此追求高性能就有点过份了。

第－种 引法是 持续长切法 1 （constant attention）。这种方法要求任何程序员在任何时问做任何事时，都要设法保持系统的高性能。这种方式很常见，感觉卜很有吸引力，但通常伴会起太大作用。任何修改如米是为了提高吽能，通常会使程序难以维护，因而减缓厂发速度。如果最终得到的软件的确更快了，那么这点损失尚有所值，可惜通常事与愿违，因为性能改善一日被分散到程序各的落，每次改善都只不过是从「对程应行为的一个狭险视何」折发血己。

关于吽能，一件很有趣的事情是：如果你对人多数程序进行分析，你会发现它把大半时间都耗费在一小半代何身上。如果你 视同仁地优化所有代码， $90 \%$ 的优化 ［：作都是白费矨儿，因为被你优化的代码有许多难得被执行起来。你花时河做优化是为了 1 程序运行更快，化如果国为缺乏对程序的清楚认识而花费时间，那些时间都是被浪费掉な。

第三种性能提外法系利朋上述的＂908＂统计数萼。采讨这种方法时，你以 种「良好刚分解力武」（well－factored manner）来建造自し的程序，不对性能投以任何关均，自至非入性能优化阶段 — 那通常是在 T发压期。 旦进入该阶段，你再按照某个特定程序来调敕桯序吽：能。

在性能优化阶段中，你首先単该以一个量测 I 具监控程序的运行，让它告诉你程序中哪此地方人显消耦时间和空问，这样你就叮以找出性能热点（hot spot）所在的一小段代吗。然后你应该集中关切这些性能热点，并使用前述「持续共切法」中的优化丁段米优化它们。由于你托注意力部集中在热点上，较少的下作悬便可显现较好的戊果。即便如此你还是必须保持㗆慎。和重构一样，你应该小幅度进行修改。每走一步都需要编译，测试，再次量测。如果没能提高性能，就应该撤销此次修改。你应该继续这个「发现热点，去除热点」的过程，自到获得客户满意的吽能为 5 。关厂这项技术，McConnell［McConnell］为我们提供了更多信息。

一个被良好分解（well－factored）的程序可从两方面整墘此种优化形式。首先，它让你有比较充裕的时间进行性能调整（performance tuning）。因为有分解良女子的代码在乎，你就能够更快速地添加功能，也就有更多时间用化吽能问题卜，（准确的量測则保证你把这些时间投资在恰当地点），其次，面对分解良好的程序；你在进行性能分析时便有较细的粒度（granularity），丁是量测工其把你带入范㳥较小的程序段落中，而性能的调整也比较容易些。由于代码里加清晰，丙此你能够更好地理解自己的选择，吏洁楚哪种调整起关键作用。

我发现重构可以帮助我写出更快的轮件。短程看来，重构的确会使软件变慢，但它使优化阶段中的软件性能调整更容易。最终我还是有赚头。

## 2.8 重构起源何处？

我曾经努力想找出重构（refactoring）一词的真正起源，但最终失败了。优秀程序员肯父至少会花一些时间来清理自己的代码。这么做是因为，他们知道简洁的代码比杂乱尤章的代码更容易修改，而且他们知道自己几乎无法一开始就写出简洁的代码。

重构不止如此。本书中我把重构看做整个软件开发过程的一个关键环节。最最认识重构重要性的两个人是 Ward Cunningham 和 Kent Beck，他们旦在 1980s 之前就开始使用 Smalltalk，那是个特别适合重构的环境。Smalltalk 是一个十分动态的环境，你可以很快写出极具功能的软件。Smallalk 的「编译／连结／执行」周期非常疑，因此很容易快速修改代码。它是面向对象，所以也能够提供强大了，具，最大限度地将修改的影晌隐藏于定义良好的接口背后。Ward和Kent 努力发展出一套适合这类环境的软件开发过程（如今 Kent 把这种风格叫作极限编程［Beck，XP］）。他们意识到：重构对干提高他们的牛产力非常重要。从那时起他们就一直仕工作中运用重构技术，在严肃而认真的软件项目中使用它，并不断精炼这个程序。

Ward 和 Kent 的思想对 Smalltalk 社群扉生了杸大影响，重构概念也成为 Smalitalk文化中的一个重要元素。Smallalk 社群的另一位领妯是 Ralph Johnson，伊利诺斯之学乌尔班纳分校教授，著名的「四白头」 ${ }^{3}$［Gang of Four］之一。 Ralph 最大的兴趣之…就是开发软件框架（framework）。他揭示了重构对于灵活高效框架的开发帮助。

Bill Opdyke 是 Ralph 的博十研究生，对框架也很感兴趣。他看到重构的潜在价值，并看到重构应用于 Smallalk 之外的其他语言的可能性。他的技术背景是电话交换系统的幵发。在这种系统中，人量的复杂情况与时俱增，而且非常难以修改。Bill的博工研究就是从工具构筑者的角度来看待重构。通过研究，Bill 发现：在 C＋＋ framework 开发项目中，重构很有用。他也研究了极有必要的「语义保持性 （semantics－preserving）重构！及其证明力式，以及如何以工具实现重构。时至今日，Bill 的博士论文［Opdyke］仍然是重构领域中最有价值，最丰硕的研究成果。此外他为本书撰写了第13章。

[^2]我还记得1992年 OOPSLA 大会上见到Bill 的情景。我们坐在一间咖啡厅里，讨论当时我正为保健业务构筑的一个概念框架（conceptual framework）中的某些工作。 Bill 跟我谈起他的研究成果，我还记得自己当时的想法：「有趣，但并非真的那么重要。」唉，我完全错了。

John Brant 和 Don Roberts 将重构中的「T．具」构想发扬光大，开发了一个名为「重构浏览器」（Refactoring Browser）的 Smalltalk 重构工具。他们撰写了本书第 14章，其中对重构工具做了更多介绍。

那么，我呢？我一直有清理代码的倾向，但从来没有想到这会有那么重要。后来我和 Kent 一起做了个项目，看到他使用重构于法，也看到重构对牛产性能和产品质量带来的影响。这份体验让我相信：重构是一门非常重要的技术。但是，在重构的学习和推广过程中我遇到了挫折，因为我拿不出任何一本书给程序员看，也没有任何一位专家打算写出这样一本书。所以，在这些专家的帮助下，我写下了这本书。

## 优化一个薪资系统

－Rich Garzaniti
将 Chrysler Comprehensive Compensation（克莱斯勒综合薪资系统）交给 GemStone 公司之前，我们用了相当长的时间开发它。开发过程中我们无可避免地发现程序不够快，于是找了 Jim Haungs－GemSmith 中的一位好手 — 请他帮我们优化这个系统。

Jim 先用一点时间让他的团队了解系统运作方式，然后以 GemStone 的 ProfMonitor 特性编写出一个性能量测工具，将它插入我们的功能测试中。这个工具可以显示系统产生的对象数量，以及这些对象的诞生点。

令我们吃惊的是：创建量最大的对象竟是字符串。其中最大的工作量则是反复产生 12,000 －bytes 的字符串。这很特别，因为这字符串实在太大了，连 GemStone 惯用的垃圾回收设施都无法处理它。由于它是如此巨大，每当被创建出来，GemStone 都会将它分㐁（paging）至磁盘上。也就是说字符串的创建竟然用上了 $1 / O$ 子系统（译注：分页机制会动用 I／O），而每次输出记录时都要产生这样的字符串三次！

我们的第一个解决办法是把一个 12,000 －bytes 字符串缓存（cached）起来，这可解决一大半问题。后来我们又加以修改，将它直接写入一个 file stream，从而避免产生字符串。解决了「巨大字符串」问题后，Jim 的量测工具又发现了一些类似问题，只不过字符串稍微小一些： 800 －bytes， 500 －bytes……等等，我们也都对它们改用 file stream，于是问题都解决了。

使用这些枝术，我们稳步提高了系统性能。开发过程中原本似平需要 1,000 小时以上才

能完成的董资计算，实际运作时只花 40 小时。一个月后我们把时间缩短到 18 小时。正式投入运转时只花 12 小时。经过一年的运行和改普后，全部计算只需 9 小时。我们的最大改迹就是：将程序放在多处理獭（multi－processor）计算机，上，以多线程 （mulliple direads）方式运行。撮初这个系统并非按照多线程思维来设计，但由于代码有良好分解（weil factored），所以我们只花三天时间就让它得以同时运行多个线轨了。现在r 薪资的计算只需 2 小时。

在 Iim 提供工具使我行得以在实际操作中量度系统性能之前，我们也猜㴬过问题所在。但如果只靠猜惻，我们耑要很长的时㛠方能试出真正的解法。真实的量测指出了一个完全不同的方向，并大大加快了我们的进度。

## 3

## 代码的坏味道

# Bad smells in Code，by Kent Beck and Martin Fowler 

If it stinks，change it．（如果冰布臭了，就换掉它。）
一 语出 Beck 奶妒，讨论小孩抚养哲学
现体，对于「重构如何运作」，你已经有了相当好的理解：但是知道 How 不代衣知道 When。决定们时重构，何时停忆和知道重构机制如何运转是一样重要的：

难题来了！解释「如何蒯除一个 instance 变量」或「如何产生 个 class hierarchy （阶㧁体系）」很容易，因为这些都是很简单的事情。但要解释「该在：价么吋候做这些动作」就没那么顺理成章了。除了露几手含混的编程美学（说实话，这就足㕷这些㑡问常做的事），我还肴望让某些东西更具说服力一些。

去苏黎士拜访 Kent Beck 的时候，我正在为坟个微妙的问题大伤脑筋。也许是因为受到刚出生的女儿的气味影响吧，他提出 「用味道来形容重构时机！•「味道」，他说，「听起来是不是比含浣的美学理论要好多了？」限，是的。我们在过很多很多代码，它们所属的项目从大获成功到奄奄一息都有。炠察这些代码时，我们学会了从中找寻某些特定结构，这些结构指出（有时甚至就像尖叫呼䁍）重构的可能性。 （本章立词涣成「我们」，是为了反映一个事实：Kent 和我共同撰写本章。你应该可以看出我俩的文笔差异－－插科打诨的部分是我写的，其余都是他拊，）

我们并不试图给你 一个「重构为时晚矣｜的精确衡量标准。从我们的经验看来，没有任何量度规矩比得上一个见買＂博者的直觉。我们只会告诉你一些迹象，它会指出 「这里有 个可使用重构解决的问题」。你必须培养！片自己䄪判断引，学会判断一个 class 内有多少 instance 变量算是太大，一个函数内有素少行代码才算太长。

如枼你无法确定该进行哪 种重构手法，请阅读木章内容和封胝内页表格来寻找灵感。你可以阅读本章（或快速浏览封底内页表格）来判断自己闻到的是仆么味道，
所检测的不尽湘得，但愿它们能够为你指引上确力向。

## 3．1 Duplicated Code（重复的代码）

具味行列中首当其冲的就是 Duplicated Code。如果你在一个以上的地点有到相回的程序结构，那么当可肯定：设法将它们合而为，利序会变得更好

最单纯的 Duplicated Code 就是「同一个 class 内的两个函数含有相同表达武 （expression）！。这时候你需要做的就是采用 Extract Method（110）㮛炼出重复的代码，然㞔让这两个地点都调用被提炼出来的那一一段代鸭。

另一种常见情况就是「两个可为兄弟（sibling）的 subclasses 内含相同表达式！要避免这种情况，只需对两个 classes 都使用Extract Method（110），然后再对被提炼出来的代何使用Pull Up Method（332），将它推入 superclass 内。如果代码之间只是类似，并非完全相同，那么就得运用 Extract Method（110）将相似部分和差．异部分割开，构成单独一个函数。然后你可能发现或计可以运用 Form Template Method（345）获得一个 Template Method 设计模式。如果有此函数以不㣚的算法做相可的事，你可以择定其中较清梀的一个，if 使用 Substitute Algorithm（139）将其他函数的算法替换掉，

如果两个荌不相关的 classes 内虬现Duplicated Code，你应该考虑对其中一个使用 Extract Class（149），将重复代码提炼到一个独立class 中，然后在另一个class 内使用这个新 class。但是，重复代䲩所在的函数也可能的确只应该属丁某个 class，另一个 class 只能调用它，抑或这个米数可能属与第三个 class，Ifin另两个 classes 应该引用这第三个class。化必须决定这个函数放在哪儿最合适，并确保它被安置后就不会再在其他任何地方出现。

## 3．2 Long Method（过长函数）

拥有「備函数」（short methods）的对象会活得比较好，比较长。不熟悉面向对象技术的人，常常觉得对象程序中只有无穷无尽的 delegation（委扎），概木没有进行任何计算。和此类程序共同牛洁数年之后，你才会知道，这些小小函数有多大价值。「间接层」所能带来的全部利益 — 解释能力，共享能力，选择能力 — 都是

由小型函数文持的（请看 p .61 的「间接层和重构」）。
很人以前程序员就已认识到：程序愈长愈难理解。早期的编程语言中，「子程序调用动作」需要额外小销，这使得人们不太乐意使用 small method。巩代OO 语言几乎已经完全免除了进程（process）内的「函数调用动作额外开销」。不过代码阅读者还是得多费力气，因为他必须经常转换，上下文去看看子程序做了什么。某些开发环境允许用户同㽘看到两个函数，这可以骜䢻你省去部分麻烦，但是让 small method容易理能的真正关键在于一个好名字。如果你能给函数起个好名字，读者就可以通过名字了解函数的作用，根本不必去看其中写了些付么。

最终的效果是：你应该更积极进取地分解函数：我们遵循这样一条原则：每当感觉需要以注释来说明点什么的时候，我们就把需要说明的东西写进一个独立函数中，并以其用途（而非实现手法）命名。我们可以对一组或甚至短短－行代鸭做这件事。哪怕替换后的米数调用动作比函数自身还长，只要函数名称能够解释其用途，我们也该豪不犹㬹地非么做。关键不在于函数的长度，而在于函数「做仆么」和「如何做」之间的语义距离。

百分之九十兆的场合里，要把函数变小，只需傎用 Extract Method（110）。找到函数中适合集在一起的部分，将它们提炼刑来形成一个新函数。

如果函数内有人量的参数利畄时变量，它们会对你的尿数提炼形成阻碍，如果你尝试运用 Extract Method（110），最终就会北许多这些参数和临时变显当作参数，传递给被提炼出来的新函数，导致可读性几乎没有任何提外。啊是的，你可以经常运用 Replace Temp with Query（120）来消除这些暂时元素。Introduce Parameter Object（295）和 Preserve Whole Object（288）则可以将过长的参数列变得更简洁 －些。

如果你已经这么做了，仍然有太多临时变量和参数，那就应该使出我们的杀手铇：
Replace Method with Method Object（135）
如何确定该提炼哪－段代码呢？一个很好的技巧是：寻找注释。＂它们通常是指出厂代码用途和实晤手法间的语义距离」的信号。如果代码前方有一行注，䉽，就是在提醒你：听以将这段代码巭换成一个函数，而且可以在注释的基础上给这个函数命名。就算贝有一行代码，如果它需要以注释来说明，那也值得将它提炼到独立函数去。

条俳式和循环常常也是提侇的信号。你可以使用 Decompose Conditional（238）处理条件式。至于循环，你应该将循环和其内的代码提炼到一个独立函数中。

## 3．3 Large Class（过大类）

如果想利用单一 class 做太多事情，其内往往就会川现太多 instance 变量。一旦如此，Duplicated Code 也就接䟶而至了。

你可以运用 Extract Class（149）将数个变量一起提炼全䉼 class 内。提炼时应该选洋 class 内彼此相关的变量，将它们放在一起。例如＂deposi二Anount＂和 ＂deposicCurrency＂可能应该隶属司一一个 class 。通常如果 class 内的数个变星存苜相同的前榇或字尾，这就意味付机会把它们提炼到某个组件内。如果议个组件适合作为一个 subclass，你会发现 Extract Subclass（330）往律比较筒单－

有时候 class 并非在所有时刻都使用所有 instance 变量。果真如此，你或许可以考次使用 Extract Class（149）或 Extract Subclass（330）。

利「太多instance变量！一粎，class内如果有太多代码，世是「代炚重复，混乱，死门，」的绝佳泟生地点。最简单的解决方案（还记得吗，我们喜炊简单的解决方案）是把赘余的乐西消抔与＂class 内部。如果有五个「面行函数」，它们之中很多代码都相同，服么或许你可以把它们变成 L 个个十行函数」和十个提炼出来的「双行函数」。

和 ${ }^{-}$拥有太多 instance 变量」一样，个 class 如米拥有太多代码，徒彺地逜合使用 Extract Class（149）和 Extract Subclass（330）。这里有个有用技巧：先确定晏户端如何使用它们，然后运用 Extract Interface（341）为每一种使用方式提炼出一个接日。这或许可以帮助你看清楚如何分解这个class。

如果你的 Large Class 是个 GUI class，你可能需要托数据和行为移到一个独立的领域对象（domain object）去，你可能需要两边各保留 些重复数落，升令这些数据同步（sync）。Duplicate Observed Data（189）告诉你该怎么做。这种情况下，特别是如果你使用川式 Abstract Windows Toolkit（AWT）组件，你可以采用这种方式去掉 GUI class 并代以 Swing 组件。

## 3．4 Long Parameter List（过长参数列）

䍑开始学习编程的时候，老帅教贱们：托函数所需的所有东西都以参数传递进去。这可以理解，因为除此之外就只能选择全局数据，而全局数据是邪恶的东西。对象技术改变了这一情况，因为如果你手上没有你所需要的东西，总可以叫另一个对象

给你。闪此，有了对象，你就不必把函数需要的所有东西都以参数传递给它了，你只需传给它足蛥的东西，让函数能从中获得白已需要的所右东西就行了，函数需要的东西多半可以专函数的宿主类（host class）中找到。面向对象程序中的囷数，其参数列通常比在传统程序中短得多。

这是好现象，则为太长的参数列难以理解，太多参数会造成前应不一致，不易使用，而且 旦你需要更多数据，就不得不修改它。如果将对象传递给函数，大多数修战都将没有必要，因为你很可能只需（在因数内）增加 •两条请求（requests），就能得到更多数据。

如果「向睍有对象发出一条请求」就司以取得原木信于参数列上的 •份数据，那么你应该激活重构准则 Replace Parameter with Method（292）。上述物既有对象可能是函数所属 class 内的一个值域（field），世可能是另 个参数。你还可以运用 Preserve Whole Object（288）将来自同一对象的 谁数据收集起来，卉以该对象替损它们。如果某些数据缺工合理的对象归属，叮使用Introduce Parameter Object （295）火它们制造出一个「参数对象」。

此间存在一个重要的例外。有时候你明显不希望造成「被调用之对象，与「较人对家」问的某种依存关系。这时候将数挰从对象中拆解出来单独作为参数，也很合情合理。但是请注意其所引发的代价。如果参数列太长或变化太频㢣，你就需要重新考虑自己枋伐存結构（dependency structure）了。

## 3．5 Divergent Change（发散式变化）

我们希望软件能够更容易被修改 — 毕竟软件再怎么说本来研该是「软」的。一旦需要修改，我们希望能够跳到系统的某－－－点，只在该处做修改。如果不能做到这点，你就嗔出两种紧密相关的剌睺味道中的一种了。

> 单一职责

如梁某个 class 经常因为本同的原因在不同的方向上发生变化，Divergent Change就出现了。当你看着一个 class 说：「呃，如果新加入一个数据库，我必须修政这三个函数；如果新出现一种金融工具，我必须修改这四个函数 1 ，那么此时也计将这个对象分成两个会更好，这么一来每个对象就可以只因，种变化而需㻃修改。当然，律往只有在加入新数据库或新金融厂具庍，你才能发现这一点。针对某 外界变化的所有相应修改，都只应该发生在单一class 中，而这个新class 内的所有内容都应该反应该外界变化。为此，你应该找出因着某特定原因而造成的所有变化，然后运用 Extract Class（149）将它们提炼到只 一个 class 中。

## 3．6 Shotgun Surgery（䖍弾式修改）

Shotgun Surgery 炎似 Divergent Change．但恰恰相反。如果每過到某种变化，你都必须在许多不同的 classes 内做出弥多小修改以响嘼之，你所面临的坏味道螛是 Shotgun Surgery，如果需要修数的代码散布四处，你不似很难找到它们，也很容易忘记某个重要㑬修改。

这种情次 F你应该使用 Move Method（142）利 Move Field（146）把所有需要修改的代码放进同 个 class，如果服下没有合週的 class 可以安置这些代码，就创造个。道常你叮以运用 Inline Class（154）把－－系列相关行为放进同一个 class。这可能会造成少量 Divergent Change，但你叮以轻易处理它。

Divergent Change 是指「一个class 受多种变化的䗇响。，Shotgun Surgery 则是指「一种变化引发多个 classes 相以修收」。这戉科情迈下你都会希望整理代矽，取得「外界变化。与「待改类」古现－对 •关系的玨想境地。

## 3．7 Feature Envy（依恋情结）

对象技术的全部要点在与：这是一种「将数楛和加渚具与的操作行为他装在＂一术」的技术，有一种经典气味是：函数对某个 class 的兴趣高过对自己所处之 host class的兴趣。这种稀䓪之情最通常的焦点便是数折：无数次经验里，我们看到某个函数为了计算某值，从另一个对象那几调用儿乎丮打的取伯函数（getting method）。㘳法显而易见：把这个函数移至力 - 个地点。你应该使用 Move Method（142）挑它移到它该去的地方：有时候函数中只有一部分受这种依恋之苦，这时候你应该使用 Extract Method（110）把这一部分挰炼到独立函数中，用使用 Move Method（142）滞它去它的梦中家园。

当然，并非所有情况都这么简首。一个函数汼行会用 i 数个 classes 特性。那么它究竟该被置于何处呢？我们的原则是：判䉼哪个 class 拥有最多＂被此函数使用」阿数控，然后就把这个函数和那些数据摆在－起。如果先以 Extract Method（110）将这个函数分解为数个较小函数并分别置放 $\mathrm{S}^{\prime}$ 们可地点，上述步骤也就比较容易完成 $]$了。

方数个复杂精以的模式（patterns）破场广这个规则。说起这个话跕，「四上头」［Gang of Four］的Strategy 和 Visitor 市刻跳入戗的脑海，Kent Beck 的 Self Delegation ［Beck］也在此列，使用这些橧式是为了对抗城味道 Divergent Change，最根本的原则是：将总是 起变化的乐西放在一块儿。「数据।和「引用这些数据！的行为

总是一起变化的，但也有例外。如果例外出现，我们就搬移那些行为，保持「变化只在一地发生」。Strategy 和 Visitor 使你得以轻松修收函数行为，殴为它们将少星需被澓写（overriden）的行为隔离开来 — 当然也付出了「要一层间接性；的代价。

## 3．8 Data Clumps（数据泥团）

数据项（data items）就像小姟子：喜欢成艮结队地待在一块儿。你常常可以在很多地方盾到相同的二或四笣数据项：两个 classes 内的相同值域（field），许多函数签名式（signature）中的相同参数。这些「品足绑在一起出现的数据．真应该放进晲于它们自己的对象中。首先请找出这些数据的值域形式（field）itt现点，运用 Extract Class（149）将它们提炼到一个独立对象中。然后将注，意力转移到函数签名式． （signature）F－头，运用Introduce Parameter Object（295）或 Preserve Whole Object （288）为它减肥。这公做的直接好处是可以将很多参数列缩短，简化函数调用动作。是的，不必因为 Dato Clumps S只用上新对象的一部分值域而在意，分要你以新对象取代两个（或更名）值域，你就值回票价了。

一个好的评断小法是；删掉众多数据中的一笔。其他数据有没有因河失去意义？如果它们不再有意义，这就足个明确信号：你应该为它们产生一个新对象：

缩智值域个数和参数个数，当然可以去除 些坏昧道，但更重要的是：一旦拥有新对象，你就有机会让程序散发出一种范惁，得到新对象后，你就订以者于寻找 Feature Envy，这可以帮作指出 ${ }^{-}$可移至新class」中的利种程宁行为。不必太久，所有 classes 都将在它们的小小社会中充分发挥臼已的生豆力，

## 3．9 Primitive Obsession（基本型别偏执）

人多数编程环境都有两种数据：结构型别（record types）允许你将数据组织成有意义的形式；基本型别（primitive types）则是构戊结构型别的积木块。结构总是会带来一定的额外开销。它们有点像数据库中的表格，或是那些得不偿失（只为做一两件事而创建，却付出太大额外开销）的东西。

对象的一个极具价俏的东西是：它们模糊（县至打破）了横旦于基本数据和体积较大的classes 之间的界抪。你可以轻松编与出 些与语言内置（其本）型别无㞸的小型 classes。例如 Java 就以基本型别表示数值，而以 以 class 表示宁符串和日期－这两个型别在其他许罗编程环境中都以基本型别表现。

对象技术的新手通常不愿意仁小任务，t运用小对象—像是结合数值和币别的
等等的特殊 strings，你可以运用 Replace Data Value with Object（175）将原本单独存在的数据值替换为对象，从百走出传统的洞窟，进入戒手可热的对象区界。如果欲禁颃之数据值是 type code（型別码），IIJ它）不影响行为，你可以运用 Replace Type Code with Class（218）将它换掉。如來体有相依于此 type code 的条什式，叮运用 Replace Type Code with Subclass ：213）或 Replace Type Code with State／Strategy（227）加以处理。

姐果你有一组应该总是被放在 起的值域（fields），可运用 Extract Class（149）。如果你在参数列中看到基本型数楛，不妨试试Introduce Parameter Object（295）。如果你发现白已止从 array 中挑选数据，可运肘 Replace Array with Object（186）。

## 3．10 Switch Statements（switch 惊悚现身）

 sw：tcr．㬐句的问题在于电复（duplication）。你常会发现同样的 switch 语创散布 J代司地点。如果雬为它添加一个新的case 子叮，你必须找到所有 switcin 语向开柊败它们。面向对象中的多态（polymorphism）概念可为此带米优雅的解决外法。

人多数时伿，一者到 sw－tcr．语句你就国该考虑以 ${ }^{-}$多态」来替换它。问题是多态该出现在哪儿？swi＝cin 语句常常根据 type code（型别码）进行选择，你要的是「与该type code 相关的畨数或 class \｜，所以你应该使用 Extract Method（110）将 switch俨句提炼到一个独立函数中，再以 Move Method（142）将它搎移到需要多态性的那个 class 里头。此时你必须决定是合使用 Replace Type Code with Subclasses（223）或 Replace Type Code with State／Strategy（227）－H这样完成继承结构之层，你就可以运用 Replace Conditional with Polymorphism（255）了。

如米你只是在单 函数中有些选择事例，而你并个想改动它们，那么「多态」就有点杀昒用牛刀了。这种情况トReplace Parameter with Explicit Methods（285）是个不错的玩择，如果你的选择条件之一是 null，可以试试 Introduce Null Object（260），

## 3．11 Parallel Inheritance Hierarchies（平行继承体系）

Parallel Inheritance Hierarchies 其实是 Shotgun Surgery 的特殊情况。在这种情况下，每当你为某个 class 增加 个 subclass，必须也为另一个 class 相应增加一个 subclass。如果你发现某个继承体系的 class 名称前嘤和号一个继承体系的 class名称前傩完昘相同，便是闻到了这种坏味道。

消除这种重复吽的一船策略是：让一个继承体系的实体（instances）指涉（参考，引用，refer ：o）另一个继店体系的实体（instances）。如米再接再厉运用 Move Method （142）和 Move Field（146），就可以将指涉端（referring class）的继承体系消聑于无形。

## 3．12 Lazy Class（几赞类）

你所创建的每一个 class，都得有人去理解它，维护＇它，这些工作都是要花钱的。如果一个 class 的所得不值其身价，它就应该消失。项目中经常会出现这样的情况；某个 class 原本刏得起自己的身价，但重构竍它身形缩水，不用做那么多工作；或开发者事前规划了某些变化，并添吅一个 class 来应付这些变化，保变化实际上没有发生。不论上述哪一种原因，证让这个 class 庄严赴义吧。如果某些 subclass 没有做满足够工作，试试 Collapse Hierarchy（344）n对于几乎没用的组件，你应该以 Inline Class（154）对付它们。

## 3．13 Speculative Generality（夸夸其谈末来性）

这个令我们十分敏感的妼玙道，命名者是 Brian Foote。当有人说『噢，我想我们总有－•天需要做这事」并因而企图以各武各样的挂勾（hooks）种特殊情况束处理一些非必要的專情，这种场味道就出现了。那么做的结果往往造成系统更难理解和维护。如果所有装置都会被用到，那就值得那么做；如果用不到，就不值得。用不上的装置只会挡你的路，所以，把＂＇搬开把。

如果你的某个 abstract class 其实没有太大作用，请运用 Collapse Hierarchy（344）：非必要之 delegation（委托）可运用 Inline Class（154）除掉。如果函数的某此参数未被用上，可对它实施 Remove Parameter（277）＝如果函数名称带有多余的抽象意味，应该对它实施 Rename Method（273）证它现实一些。

如果函数或 class 的惟一用户是 test cases（测试用例），这就飘出了坏味道 Speculative Generality。如果你发现这样的函数或 class，请把它们连同其 test
cases 都删掉。但如果它们的用途是帮助 test cases检测正当少能，当然必须川下留人。

## 3．14 Temporary Field（令人迷咸的暂时值域）

有时你会者到这杆的对象：其内某个 instance变县仪为某种特起情势而设。这样的代矿引人不易理解，因为你通常认为对象在所有时候都需要＂田的所有变量。在变显未被使用的情况下猜测当初其设置日的，会引你发嵐。

诮使田 Extract Class（149）给这个可怜的报儿创造一个家，然后批所有机这个变量相关的代码腒放进议个新家。也许你速可以使用 Introduce Null Object（260）在 ＂变蓮不合法」的情况下创建一个 Null 对象，从而避免写出「条什式代码！。

如果class 中有 个复条算法，需雬好儿个变量，往往就可能导致坏昧道 Terporary Field 的中坝，由下必现者不看望传递一长串参数（想想为什么），所以他把这些参数都放进值域（fields）川 ，但是这些值域只在使用该算法刑A有效，其他情况卜只会让人迷者。这时候你叮以利用 Extract Class（149）热这些变量和其相关函数提炼到 一个独立 class 中，提炼后的新对象将是－个 method object［Beck］（译注：其仵在只是为了提供调用函数的途径，class本身并无抽象意味）。

## 3．15 Message Chains（过度耦合的消息链）

如果你者到用户问一个对象索求（request）歺－个对象，然后再向后者索求另一个对象，然有再索求㘯‥个对象……这就是 Message Choin。实际代砗巾你者到的可能是 长中 ge：＇has！或一长中临时变量。采取这种方式，意味各户将与查找过柱中的航行结构（structure of navigation）紧密棵合。一吕对象间的关系发牛仔何变化，客户端就仆得不做计相应修改。

这时候你应该使用 Hide Delegate（157）。你可以在．Message Chain 的不同位置进行这种重构下法，理论上你可以重构Message Chain 上的任何一个对象，但这么俥往往会把所有巾介对潒（intermediate object）都变成 Middle Man。通常更好的选择是：先观察 Message Chain 最终得到的对象是用来干仆么的。看看能杏以 Extract Method（110）把使用该对象的代㐷提炼到一个独立函数中，再运用 Move Method （142）把这个骨数撞入 Message Choin。如果这条链卜的某个刈象有多位各广打算航行此航线的剩余部分，就加一个函数柬做这件事。

何些人把任何函数链（method chain。泽注：就是 Message Chain；面向对象领域中所谓「发送消息」就是「调用函数」）都视为坏东西，我们不这样想。呵呵，我们的冷静镇定是出了名的，起码在这件事情上是这样。

## 3．16 Middle Man（中间转手人）

对象的基本特征之一就是封装（encapsulation）－对外部世界急藏其内部纪节。封装往往伴随 delegation（委托）。比如说你问主管是否有时间参加一个会议，他就把这个消息委托给他的训我薄，然后才能同焱你。很好，你没必要知渞这位青管到底使用传统记事簿或电子记事簿抑或秘书来记录目己的约会。

但居人们可能过度运用 delegation。你世许会者到某个class 接口有一半的函数都委托给其他 class，这柈就是过废运用。这时你应该使用 Remove Middle Man（160），直接和实责对象打交道。如果这样［不干实事」的函数贝有少数几个，可以运用IIIIne Method（117）把它们＂inlining＂，放进调用端。如果这些Middle Man 还有其他行为，你可以运用 Replace Delegation with Inheritance（355）把它变成实贪对象的 subclass，这样你既可以抽展原对家的行为，又伓必负担那么多的委托对作。

## 3．17 Inappropriate Intimacy（狎昵关系）

有时你会看到两个 classes 过于亲密，花费太芕时间去探究彼此的 private 成分。如果这发生在两个「人1之间，我们不必做卫道之一 ；但对于 classes，我们希望它们严守清规。

就像古代恋人－－样，过份狎昵的 classes 必须拆散。你可以来用 Move Method（142）和 Move Field（146）帮它们划清界线，从而减少狎昵行径。你也可以看看是否运用 Change Bidirectional Association to Unidirectional（200）i上其中一个class 对另一个斩断情丝。如果两个 classes 实在是情投意合，可以运用Extract Class（149）把两者共同点提炼到 $\cdots$ 个安羊地点，让它们坦落地使用这个新 class。或者地可以尝试运用 Hide Delegate（157）ir 另一个 class 来为它们传递相思情。

继承（inheritance）征往造成过度亲密，因为 subclass 对 superclass 们了解总是超过 superclass 的主观愿等，如果你觉得该计这个孩子独白生活了，请运用 Replace Inheritance with Delegation（352）让它离开继承体系。

## 3．18 Alternative Classes with Different Interfaces （异曲同工的类）

加果两个函数做同一件桶，却有着不同的签名式（signature），请运用 Rename Method
将某些行为移入 classes，直到两者的妙议（protocols）一致为止。如果保必须重复 I问赘余地移入代码才能完成这些，或许可运用 Extract Superclass（336）为白［1煵占罪。

## 3．19 Incomplete Library Class（不完美的程序库类）

复用（reuse）常被视为对象的终极目的，我们认为这实在是过度侧计了（我们只是使井而已）。但是无可杏认，许多编程技术都建立在 library classes（程序库类）的基础 I：，设人收说是不是我们都把抖序算法忘得一干二净了。
library classes 构筑者没有未卜先知的能力，我们不能因此贵怪他们。毕睍我们自山
任务真的很艰巨。麻烦的是 library 的形式（form）任往不够好，往往不叮能让我们修改其中的 classes 使它完成我们希挔完成的工作。这茬否意俅那此经过实践检验的战术如Move Method（142）等等，如今都派不1．用场丁＂？

龺好我们有两个专门兴付这种情况的ד，具。如果你只想修哣 library classes 内的一两个函数，叮以运用 Introduce Foreign Method（162）：如果想要添加一大堆额外行为，就得运用 introduce Local Extension（164）。

## 3．20 Data Class（纯稚的数据类）

所谓Dota Class 是指：它们拥有一些值域（fields），以及用干访问（读写）这些值域的函数，除此之外一无长物。这样的classes 只是一种「不会说话何数据容器」，它们儿乎一定被其他 classes 过份细榄地操控着。这些 classes 早期可能拥有 public值域，果真如此你北该任别人注意到它们之前，立刻运用Encapsulate Field（206）将它们到装起来，如果这些classes 内含哀器类的值域（collection fields），你应该检查它们是不是得到了恰当的封装：如果没有，就运用Encapsulate Collection（208）把它们到装起来 c 对十那此不该被其他 classes 修改的值域，请运用 Remove Setting Method（300）。

然后，找忛这些－取值设俏 ．函数（getting and setting methods）被其他 classes 运用的地点，尝试以 Move Method（142）把那些调用行为搬移到Data Class 来。如果入法搬移整个函数，就运用 Extract Method（110）畐牛一个可被搬移的函数。不久之后你就可以运用 Hide Method（303）把这些「取值／设值」函数隐藏起來了。
DataClass 就像小孩子。作为一个起点很好，但若要让它们像「成年（成熟）」的对象那样参与整个系统的工作，它们就必须承指一定责任。

```

\section*{3．21 Refused Bequest（被拒绝的遗赠）}
subclasses 应该继承 superclass 的函数和数据。但如果它们不想或不需要继承，又该怎么办呢？它们得到所有礼物，却只从中挑选儿枰来玩！

按传统说法，这就意味继承体系设计销误：你需要为这个 subclass 新建一个兄弟 （sibling class），再运用 Push Down Method（328）和 Push Down Field（329）把所有用小到的函数卜㨦给那尣弟。这样一來 superclass 就只持有所有 subclasses 共享的东曲。常常你会所到这样的建议：所有 superclasses 都度该是抽象的（abstract）。

既然使用「传统说法」这个略版技义的闰，你就叮以猜到，我们不建议你这么做，起码不建议你每次都这么做。我们经常利用 subclassing 手法米复用一些行为，并发现这叮以很好地监用于口常工作。这也是一种坏味道，我们不否认，但气味通常并不强烈，所以我们说：如果 Refused Bequest引起困惑和问题，请遵循传统㤁告。㐰佖必认为你每次都得那么做。十有八九这种坏味道很淡，不值得理䐆。
 Refused Bequest 的坏味道祗会变得浓烈。托绝继成 superclass 的实现，这一点我们不介意；但如果扎绝继承 superclass 的接山，我们不以为然。不过即使你不脣意继承接口，也不要阴茄修敌继承体系，你应该运用 Replace Inheritance with Delegation（352）来达到目的。

\section*{3．22 Comments（过多的注释）}

列担心，我们并不是说你不该写注释。从唀觉上说，Comments 不是一种坏昧道：事实1：它们还是一种香俅呢。我们之所以要㣗这里提到 Comments，因为人们常把它当作除息剂来使用。常常会有这样的情况：你看到一段代码有目长长的注释，然后发现，这些注释之所以存在少是因为代码很糟糕，这种情况的发生次数之多，实在令人吃惊。

Comments 可以带我们找到本章先前提到的各种坏味道：找到坏味道后，我们首先应该以各种重构丰法把㛗昧道去除。完成之后我们常常会发现：注释已经变得多余了，因为代码已经清楚说明了一切。

如果你需要注释来解释一块代码做了什么，试试 Extract Method（110）；如果 method已经提炼出来，但还是需要注释来解释其行为，试试 Rename Method（273）；如果你需要注释说明某些系统的需求规格，试试 Introduce Assertion（267）。

\section*{当你感觉需要撰写注释，请先尝试重构，试着让所有注释都变得多余。}

如果你不知道该做什么，这才是注释的良好运用时机。除了用来记述将来的打算之外，注释还可以用来标记你并无十足把握的区域。你可以在注释里写下自己「为什么做某某事」。这类信息可以帮助将来的修改者，尤其是那些健応的家伙。

\section*{4}

\section*{构筑测试体系}

\section*{Building Test}

如果你想进行重构（refactoring），首要前提就是拥有一个可靠的测试环境。就算你够幸运，有一个可以自动进行重构的工具，你还是需要测试，而且短时间内不可能有任何工具可以为我们自动进行所有可能的重构。

我并不把这视为缺点。我发现，编写优良的测试程序，可以极大提高我的编程速度，即使不进行重构也一样如此。这让我很吃惊，也违反许多程序员的直觉，所以我有必要解释一下这个现象。

\section*{4.1 自我测试代码（Self－testing Code）的价值}

如果认真观察程序员把最多时间耗在哪里，你就会发现，编写代码其实只占非常小的一部分。有些时间用来决定下一步干什么，另一些时间花在设计上面，最多的时间则是用来调试（debug）。我敢肯定每 一位读者都还记得自己花在调试上面的无数个小时，无数次通省达旦。每个程序员都能讲出「花一整天（甚至更多）时间只找出一只小小臭虫」的故事。修复错误通常是比较快的，但找出错误却是酮梦一场。当你修好一个错误，总是会有另一个错误出现，而且肯定要很久以后才会注意到它。彼时你又要花上大把时间去寻找它。

我走上「自载测试代码」这条路，筆因于1992年OOPSLA 大会上的一次演讲。会场上有人（我记得好像是 Dave Thomas）说：［class 应该包含它们自己的测试代鸭。」这激发了我的灵感，让我想到一种组织测试的好方法。我这样解释＂E：每个 class都应该有一个测试函数，并以它来测试自己这个class。

那时候我还着迷于增量式开发（incremental development），所以我尝试在结束每次增量时，为短个 class 添加测试。当时我开发的项目很小，所以我们大约每周增量一次。执行测试变得相当直率，但尽管如此，做这些测试还是很烦人，因为每个測

试都把结果输出到控制台（console），而我必须逐一检查它们。我是个很偾的人，我情愿当下努力工作以免除日后的工作。我意识到我其实完全不必自己盯著屏幕检验测试所得信息是否正确，我大可让计算机来邦我做这件事。我需要做的就是把我所期望的输出放进测试代吗中，然后做一个比较就行了。于是我可以舒服地执行每个 class 的测试函数，如果一切都没问题，屏幕上就只出现一个＂OK＂。现在，这些 classes 都变成「自我测试」了。

\section*{确保所有测珷都完全自动化，让它们检查自己的测记结果。}

此后再进行测试就简单多了，和编译一样简单。于是我开始在每次编译之后都进行测试。很快我发现自己的生产性能大大提高。我意识到那是因为我没有花太多时间去调试。如果我不小心引入一个可被原测试捕捉到的错误，那么只要我执行测试，它就会向我报告这个错误。由于测试本来是可以正常运行的，所以我知道这个错误必定是在前一次执行测试后引入。由于我顿㢣地进行测试，每次测试都在不久之前，因此我知道错误的源头就是我刚刚写下的代码。而由于我对那段代码记忆犹新，份量也很小，所以轻松就能找到错误。从前需要一小时甚至更多时间才能找到的错误，现在最多只需两分针就找到了。之所以能够拥有如此强大的侦错能力，不仅仅因为我构筋了 self－resting classes（自我测试类），也因为我频䇣地运行它们。

注意到这一点后，我对测试的积极性更高了。我不再等待每次增量结束，只要写好一点功能，我就立即添加测试。每天我都会添加一些新功能，同时也添加相应的测试。那些日子里，我很少花一分钟以上的时间在调试上面。

\section*{一整组（a suite of）测试就是一个强大的「臭虫〕伎测器，能能大大缩减査找「鼻虫）所需要的时间。}

当然，说服别人也这么做，并不容易。编写测试程序，意味要写很多额外代码。除非你确切体验到这种方法对编程速度的提升，否则自我测试就显不出它的意义。很多人根本没学过如何编写测试程序，甚至根本没考虑过测试，这对于编写自我测试代吗也很不利。如果需要手动运行测试，那更是令人烦闪欲呕；但如果可以自动运行，编写測试代码就真的很有趣。

实际上，䀧写测试代码的最有用时机是在开始编程之前。当你需要添加特性的时候，先写相应测试代码。听起来离经岍道，其实不然。编写测试代码其实就是在问自己：添加这个功能掊要做些什么。编写测试代码还能使你把注意力集中于接口而非实现上头（这永远是件好事）。预先写好的测试代码也为你的工作安上一个明确的结束标志：一旦测试代码正常运行，工作㠇可以结束了。

「频綮进行测试」是极限编程（eXtreme Programming，XP）［Beck，XP］的重要一环。「极限编程」一词容易让人联想起耶些编码＂快，自由而散漫的黑客（hackers），实际上极限编程者都是十分专注的测抎者。他们希望尽可能快速开发软件，而他们也知道「测试」可协助他们尽可能快速地前进。

争论至此可休矣。尽管我相信每个人都可以从编写自我测试代码中受益，但这并不是本书重点。本书谈的是重构，而重构需要测试。如果你想重构，你就必须编写测试代码。本章将教你「以Java 编写测试代码」的起步知识。这不是一本专讲恻试的书，所以我不想讲得太仔细。但我发现，少量测试就足以带来椋人的利益。

和本书其他内容一样，我以实例来介绍测试手法。开发软什的时候，我一边撰写代码，一边撰写测试代码。但是当我和他人并肩重构时，往往得面对许多无自我测试的代码。所以重构之前我们首先必须把这些代码改造为「自我测试」。

Java 之中的测试惯用手法是＂testing main＂，意思是每个 class 都应该有一个用于测试的main（）。这是一个合理的习惯（尽管并不那么值得称许），但可能不好操控。这种作法的问题是很难轻松运行多个测试。另一种作法是：建立一个独立 class 用于测试，并在一个框架（framework）中运行它，使测试工作更轻松。

\section*{4．2 JUnit 测试框架（Testing Framework）}

译注：本段将使用英文词：test－suite（测试套件），test－case（测试用例）和 test－fixture （测试装备），期能直接对应图 4．1的 JUnit 结构组件，并有助于阅读 JUnit 文档。

我用的是 JUnit，一个由 Erich Gamma 和 Kent Beck［JUnit］开发的开放源码测试框架。这个框架非常简单，却可让你进行测试所需的所有重要事情。本章中我将运用这个测试框架来为一些 10 classes 开发测试代码。

首先我创建一个 FileReaderTesterclass 来测试文件读取器。任何「包含测试代码」的 class 都必须衍生自測试框架所提供的 Testcase class。这个框架运用 Compothte

模或［Gang of Four］，允许你将测试代码乑集到 suites（套件）中，如图4．1，这些套件可以包含未吅工的 test－cases（测试用例），或其他 test－suits（测试套件）。如此一来我就可以轻松地将－系列庞人的 test－suits 结会在一起，并白䢵运行它们。


图4．1 测试框架的 Composite 结构
```

class FileReaderTester extends restCase {
public Fi_eReaderTester (Strizg neme) (
super (name);
}
}

```

这个新建的 class 必须有一个构造函数。完成之后我俖可以开始洿加测试代西了。我的第一件工作是设置 test fixture（测试装备），那是指 \｜用于测试的对象样木，。由于我要读一个文件，所以先备妥－个测试文件如下：
\begin{tabular}{llllllll} 
Bradian & 99.94 & 52 & 80 & 70 & 6996 & 334 & 29 \\
Soliock & 60.97 & 23 & 41 & 4 & 2256 & 274 & 7 \\
Headey & 60.83 & 22 & 40 & 4 & 2190 & \(270 *\) & 10 \\
Sutoliffe & 60.73 & 54 & 84 & 9 & 4555 & 194 & 16
\end{tabular}

进一步运用这个文件之前，我得先准备好 test fixture（测试装备）。TestCase class损供两个函数专门针对此一用途：setup（用来产生相关对象，EEaz Down（）负贪删除＇匂们。在TestCase class 中这两个函数都只有空壳，大多数时候你不需要操心 test fixture 的拆除（垃圾回收器会扛起责任），但是在这里，以 EearDowr（）关闭文件尤疑是明智之举：
```

class FileReaderTester...
protected void aetUp(} {
try {
_input = rew Fi`ereader ("data.txt");
} catch (Fi-eNo:FoundException e) {
throw new RuntimeException ("umable to open tes: file");
}
!
protected void tearDown() {
try (
_irlput.close(!;
) catch (IOException e) (
4.hrow new RuntimeException ("error on closing test file");
}
r

```

现在我有了适当的 tcst fixturc（测试装备），可以开始编写测试代码了。首先要测试的是 read（），我要读取一些字符，然压检査后续读取的字符是否正磄：
```

pubice void testRead(] throws IOException (
char ch = '\&';
for (int i=0; i < 4; it+)
ch = (char) _irput.read();
assert('d' == ch);
}

```
assert（）扮演自动测试角色。如果 assert 1 的参数值为（uwe，切良好；否则我们㕱会收到错误通知。稍后我会让你看看测试框架怎么向用户报告错误消息。现在我要先介绍如何将测试过程运行起来。

第一步是产生一个 test suite（测试套件）。为达目的，请设计一个 suite（）如下：
```

class FileReaderTester...
public static Test auite() {
TestSuite suite= new TeatSulte();
suite.addTest(new FileReaderTester("testRead"));
return suite:
}

```

这个测试套件只含 一个 test－case（测试用例）对象，那是个 FilereaderTester 实体。创建 test－case 对象时，我传结其构造函数一个字符吕，这止是待测函数的名称。这会创建出一个对象，用以测试被指定的函数。这个测试系通过 Java 反射机制 （reflection）和对象系结在一－起。你可以自由卜载 JUnit 源码，看着它究竟如何做到。至于我，我只把它当作一种俺法。

要将整个测试运行起来，还需要一个独立的 TestRunner class。Testrunner 有两个版本，其中一个有漂亮的图形用户界面（GUI），另一个采用文字界面。我可以在 rnain 函数中调用「文字界面」版：
```

ctass FileReaderTester...
public static void main (String[] args) {
Junit.tertui.TegtRunner.run (auite());
}

```

这段代码创建出一个 TestRunner，并要它去测试 FileReaderTester class。当我执行它，我看到：

Time：0．110
OK（1 tests）
对于每个运行起来的测试，JUnit 都会输出一个句点，这样你就可以直观看到测试进展。它会告诉你整个测试用了多长时间。如果所有测试都没有出错，它就会说 ＂ OK ＂，并告诉你运行了多少笔测试。我可以运行上千笔测试，如果一切良好，我会看到那个＂ OK ＂。对于自我测试代码来说，这个简单的响应至关重要，没有它我就不可能经常运行这些测试。为了这个简单响应，你可以执行一大堆测试然后去吃个午饭（或开个会），回来之后再看看测试结果。

\section*{频䇣地运行测试。每次编详请把测试也考虑进去 — 每天至少执行每个测试一次。}

重构过程中，你可以只运行少数几项测试，它们主要用来检查当下正在开发或整理的代码。是的，你可以只运行少数几项测试，这样肯定比较快，否则整个测试会减低你的开发速度，使你开始犹䂊是否还要这样下去。千万别屈服于这种诱感，否则你一定会付出代价。

如果测试出错，会发牛什么事？为了展示这种情况，我故意放一只臭虫进去：
```

public void testRead() throws IOException {
char ch = '\&';
for (int i=0; i < 4; i++)
ch = (char) _input.read();
assert(湄% == ch); // deliberate error
}

```

得到如下结果：
． F
Time： 0.220
```

-esl Resulis:
Rur: - Failurcs: 1 Evrors: 0
There was - fainure:

1) F'leReader'Test er . SestReac
=est.framework.Assertiort'ai'edtrror
```

JUnit 警告我测试失败，斤占环我这项失败具体发生在哪个测试身上：个过这个错

```

public void -cg-Read() t.hrows Tofxception {
cosech - '\&';
foz (int. :=0; i < 4; i++!
ch = (ctar') _inpu=.reac();
assertEquals('m'.ch);
}

```

你做的绝人多数 asserts 都是对两个值进行比较，检验它们定含相等，所以 JUnit 框
操作符 \(=-\) 进行数值比较 - 我自己常忘让区少它们，这个函数也输川更具意义的错误消息：
```

. F
'l'ine: 0.170
!!!FAIUTRFS!?!
'l'est Resu``5:
Run: l z'ail:1res: i Errors: 0
There was 1 failure:
-1 Fi-eReaderFester. EestRead "expected; "m"but was: "d"n

```

我应该提 卜：编写测试代讷时，我待徒 开始先让它们夹败。囬对既自代侣，要仆我就修改它（如果我能碰触源码的话），使它测试失败，要不就在 assertions 中放一个错误期朢值，造成测试失败。之所以这么做，足为了向自己证明：测试机制的桷可以运行，并打的硚测试了它该测试的东西（这就是为什么上面阿种作広中我比较穴欢修呚待测码的原因）＝这可能亩些偏执，或许畂，但如果测试代码所测的东幽弥非你想测的东西，你真的有可能被搞得送送糊糊。

除了捕捉「失败！（tailures，也就是 assertions 之结果为＂false＂），JUntit 还可以捕损．错误」（errors，意料外的异常）。如果我关闭 input stream，然应试图读取它，就应该得到一个早常（exception）。我可以这样测讯：
```

public roid teslRead!i t.moms IOExceptior {
char cin - 'f';
-input.close\!;
For (ir_L E-0; i < 4; i।.i
ch - (char) _imput.readil; // will throw exception
assert\Xiqua_s('n', ch);
}

```

执行上述恻试，我得到这样的结果：
```

.E
Time: 0.110
!!!FAILURES!!!
Test Results:
Run: 1 Failures: 0 Errors: 1
There was 1 error:

1) FileReaderTester.testRead
java.io.IOException: Stream closed
```

区分失败（failures）和错误（errors）是很有用的，因为它们的出现形式仆同，排除的过程也不同。

JUnit 还包含一个很好的图形用户界面（GUI，见图4．2）。如果所有测试都顺利通过，窗口下端的进度杆（progress bar）就呈绿色；如果有任何一个测试失败，进度杆就呈红色。你可以丢下这个 GUI 不管，整个环境会白动将你在代码所做的任何修敌连接（links）进来。这是一个非常方便的测试环境。


图 4．2 JUnit 的图形用户界面

\section*{龟元测试（Unit Tests）和功能测试（Functional Tests）}

JUnit 框架的用途是单元测试，所以我应该讲讲单元测试和功能测试之问的差异。我一直挂在嘴上的其实是「单元测试」，编写这些测试的目的是为了提高身为一个程序员的生产性能。至于让质保部门开心，那只是附带效果而已。兽元测试

是高度本地化（localized）的永兆，每个 test class 只对单－－－package 运作。它能够测试其他 packages 的接П，除此之外它将假设其他 package 一切正常。功能测试就完全不同。它们用来保证软件能够正常运作。＇它们只负责向客广提供质量保证，并不关心程序员的生产力。 它们应该出一个喜欢寻找㒵虫的个别团队来开发。这个团队应该使用重卓级工具和技术来帮助口ப开发良好的功能测试。
－般而言；功能测试尽可能把整个系统当作 一个黑箱。面对一个 GUT 待测系统，它们通过 GUI 来操作那个系统。而对文件更新程序或数据库更新程序，功能测试只观察特定输入所导致的数搪变化。

一旦功能测试者或最终用户找到软什中的一只臭虫，要除掉它至少需要做两件事。当然你必须修改代础，才得以排除错误，但你还应该添加一个单元测试，计它揭发这只興虫。事实上，每当收到臭出提报（bug report），我都首先编＂与一个单元测试。使这只㒵虫浮现：如果需要缩小具出出没范围，或如果出现其他相关失败（failures），我就会编＂式不只一个测试。我使用单元测试来帮助我目住臭虫，升确保我的单元测试不会有类似的漏网之……罡．．．．．．貣虫。

\section*{每当你接获鼻虫提报（bug report），请先搌写一个单元測试来揭发这只臭虫。}

JUnit 框架被设计用来编写单无测试，功能测试征彺以其他工具辅助进行，例如某些掤有 GUI（畧形用户界面）的测试上具，然而通常你还得賣马一此与你的应用程序息息相关的测式T．具，使能够比吊纯使用 GUI scripts（脚本语莒）更轻松地管理 test cases（测试刀例）。你也可以运用 JUnit 本执行垤能测试，但这通常不是最有效的形式。当我要进行重构时，我倚赖程序员的奵朋友：单元测试。

\section*{4.3 添加更多测试}

坝在，我们应该继练添加更多测试。我遵循的风格是：观察 class 该做的所有車情，然辰针对低何一项叻能的任何 种叮能失败情况，进行测试 这不同于某旉程）员提鲂的「测试所有 public 函数：。记住，测试应该是－种风险驱动（risk driven）行为，测试的目的是希望找出现在或未来呵能出现的错误。所以我不会去测试那此仅仅读或写 个值域的访问函数（accessors），因为它们太简首了，不大可能出铅。

这一点很重要，因为如果你撰写过多测试，结果炓往测试量反而不够，我常常阅读许多测试相关括籍，我的反应是：测试需要做那么多 1 作，令我退避二金。这种书起仆了龵期效果，因为它让你觉得测试有大量工作要做。事实上，哪怕只做一一点点测试，你也能从中受益。测试的要诀是：测试你最担心出错㐌部分。这样保就能从测琙1．作中待到最大利益。

编罙未縥完善的測试并实际运行，好过对完美测试的无尽等待。
现在，我的目光落到了read（）。它还应该㑲些什么？文档上说，当 input stream 到达文件閐端，read！应该返同－1（在我看来这并不是个很好的拁议，不过我猜这会计 C 程序员倍感亲场）。训我们来测试一一下。我的文本编输器告诉我，我的测试文件共有 141 个字符，于是我撰写测试代码如下：
```

publio void teatReadAtEnd() throws IOException {
int ch = -1231;
for fint i = 0; i < 14;: !++1
ch = _-npue.reaci!);
asger EEquals("read at erd", -1, _inpu-.,read()!;
}

```

为了 \(\dot{L}\) 这个测试运行起来，我必须把它添加到 test suit（测试会件）中：
```

public st.atic Test suite|! ! / 译行: 原本在 p.93
TestSlite sui=e= rew rest.Suite();
sujle.addTest ncw FileReader Testom("tes_Read"));
sulte.addTest (new FileReaderTester("testReadAtEnd"));
seturn suite;

```

当 test suil（测试套件）运行起来，它会告诉我它的每个成分 — 也就是这两个 test cases（测试用例）的运行情况，每个用例缡会调井 setED 11 ，然后执行测试代码，最终调用 teazDowr（）。每次测试都调用 setup（和t．earnown ！是很重要的，以为这样力能保证测试之间彼此隔离。也就是说我们可以按任意顺序运行它们，不会对它们的结果造成任何影响。
和 Kent Beck 利我一样懒，所以他们提供了一条途洤来避免这种痛名。Testsuite class 有个特殊构造函数，接受 个class 为参数，创建出来的 test suite 会将该class

内所有以＂test＂起头的函数都当作 test cases 包含进来。如果遵栫这 伭名的惯，就可以把我的паir！改为这杆：



这䛨，我的的每一个测试因数使帾被白动添加到 test suite 中，
一个宁符，最度一个宁符，例数第一个字符：
```

gub_ic void testReadBoundaries()tsrows;osxcepazon {
asserttulaLs{"nead firs= char",'B', _irput..eatli);
Bm= ch;
ror (in= i = 1; i < < 40; i++1
con - _-rtpu!, read();
EssertEquã-s!"read iast ctar",'E',_incur..read!!!;

```


你可以在 assertions 中加入 条莎息。如果测试失败，这条消息就会被显示出米。
考虑可能出销的边界条什，把测试火力葉中在那山。
＂寺找边界条件。也的括声找特殊的，可能导致测试失收的情况，对于文什相关测试，窎文倠足个不钴的过界条作：
```

mublic void teatemptyRead()tmrows 10Fxception {
r'-Le cmpry - mew File ("errply.txt");

```

```

    Mc.close(!;
    FileRoader 'in = row Fi`eRecder {empry!;
    assostEquals (-1, im.tead!!);
    }

```

现在我为这个测试产牛：些额外的 test fixlure（测试装备）。如果以厉还需要空文

```

protec:ed roici setupil(
try f
_iput = row Fi.eReader("data.txt");
_empty - sewEmoty=ile!l;
- carch(ToExceptior eli
\#irow rew Run:.juetxcep=-on(e,iostring(|);
f
i

```
```

private FileReader newkmptyFile() =hrows TOFxmention {
File empty = new File {'emp:y. =xt"};
FileOutputStream out = new FillecutputStream(empty);
olt.close():
return nowFilcRcador(mpty);
}
public void tertmmptyRead() Ghrows TOFxception i
agse:tEqual:= (-1, _empl.y.redd(});

```

如果读取文件末尾之后的位置，会发牛什么事？同柈应该返回－1。现在我再加一个測试来探测这一点：
```

public void testReadBoundaries(| \{rows IOExcep:ion !
assertEqua:s("read first char".'日', _irput.read(|);
int ch;
for (irnt i = 1;i < <40; i ++ )
ch = _inplit.read();
assert Equals("read last ciar", '6', _input,read(');
assertEquals("read ar end",-1,_irput.read());
assertEquais ("readpast end", -1, _imput.read());
}

```

注意，我在这里扮演「程序公敌」的角色。我积极思考如何破坏代码。我发现这种思维能够提高生产力，并且很有趣。它纵容了我心智中比较促狭的那一部分。

测试时，别忘了检查预期的错误是否如期出现。如果你尝试在 stream 被关闭后再读取它，就应该得到一个 IOException 异常，这也应该被测试州来：
```

public voio testReadAfterCiose() throwe IOException{
_input.close();
try {
_input.read(|;
fail ("no exception for read past end");
} gatch (IOException iof {:
}

```

IOException 2 外的任何异常暆将以一般方式形成一个错梠。

请遵循这些规则，不断丰富你的测试。对于某些比较复弥的 classes，可能你得花费一些时问来浏览其接山，但是在此过程市你可以真忹理解这个接口，而且这对于考虑钲误情况和边界情况特别有者助。这思在编写代码的同时（品全之前）编写测试代矿的另一一个好处：

随若 tester classes 愈来愈多，你可以产年弱一个 class，专门用来创含「由其他 tester classes 所形成」的测试套件（lest suite）。这很容易做到，因为一一个测试夽件本来

```

class Yasterllester cx:ends Tes:Case {
public static voic rair (String.- args) {
juri=.textui.Tes_Rurner.rum {suite|;);
j
pubice static Ies= shiteli :
TestSuite rosult = new Testsute(0;
result.acdTest(new T'estsuitelFileFeaderTcsier.ciass));
result.addTest(rew TestSui-e{F'LeWriterTester.class));
i' and so on...
rer,urn result;
}
;

```

什么时候应该停下来？我相信这样的话你听过很多次：\｜任似测试都不能证明一个程序没有臭虫」，这是真的，但这不会影响＂测调可以提高编程速度」。我免经见过数种测试规则建议，其目的都是保证你能够测试所有情况的一一切组合。这些东西值得一看，但是别让它们影响你。当测试数量达到一足程度之后，测试效益就会呈现递减态势，而非持续递增；如果珷图编写太多测试，你也可能国为て
䋈代码，看哪么变得复杂；观察函数，思考哪些地方可能协错。是的，你的测试不可能找出所有臭出，但一旦进行重构，你可以更好地理解整个程庁，从而找到更名臭虫，虽然找总是以单独 个测试套件（test suite）开始重构，但前进途中我总会加入更多测试。

\section*{到大多数臭出。}

对象技术有个微妙处：继承（inheritance）和多态（polymorphism）会让测试变得比较困难，因为䊉付许多种组合需要测试，如果你㐿 \(\cdots\) 个彼此合作的 abstract classes，每个 abstract class 有三个 subclasses，阣么你总共拥有九个可供选择的classes，和

27 种组合。我并不总是试着测试所有可能组合，侣我会尽量测试每 个classes，这可以大大减少各种组合所造成的风险。如果这些 classes 之间彼此有合理的独立性，我很口能不会尝试所有组合，是的，我总有叮能遗嶀些仆么，但我觉得 1 花合理时「吅抓山大多数䙺虫！要好让－它尽一生抓出所有臭虫」。

测试代码和产品代码（待测代码）之间有个区别：你叫以放心地拷贝，编辑测试代码。处理多种组合情况以及画对多个可供选择的 classes 时，我经常这么做。首先测试「标准发新过程」，然后肌上 「资历」和＂年底前停新」条作，然后义去掉这两个条件……。只要在令理的测试装备（test fixture）上准备好一此简单的巭换样本，我就能够很快生成们闰的 test case（测试用例），然后就可以利用重构于法分解出真正赏用的各种东西。

我希望这－章能够让你对丁「摑写测试代码 有一些感觉。关于这个主题，我叮以说1：很考，但如果那么做，就有点煊宾手主了。总向言之，请构筑一个良好的臭虫检测器（bug detector）并经常运行它；这对任何州发［作都是一个美好的工具，并且是重构所前提。

\section*{5}

\section*{重构名录}

\section*{Toward a Catalog of Refactorings}

个络实的起点，计你得以开始自匹的正构工作。

\section*{5.1 重构的记录格式（Format of Refactorings）}

就是找将价本技其偶地方使朋的众称。


使用这个重构」。

■ 范例（examples），以 个 1 分简单的例一个说明此里厸手法如何运作。





可能就需要渢览整个范例，才能得到较㚥的认认。

「作法」（mechanics）出自我自己的笔记。这些笔记是为了让我在一段时间休做某项重构之合还能记得怎么做。它们迪颇为简洁，通常个会解释「为仆么要这么做那么做」。我会在「范例」（examples）给归正多解释。这么一來「作法」就成了简短的笔记。如果你知道该使用哪个重构，但记不湳只体步骤，叮以参考「作法，部分（全少我是这么使用’＂们的）；如果你初次使用某个重构。可能「作法 对你还不够，你还需要阅读＂范例」。

撰夺「作法！的时候，找尽量将重格的每个步骤都写得简知。我强谓安全的重构方式，所以应该采用非常小的步㵵，开且在每个步骤之后进行测试。真比工作时我通
销上一掝，换用比较小的少骤。这些步骤还他含一此特定次况做参考，所以它们也有榆验表（checklist）的作用：我自己经常亦唕这此该做付事情。
－范例（examples）像是简单而有掫的教科书。我使用这些范例是为了势助解释重构的基本要索，最大限度地避免其他枝愔，所以我希望你能原谅其中的简化．工作 （它们当然不是优秀商用对象设计的适当例；子）。不过我敢肯定你一定能在你手上肟此史复杂的情况中使用它们。某些 \(\dagger\) 分简单的重构干脆没有范例，因为我觉得为它们加上一个范例们会有多大意义。

更明确地说，加上「花例」仅仅是为了单释当时讨论的重构手法。通常那些代研最终仍白其他问题，但修䜣，那此间题需要用到其他重株干法。某些情况下数个重构经常被一开运用，这时候我会扎某个范例拿到品一个重构中继续使用。大部分时候，一个范例只为一项重构而设计，这么做是为了让每一项重构丁法自给白足 （self－contained），因为这份重构多录的首要目的还是作为参考工貝。

这些例子不会告诉你「如何设计一个＂employee＂对象或一个＂order＂对象」：这些例了的仔在纯粹贝是为了说朋重构，除此之外别无用途。例如你会发现，我在这些例千㤢 double 数据束表示货市金额。我之所以这样做，只是为了让例于简单一此，因为「以价么形式表示金额」对于重构自身开不重要。在真正的商用软件中，我强桀建议你不要以 double 表现金额。如果真要表示货币金额，我会使用 Quantity模式［Fowler，AP］，

撰写本か之际，商北折发巾使用得最多的是 Java 1．1，所以我的大多数例了也以 Java 1.1 写就，这从我对样集（collections）的使用就山以明显着出来。本书即特完成之时，Java 2 已经正式发布。但我不觉得有：必要修新所有这此例子。因为对重构来说，群集（collections）也是次要的。但是有些重构寻法，例如 Encapsulate Collection （208），在 Java 1.2 中有所们岡，这时候我会可时解䉽Java 2 和 Java 1．1。

修改后的代阿可能被埋没在未修改的代码中，难以一眼看出。所以我使用粗体 （blodface code）突显修改过的代纲；保我并没有对所有修改过的代砷都使用粗体字，周为一旦修收过的代矿太多，全都組体反而不能突显重点。

\section*{5.2 寻找引用点（Finding References）}

彼罗重构都要求你找到对于某个米数（methods），某个值域（fields）或某个 class的所在引用点（指涉点），做这件承的诗候，让得寻求计算机的帮助：有了认算相的梙助，你可以减少「遗漏某个引胡点」的儿率，而且通常比人工查找更快，

大考数语话都把计算机代码当作文朴文件来处理，所以最好的帮手㩆是一个适当的文本査找 T 具。许多编程环境都允许你在一个文件或旨一组文件中进行文本会找，你的查找且标的访问控制（access controI）会告诉你需要查找的交件泡围。
换的东西，或许你很揊长运出查找手法，但我总是用心土检臽，以确保替换时不出错。要矨道，你可以在不同的 classes 中使用相同函数名称，也可以位同一个 class中使用名标相同但签名（signature）们闭的米数，所以「替换」出错机会是很高的。

仕强型别（strongly typed）语它中，你呵以让编泽器帮助你捕捉漏网之色，你往往
这样做的好处是：编㶦器会找到所有被悬挂的引用点。但是这种技巧也存人问题：

首先，如果被挪除的部分在继秀体系（hierarchy）小声明不止一次，那么编译器也会被㴹惑。元其当你处理一个被覆写（overridden）多次的函数时，情况更是如此，所以如果你在一个继垪体系巾工作，请先利肘文本在找工具，检榅是各有其他class声明了你示化处理的揶个函数。

第一个问题是：编桸器可能太慢，从而使你的工作失去性能。如果真是这样，请先使用文本查找T具，最起码编译器可以复查你的工作。只有当你想移除某个部分时，

才清你这样做。常常你会想先观察这 部分的所有运井情况，然石才决定下一步。这利情况卜你必须使用文本杰找法（而不是倚赖编译器）。

第三个问题是：编惮器九法找到通过反射机制（reflection）而得到的引代点。这也是我们应该小心使用反射的原因之一。如果系统中伐用了义射，你就必须以文本查找找出你想找的东曲，测试份量地相此加种，自些时候我会建议你只嗤泽，不测试，因为编泽器道常会捕提到叮能的错误。如果优用区射（reflection），所有这些使利都没有了，你必须为许多编译㬻配测诚，

某些 Java 开发环镜（特别值得－提的是 IBM 的 VisualAge）飛受了 Smallalk 浏览器的影响。位这些开发环境中你的该使用莱单选项（menu options）來作找引朋点。而血不是使用文本直找 I 只，因为趇些环发不境并不以文本文件保存代忸，而是使用
 1．具出色得多。

\section*{5.3 这些重构准则有多成熟？}

任们技术作家都会画对这柈一个问题：该在何时发表自己的想法？发表愈个，人们
不熟的想法，这此思想可能并不元善，妟至可能给那些堂试采肘它们的人制水麻烦。

重构的皇本技巧一小卉前进，频繁测试。已经得到多午的实践检验，特别是在， Smallalk 社样中，所以，我取保证，重构的这些基础思想是非常听靠的。
菜个需构手法」和「将它浓缩成叮存这出给出之作法步骤」足有区别的。特别是在一些卜分特殊的情况下，偶尔你会看见一些列题突然涌现。我并没有引很多人进行我所＂声下的这此技术肖㩍以图发现这一类问题。所以，使用重构的的候，请㳡时知道白 \(ᄂ\) 在做作么。记住，就像存着食谱做看 村，你必须让这此重构准则适应你自
况告诉其他人。

关于•这些重构丁法，另一个销要记住的就员：我是在「单进程」（single－process）软件这 大前提下考虑并介细它们拊，我很若望看到有人介绍用于拢发式 （concurrent）和分布式（distributed）程甬设计的重构技术。这样的电构将是完全们测的。举个例子，在首进程软作中，你永远不必操心多么频繁地调用某个函数，


ir 多車柪手法，例如 Replace Type Code with State／Strategv（227）和 Form Template




的侯元整，我希望们一犬这个㓡陷能够被填补。


给我的。

楚现实存在的重构，比找这里介绍的还少多得多，如果你真的提出了 些新的重构手厸，请给我 刺耴 \(\int\) 邮件

\section*{6}

\section*{重新组织你的函数}

Composing Methods

我的重构手法中，很人一部分是对函数进行整理，使之更恰当地包装代仍。儿平所有时刻，刊题都源 f Long Methods（过长函数）。这很讨厌，因为它们往往仙含太多信急，这些信息又被函数错综复杂的逻辑掩盖，不易鉴别，对付过长米数，一项重要的重构于法就是 Extract Method（110），它把一段代矿从泉先詸数市提取出
换为该函数本体。如果在进行多次提炼义客，意设到提炼所得的某此函数并没有做


Extract Method（110）最人的林难就是处理占部变星，而眇时变黾则是其中 个主要的困准源头。处理 个函数时，我喜欢运用 Replace Temp with Query（120）玉掉所有可㫖掉灲临时变靑，如果很多地方使用了某个临时变量，我就会先运用 Spiit Temporary Variable（128）将它变得比较容易禁换。

但有时候临时变量实在太混乱，难以替换。这时候哉就需要使用 Replace Method with Method Object（135）。它让我可以尔解哪怕最混乱的函数，代价则是引入个新class．

参数带来的问题比笛时变量稍微少一些，前提是你不在函数内淢值给它们。如果你己经这样做了，就得使用 Remove Assignments to Parameters（131）。

函数分解完毕厉，我就叮以知道加何让它上作得理好。过许我还会发圲算法可以敌进，从而使代码更清晰。这时我就使用 Substitute Algorithm（I39）的入这清唽的算法。

\section*{6．1 Extract Method}

你有 段代矿可以被细织在一起并独方出米。

将这段代码放进一个独立函数中，并让函数名称解释该函数的用途。
```

void printowing(double amount) {
printBanmer();
//print de_ails
System.out.println ("name:" + _neme);
System.out.printin ("amome" + amount);
;

```

```

void printowing(double amount) {
printBanner();
printDetails(amoune};
}
void printDetails (double amount) (
System.out.println ("name:" + _mame};
System.out,prjntlr ("amount" + amount);
;

```

动机（Motivation）
Extract Method是我最常井的車沟于法之；当我看见一个过长的函数或者 段需要江释才能引人理解用途的代码，我就会将这段代码放进一个独，目类数中。
小（finely grained），㓝么函数之间彼此复用的机会就更人；其次，这会使高层函数码读起来就像一系列社释；再者，如重函数都是细粒度，那么浰数的覆学 （override）也会息容易些：

的确，如果你习惯右人型函数，恐忙需要一段时间才能适应这种新风格。向血县只们当你能绘小型函数很好地命名时，＇ \(\mathbf{t}\) 们才能真止起作用，所以你需要在函数名称下点功夫：人们有吋会问我，个函数多长才算合适？在我看来，长度不是问题，关

键在于函数名标和函数本体之间䄪语义距离（semantic distance）。如果提炼 4 J 作
还长也尤所谓。

\section*{作法（Mechanics）}
而不是以它 \｜怎样做！命名）

〕即使你想要提炼（extract）剖代码非常简单。例如只是 条消息域－－
应该提炼它 什如果你想个出一个更自意义的争称，就别的

的变量（刨括）新变量利源手数参数）。



话（query），并将结果赋值给相炎变量，如果很难这怍嗷，或如果被修改的

 Temp with Query（120）将憸时变量沙灭拈（请后－宛例，中的讨论）。

— 处理完所有局新变量之应，进行编讦，




口编侪，测试。

\section*{范例（Examples）：无扂部变量（No Local Variables）}

在最简单的情况ト，Extract Method（110）易如反掌，请看卜外函数：
```

vaid pririt(woing() (
Enumera+ion e - _orders.elemerls:l;
couble outstanding - 0.0;
, print banner
Gys:en.our.pr.nlin)("**************************);
Syasen.out.printlr ("***** Custorer Owes ******");
SysEelı.oul..println ("**************************");
\# calclidute outstandiré
whine (e.faskoreElementsu) !
Orger each = iorder! e.nextElementi);
outs:and_ng +- each.getAmount();
l
iprint cetai?s
System.cur.prin=-n ("name:" % _mame);
Systern.ouT.print!n ("amo,m:." | outa=andingq);
}

```
数调用动作就行了：
```

void printOwing() {
Erumeration e = _orders.elements(1;
doubie outscendirg = 0.0;
printBanmer();
// calcli-ate outetarging
while {e.hasMoreEiements(1) {
Order each = (Order) e.nextE errent ();
outstanding += each.getamourt (};
?
\primeprimt cetei`s
Sys=em,out.println ("rerre:" + _name);
System.out.println ("amount." * outstanding);
}
void grantBanmor!} {
/ print bamner

```

```

    System.out.prirt.l*1 ("***** Custonce Owes ******");
    System.olt.grirt]:M ("***************************");
    l

```

\section*{范例（Examples）：有局部变量（Using Local Variables）}
埫数的参数和源函数所声明的临时变量。局部变量的作用域仅限于源唻数。所以当我使用 Extract Method（110）时，必须花费额外功夫去处理这些变昷。某些时候＇匂们甚尣可能妢砧我，使我根本尤法进行这项重构，

局部变昆最简单的情况是：被提伢祃只是读取这些变量的值，并不修政它们，这种情况下我可以简单地将它们当作参数传给目标函数。所以如果我面对下列函数：
```

void prinitowing(| :
Enumeralior. e = _orders.e]emen_s();
doubie outstanaing - 0.0;
prirtBanner();
, calculace outstanding
while (e.hasvores'entents()) {
Order caci = (Order) e.nextElement(!;
olitstanding r- each.getamcmint();
}
, /vrirt derails
System,olt.prirtl: ("Lames" + _razuc);
Systen.out.printls ("amount" - ou-stardjrg);
!

```

我就可以将「打印详细信息」这一部分提炼为「雨 个参数的函数」：
```

void printowing(l {
Enumeration e = _crders.elenerts();
gowble outstandirg = 0.0;
printBarmer();
// calculate outs=anding
wile (e.hasMoreElemerts()) {
Order each = (Orier) e.nextElement ();
ousstanding -= each.gemAmount ();
j
printDetails(outatanding);
}
void printDetails (doub-e outstam,ing) {
Sys=em.out.println ("name:" + _rname);
System,out.prirt]r: ("ancurit" + outstanding!;
}

```

必要的话，你可以用这种于法处理多个局部委量。

如果局部变星是个对象，而被惿炼形调圢了会列该对象造成修次的函数，也可以如法炮制。你同样只需将这个对聚作为参数传递给月标函数印可。只有在被提炼矿具的对一一个局部变量赋任的情沅卜，你才必须采取其他措施。

\section*{范例（Examples）：对局部变量再赋值（Reassigning）}
题。如果你发现源将数的参数被赋值，该该上上使用 Remove Assignments to Parameters（131）

被赋值的临吋变量把分两种情况。较简单的情况是：这个变量只在被提炼的区段 \({ }^{\dagger}\)使执 果真如此，你可以将这个临时变星的声明式移到被提炼矿中，然后一起提炼出土。多一种情疒是；被提胨码之外的代佗也使非了这个变量。这又分为两利情况：如果这个变量化被提胨㘹之后末再被使用，你只需直接在日标函数中修改它就可以了；如果被提炼鸭之后的代矽还使用了这个变量，你就需要讣目标函数返国该变量改变后的值，我以下矨代码说朋这几种不同情況：
```

void p=ithomiga(! :
Enmeration e _orders.e-cmm-s();
acobie guts=amaing = U.u;
printBamrieril;
A calrulate outstand!ng
w:וi-e (c.acs%orea-ercmrsij) {
Order escl = (Orger! e.rextElentent!);
outstand=ng -- eaca.go-zinom=!!;
}
print.Delas_s(onts:and!ng';
\vdots

```

现在我把「计算！代码提炼师束：
```

void printow_nc() i
p*.ntBarner (i;
doub-e outstand:mg = getoutstanding();
orirt.Dela'Ls(ottgtand_ngi;
;
downe getoltstanding() (
Eramoration a _orders.e|emenLail;
doub=e ontstand:ng = 0.0;
wij.e {e.mamfotea=oments()) {
Order Qect = (Orcer) e.rext.Flemert (};
ourgtand_ng -- eacin.getamounl!;
i
retu=n oubstamcing;
}

```

Enumeration 变量e只在被提炼码中用到，所以我可以将它整个搬到新函数中。 doub7e 变量 outstanding 在被捉炼和内外都被用到，所以桟必须让提炼抿来的新函数返吅它，编泽测试完成后，我就把问伎值改名，遵循我的一贯命名原则：
```

double gotoutatanding() i
Fnlmezation e - _orcere.eierents!i;
double result Q.0;
while (e.hosMoreflemontsifl i
O-der EEck - (Oroeri c.roxtElomerit);
reault - eacingetAroun=(1;
!
return reault;
}

```

本例中的 ourstandivg 变星只是很单纯地被初始化为一个明确初值，所以我听以只在新函数中对＂匕初始化：如步代码还对这个变量做了其他处洩，我就必须将它的值作为参数传给目标函数，对于这种变化，最初代碈山能是这样：
```

void pximitoming(àble previolsamourt) (
\#numeration e = _oremg.alements(l;
doub-e outssamding = breviousAromm* -.2;
printBa:rier!!;
, calcuiete cu-stanaimg
while ie.masmoreFlement.s(i) (
Owder ach = (0adew e.rox-\overline{IN}=ment();
outgtanding i- each.gntmmourt(f;
}
p:sm(Derdila(our.bldrarg);
}

```

提炼后的代甽可能是这样：
```

void printomirg(comite orev.ousMmon='t) (
double ontstendireg - prev olsanolit * 1.2;
printBanre: {);
oucstanding - getolts=andinc(outstand.ngl;
printDeleits(oltstanding);
:
double getOuts=anding(couble ; ritia-Va-ue) {
dolble resuit - initia:Va_ue;
Enureratior e - _orders.elements(1;
while {e.kesmore\#-enents(!) !
Order ecck = (Order) o.rextEleme:t();
rogilt + pach.get.am.cunt ();
\vdots
rosurn rcsa=t;
\vdots

```

编详并测试后，我再将变量 outstardirg 的初始化过程整理一下：
```

void prirtowing(double previonsArrcurt) (
prinl Earner {};
doub_c outssamcirg = getoutsteming(prewionsmrount * 1.2);
prinl Detaj.glourstarcing;;
!

```

这时候，你可能会问：「如果需要返可的变量不止 个，又该怎么办呢？！

你付数种选择：最好的选择通常是：挑选多 一块代码来提炼。我比较䯩欢讣每个函数都生返回一个值，所以我会安排多个函数，用以返回多个值。如果仿使䀦的语言支持 \｜输 H \(^{2}\) 式参数」（output parameters），你可以使用它们弗回多个回传值。但我还是尽可能訧择单一返帅値。

监时变量往往为数众多，甚至会使提恽．1作举步维艰：这种情况下，我会尝试先运用 Replace Temp with Query（120）减少临时变量．如果即健这么做了提炼依｜贝困难重重，我就会动用 Replace Method with Method Object（135），这个重构手法不任乎代㐷中有多少临时变量，也不任乎你如何使用它们。

\section*{6．2 Inline Method}


\section*{在函数调用点插入函数本体，然后移除该函数，}
```

int getRating{} {
return (moreThanFiveLateDeliveries()) ? 2 : 1;
)
boolean moreThanFiveLateDeliveries() (
returm _mumberortateDeliveries > 5;
}
|
int getRating() i
return (_numberofLateDeliveries > 5) ? 2 : it
}

```

\section*{动机（Motivation）}

木书经常以简知的函数或巩动作意图，这样会使代何曳清㧻易读：但有时候你会遇到某些函数。共内部代仍和函数名称问样清濑易读。时何能你重构」该扇数，使得其内容利其名称变得闰样清晰。果真如此，你就应该志掉这个函数，直接使用其中


5月种需要使用Inline Method（117）的情记是：你F上有 群组级代其介理的函数。你国以将它们教inline到 个人型尿数中，本从中提炼出组织合理的小型函数。 Kent Beck 发现，实施 Replace Method with Method Object（135）之首先这么做，行往叮以荻得不错的效果。你开以挹你所要的斗数（有着你要的行为）的所有调用对象的函数内容都 inline 到 method object（函数对象）中。比起既要移动 个函数，又要移动它所调用的其他所有阿数。「将大型函数作为单 整体来移动，会比较简单，
单委托（delegation），造成我化这此委扙刲作之间晕头转问，那么我通常都会㑛折 Inline Method（117）。当然，间接层巵其价值，但不是所有间接眃都有价值。试者使用 inlining，我叮以找出那些有扵的问接昙，㣚时将挪些无用的间接寻去除。

\section*{作法（Mechanics）}
－检查函数，确定要代只多态性（is not polymorphic）。
\(\Rightarrow\) 如果 subclass 继乘了这个函数，就代票将此函数inline 化。闪为 subclass无法覆写（overnde）一个极本伓仔在的陗数。
－找出这个函数的所隹被调刐点。
口将这个函数的所有被调用点都替换为函数本体（代码）。
- 编许，测试。
- 删除该函数的定义。
调用，芕返回点，inlining 年只 个对象中而该对象前无提化访问函数 （accessors）……每 科情况我都可以䒜与上好儿负，我之所以不写这些特殊情况，原因很简单：如果你遇到了这样的复杂情况，那么就不兴该使用这个重构手汒。

\section*{6．3 Inline Temp}


\section*{将所有对该变量的引用动作，替换为对它淢值的那个表达式自身．}
```

double baseprice = anorder.basePrice();
return (basePrice > 1000)

```

\section*{§}
```

ceturn（anorder．baseprice（）＞1000）

```

\section*{动机（Motivation）}

Inline Temp（119）多半足作为 Replace Temp with Query（120）的•部分来使用。所以真上的动机出现在后者那儿。惟一一单独使用Inline Temp（119）的情况是：你发现某个陑时变量被恜予某个函数调用的返山值。一般来说，这样的临时变是不会有任何危害，你可以放心地把它留在服儿。但如果这个临时变昷奶碍了其他刘重构手法 — 例如 Extract Method（110），你就应该将它 inline 化。

\section*{作法（Mechanics）}
 \(\Rightarrow\) 这可以捡葍该临时变量是否真的只被䤋作一次。
－找到该临时变衁的所有引用点，将它们替换为＂为临时变量赋值｜之语刉中的等号有侧表达式。
- 每次修改后，编讦并测试。
- 修收完所有的用点之后，删除该涭时变量的声明式和赋值喓句。
- 编译，测试，

\section*{6．4 Replace Temp with Query}

你的程序以 个临时变量（ cmp ）保存某一表达式的运算结果。

将这个表达式提炼到一个独立函数（译注：所谓查询式，query）中。将这个临时变量的所有「被引用点！替换为＂对新函数的调用。，新函数可被其他函数使用。
```

double basePrice = _quanticy * _iterermice;
if (basePrice > 1000)
return basePrice * 0.95;
else
return basePrice * 0.98;
\Omega
if (baseptice() > i000)
return basePrice() * 0.95;
else
return basePrice() * 0.98;

```
```

double baseprice() {
return _quanṫty * _itemPrice;
)

```

\section*{动机（Motivation）}

临时变量的问题在于：它们是劫的施，向血只能们可属函数内使用。由丁临时变量只有在所属函数内才可见，所以它倠会抠使你写山更长的岡数。则为只有这样你才能访问到想要访问的临时变量。姐果把临时变量替换为一个佔皅式（query method），那么同一个 class 中的所有函数都将可以获得这份信息。这将带给你极大帮助，使你能够为这个 class编声吏清晰的代讷。

Replace Temp with Query（120）往往是你运用 Extract Method（110）之前必休可少的一个步骤。局部变脰会使代码难以被捉炼，所以你应该尽可能扎它们替换为查皅式。

这个坐构手法较为直率的情况就是：临想变量只被赋值 次，或者拭值玲临时变量的表达式人受其他条件影响，其他情况比较楝手，伶出有可能发牛：你可能需㻃先运用 Split Temporary Variable（128）或 Separate Query from Modifier（279）使情况变得简单一些，然后再替换临时变量 \(n\) 如果你想替换的临时变量是用来收集结果

的（例如循环中的累加值），你放需要将某些程序逻和（例如循林）莱贝到要洵式 （query method）去。

\section*{作法（Mechanics）}

首先是简单情况：
－找出只被忛值一次的临时变量。
\(\Rightarrow\) 如果某个临时变量被赋值超过一次，考点使円Split Temporary Variable（128）将它分割成多个变量：

－编译。
\(\Rightarrow\) 这可确保该临时变量的确只被倵值 次

\(\Rightarrow\) 弚先将函数声明为 private。 后你可能会发坝有更多 class 需要住用它，彼时你可轻易放松对它的保护，
\(\Rightarrow\) 确保提炼叶柬的函数无任何连帄影响（副作用），也就是说该米数并不修收任何对象内容。如楒它有连带影响，就对它进行 Separate Query from Modifier（279）。
- 编译，测试。
- 在该临时变量身上实施 Inline Temp（119）。

我们常常使出临洔变量保存循环中的累加信息。在这种情况下，整个循坏都可以被提炼为 个独立函数，这也使県本的函数可以少指几行扰人的循抔码。有时候，你可能会用皆一循环累加好儿个作，就像本书 p .26 的例子那样，这种情况卜你应该讨对每个累加值重复一遍循环，这样就可以将所有临吋变显都枟换为查询式 （query）＝当然，循环应该很简单，复制这些代埌时才不会带来危险。

运用此下法，你可能会担心性能问题。相其他性能问题一样，我们现任禾誓它，区为它1有几九根本不会诎成何何影响。如果性能真的出了问题，你也可以在优化时期解决它，如果代码组织良好，那么你往往能够发现更有效的代化方案；如果你没有进行重构，好的优化方案就呵能与你失之交臂。如果性能实在太糟糕，要把㩦时变量放同去也足很容易的。

\section*{范例（Example）}

首允，我从一个简单函数丹始：
```

doubie getsrice() {
int basePrice = _quanti:y * _itemPrice:
double discountFactor;
if (baseprice > :900) discountFactor = 0.95;
cise discoun=Faclox = 0.98;
return basepmice * discountracior;
j

```

我希望将两个临时变畳都椟㛟掉，当然，每次一个。

尽管这里的代码十分绩楚，我还是先把临时变量卢旧为 final，检杰它们是否的确只被赋值一次：
```

double getPrice() {
final !nt bascPrice = _quantiry * _itemPrice;
final double discourtFactor;
if (basefrace > 1000) discourtFac:or = 0.95;
else disconntFactor = 0.98;
return basePrice * discolntFacsor;
}

```

这么一来，如果有任何问题，编译器就会警告我。之所以先做这作事，因为如果临时变量不只被悈但一次，我就不该进行这项重构。接下来我开始替換临甽变星，每次 个。首先我把娬值（assignment）办作的在侧表达式提炼出来：
```

doubie getPrice() {
final in: basePrice = basePrice(%;
final dolble discountFactow;
j£ (basePrice > 1000) discourtFacLor = 0.95;
else discountFactor = 0.98;
retum baseprice * discountFactor;
}
private int basePrice(} {
return _quantity * _itemprice;
!

```
一个引用点替换掉：
```

couble getPrice() {
rinal int basePrice - basePrice();
final double discountFactor;
if (basePrice() > 1000) discountractor - 0.95;
elge discountFactor = 0.98;
returin DasePrice * discountFactor;
}

```

编译，测试，卜一个（听起来像在指挥人们跳乡朴粼蹈－样）。由于＂下一个」己经是 basePrice 的最后一个引用点，所以我扎 basearice 临时变量的青时式一并摘除：
```

double ge-Prico(! {
Einal double discomntractor;
!f (basePrice{) > -000) discourtzactor = 0.95;
else discountFactor = 0.98;
return basePrice() * discolre*acto*;
}

```

搞定 basePrice之后；找再以类似加法提炼出一个 discountFactor（1）：
```

double getfrico(i :
finel double discountFactor = discountFactor();
return basefzice|i t discountractor;
j
privase doubice discountFactor(! {
if (basepricc() > 1000) retimm 0.95;
else relurit 0.98;
j

```

你看，如果我没有把临时变量 basePrice 替换为一个娈皅式，将多么难以提炼 aiscount Factor（！）

政终，GetFrice（／变成了这样：
```

double get?rice|\ {
re:urn base?rice() * discountFactor();
}

```

\section*{6．5 Introduce Explaining Variable}

你有一个复尔的表达式。

将该复杂表达式（或其中一部分）的结果放进一个临时变量，以此变量名称来解释表达式用途
```

if ({platform,toUpperCage(),indexOf(MAC") > - \) d\&
(browser.toUpperCase().indexOf("IEn) > - \) \& \& \&
wasInitialized() \&\& resize > 0 )
{
// do something
;

```

\section*{\(\checkmark\)}
```

final boozean isMacos = platfomrt.toflppercase().indexOf("MAC*) > -1;
final boolean istEBrowser = browser.toUpperCase().indexOf("IE") > -1;
firal boolean wasResized = resize > 0;
if (isMacOs \&\& isIEBrowger \&\& wasInitialized() \&\& wasResized) (
// do something
}

```

动机（Motivation）
解为比较谷易管理利形式。
值：你叮以用这项重构将每个条件子刉提炼出柬，以一个良好命名的慆时变量来解释对高条件子们的意义。使用这项重构的分一种情况是，在胶长算法中，可以运用临时变量束解䉽每 一步运算的意义；

Introduce Explaining Variable（124）是一个很常见的重构手法，仙我得承认，我并仆常片它。找几平总是尽量使用 Extract Method（110）来解释一段代码的莣义。毕竟临时变邑只在它所处的那个棌数中才有意义，局限性较人，米数则可以任对象的整个生命中都有用，并 \(\mid\) 可可被其他对象使用，但有时候，当呗部变量使 Extract Method（110）难以进行邖，我就使用Introduce Explaining Variable（124）。

\section*{作法（Mechanics）}
淢值给它。
［ 将表认式中的「运算结果，这 部分，替拻为下戈临时变量。
\(\Rightarrow\) 如里被替换削这一部分在代酖中重复出规，你可以每次一个，逐一青拻。
\(\square\) 编㶦，测成。


\section*{范例（Examples）}

我们从一个简单中算开始：
```

Gomle pricel: {
// price -s gese price - quantity aiscomt. + shidpinc
retǔn _quantity * _ilermpice
Matr.rax\0, _quanti-y - 500} * _itemPrice * 0.05 +
Mats.mirn(_quantiay * _itemIrice * 0.1, 100.0);
}

```

一个临时变量中：
```

double price|! {
// posce is base pusce - quartiry discount i shippirg
final double basePrice = _quantlty * _itemPrice;
return bagePrice -
Math.rex(0, _quartity - 500) * _-tcmp%soe * 0.0F +
Math.juir(_quertil.y * _-temFwice * 0.1, 100.0);

```

稍后以用上了「数量乘以单价」运算结果，所以我同样将它替换为 baserrice 临时变荲：
```

dolble price(; {
', price is base prico - quant-'tr disocmnt + Snippirg
final double baserrice = _quar.ity * _̇ternericc;
retu=n baseraice -
Math.max(0, _quantisy - 5ug! * _isemprice * 0.05 +
Math.itin(basePrice * 0.1, 100.0);
}

```

然后，我将批发拆扣（quantity discounl）的计算提炼出来，将结果柕予临时变量
```

quar:: : y y igcourtz:

```
    doub_e pricell \{
        , price is base prico - areralily discomat + shipping
        final double basearice - _quan-ity * _itemprice;
        final double quantityDiscount \(=\) Math. max (0, _quantity - 500) *
                _itemPrice * 0.05;
        resurn Basepice - quantityDiacount
                Ma=k.malbaserrice * 0.1, i00.01;
    \(!\)
同时我还可以刖掉代码中的注秚，因为现在代矿已经叮以完美表达自己的意义了：
```

doubie pi`cel! :
final double bosefrice _quancisy * _itemPrice;
f:ra_ double quartityD'scourit = Math.mex(0, _quanr:t.y - 500) *
_ilernexice * 0.05;
final double shipping = Math.min(basePrice * 0.1, 100.0);
retuir basefrice - glantityDigcount + ehipping;
l

```

\section*{运用 Extract Method 处理上述范例}

面对上述代码，我通常不会以憶时变量来解释其动作意阁，我更喜欢使用 Extract Method（110）。让我们吅到起点：
```

aouble prico(} {
// price is Desc p:ice - quar.Lit` discount + shipping
returT. _quantity * _itemPrice
Math.rlax{0, _querlity - 500} * _itemPrice * 0.05 1
Math.min(_quamtity * __i=emPrice * 0. 土, 100.0);
;

```

这 次我把底价计算提炼到一个独立函数中：
```

doub.e price() (
', price is base price - quantivy discount + shipping
returri basePrice() -
Ma!rimax(0, _quant.':y - 500) * _ EmemPrice * 0.0L +
Mai_,rin(basePrice() * 0.-. *00.0);
!
pxSvato gouble basePrice() {
retuma _quantit.y * _itemurice;
}

```

我继续戊的提炼，每次提炼出 个新函数。最后得到下列代码：
```

dotible price|l :
return basePrice() - glamb'.upiscount() + shipping(i;
f
private douible quanti zyDiscoun= (| ;
rezurn Math.max(0, _quanti`y - 500) * _it.en.frice * 0.05;
}
private double shimping(} {
return Ma-K.min(basePrice(! * 0.1, 100.0);
!
private double baseprice(' {
return _quartit.y * .itemPrice;
}

```

我比较喜欢使用 Extract Method（110），因为同一对象中的任们部分，都可以根据自己的需要去取用这些提炼出来的函数，一开始我会扎这些新函数声明为 private；如果其他对象也需要它们，我可以轻易释放这些函数的访问限制。我还发现，Extract Method（110）的工作量通常并们比 Introduce Explaining Variable（124）来得大。

那么，度该在什么时候使用 Introduce Explaining Variable（124）呢？答案是：在 Extract Method（110）需要花费更大丁作量吋。如果我要处理的是 个拥有大量局部变量的算法，那么使用 Extract Method（110）绝非易事。这种情况卜我会使用 Introduce Explaining Variable（124）帮助我理清代码，然后再考虑下 步该怎么办搞清楚代不逻辑之后，我总是可以运用 Replace Temp with Query（120）托被我＇j入的那些解释吽临时变量去掉。况且，如米我最终使用 Replace Method with Method Object（135），那么被我引入的那些解释性临时变量也有其价值。

\section*{6．6 Split Temporary Variable（剖解临时变量）}

你的程序有某个临时变星被赋直超过一次，它既不是循环变歯，也不是一个集用临时变量（collecting temporary variable）。

\section*{针对每次賦值，创造一个独立的，对应的临时变量}
```

double temp = 2 * (_height + _width);
systere.out.println (temp);
temp = _Height * _width;
Systom,out.print?n (tomp);

```
final double perimeter \(=2 *\) (_height + widthi;
Systerin.out.println (perimeter);
final double area \(=\) _height * _widtht
Systern.out.println (area);

\section*{动机（Motivation）}

临时变量有各种不同肘途，其市某些井途会很然地导致临时变显被多次伐值，「循环变量 1 和「集用临时变量 \(\mid\) 就是两个舆型例了：循环变量（loop variable）［Beck］
用临时变星（collecting temporary variable）［Beck］负责将「通过整个函数的运算」而构成的某个值收集起来。

函数中承担了一个以上的责任。如果临时变笽承担多个责任，它就閏该被替换（剖解）为芕个临时变昷，每个变量只乘担，个贞任。同一个临时变量承担两们不同的奀情，会令代呺阅枝者糊涂。

\section*{作法（Mechanics）}

口在＂待剖解」之临时变量的声明式及其第一次被恜值处，修改其名称。
\(\Rightarrow\) 如果梢冨之赋值䜤句是 \(i=i\)－某表达式 形式，就总味这是个集
字符吊接合，＂子゙入s stream 或若向群集（collection）添加元素。
［将新的临时变量声明为final。
\(\square\) 以该临时变量之第一，次赋值动作为界，修改此前对该盅时变昷的所有引用点，让它们引用新的临时变量。
- 在第二次䳢值处，重新古明原先那个笹时变量。
- 编译，测试。

口 逐次重复上述过程。每次都在声明处对临时变显易名，辣修以下次赋值之前狍引用点。

\section*{范例（Examples）}

卜面范例中我要计算一个苏格兰们丁（haggis）运动啲距离。在起点处，静止的苏格兰价丁会受到一个初始力的作用而刀始运动，…段时间厉，第一个力作用于布丁，让它再次加速。恨措牛顿第一定律，我叮以这样订算们丁运动的距离：
```

double getuistanceTrave, led (.rit tirno) ;
double result;
double acc = primaryForce / _mase; }\quad\therefore\mathrm{ 译泫: 第 龙赋但处
int primaryTime = Math.min(time, _delay);
meslat = 0.5 * acc * primary土^me * primary'lime;
in: secondaryTime = -i'ne .. _ceiay;
if (seconcaryl'ime > U| {

```

```

        acc = (_primaryForce + _fecondaryForce) / _mase;
        result +- primaryVe? * secondaryTime - 0.5 * acc * secondaryrime
                            * secordaryTime:
    ;
    &eturn res'alt;
    i

```

真是个绝住的丑陋小东西。注意观察此例中的acc变量如何被赋值两次。acc变量有两个责任：第一是保存第 一个力造成的初始加速度；第一，是保存两个力共同造成的加速度。这就是我想要剖解的东西。

首先，我在函数刀始处修改这个临时变量的各称，并将新的临时变量声明为final。接下本我把第一，次淢值之前对 acc 变荲的所有引用点，全部改用新的临时变量。咠万官，我在第－次赋值处重䉼声明 acc 变是：
```

comin}e ge-nistanceTrevelled (irl time) :
double resuis:
final doub:e primaryAcc = _primaryForce / _masa;
AnL primaryarino - woth.rin(tire, _delay);
res'山le = 0.b * primaryAcc * primaryTitme * primaryTime;
int becondaryTime - time - _deldy;

```
```

    if (secorciaryT.me > 0) ;
    double primaryvel primaryAce * _delay;
    double acc - !pr'mary#orce l _secondaryFoce) / _mass;
        result += orimazyvei * secondmryTirm - 0.5 * ace* secondaryTire
        * secondaryTime;
    )
    return result;
    j

```

 acc。现在，曺新编诸升测试，一场都应该没有问题，

然后，我粙续处理 acc 临时变量的第一次期㥀。这次我把原先的临时变昷完尒删淿，代之以一个新的临时变量。新变量的名称指怡，它只承担原先acc变量的第一个责任：
```

Gouble getDistarueTravollud {ir.\& vimej
dolible resuit;
final double prinaryAcc - _primaryForce ' _rass;
̇nt primary-ime = Malk.mir, (time, _delay);
result = 0.5 * primary\&cG * primaryTiree * primarralme;
int gecondaryTime = time - _oenay;
lf (secoudary:ime > 0) {
dozble primarvvel = primaryAcc * delay;

```

```

            / _masm;
            rosult + = brimaryvei * Aeconciutyl'ite . 0. . *
            secondaryAcc * secondaryTime * secondarylire;
    }
    resurn resulot;
    ;

```

现在，这段代码峀定可以让你想起更名其他重构手法，尽情享受唈，（我敢保证，这比吃多格兰布丁强多了—你知道他们都在里面放了此什么东西呵？4）

\footnotetext{
它被单胃包成一个球体，因此可以像球一样踢来踢公，这就是本例的由来。「把羊心䧇在辛胃里煮成…j，吃，有些人难免对这道栗恶心，Martin Fowler 想必是其中之一。
}

\section*{6．7 Remove Assignments to Parameters}

你的代酖对一个参数选行淢值动作。

\section*{以一个临时变量取代该参数的位置}
```

int discount (int inputvas, int grantity, int yearToDate) (
if (inputVal > 50) inputval == 2;
\square
int discount (int infutval, int guantity, int yearToDate) {
int result = inputval;
if (inputVal > 50) result -= 2;

```

\section*{动机（Motivation）}

用先，我要确定人家都清楚 \({ }^{-}\)对参数嗎值」这个说法的意思，如果你扎 个名为 P 00例对象作为参数传绘某个函数，那么「对参数䲴值」意味改变 r 00 ，使它引用（参考，指沙，指閊）男一个对象。如果你在 I 被传入对象！身上进行价么操作，朋没
象！这利情况来讨论：
```

void avethoaicfiect foo) {
foo.luodifylrgonevay (}; Eha='s OK
foc = aromhomobect; ,' trouclo ard jegpeir will fo-low you

```
 （传值）和 pass by reference（传址）坟两种参数化㣢方域，Java 天采用 pass by value传递石式（稍后讨论），我们的讨论地正是基于这一点



洜 个以人糊涂的地方是函数本体内。如楽你只以参数表小「「被传递进来的东西」，

 Assignments to Parameters（131）。

当然，面对那些使用「输出式参数」（ouput parameters）的语宗，你不必道循这条规则，不过在那此语言中我会尽量少用输出式参数。

\section*{作法（Mechanicy）}

口建立一个临时变量，把行处理的参数值淢予它。
口以〔对参数的组作动作：为界，将其后所有对此参数的引用点，尒部替换为「对此临时变量的引用泌作」。
- 修改陚值语们，使其改为对新建之临时变星砝值。
- 编讦，测试。
\(\Rightarrow\) 如果代㐷的语义是 pass by reference，诮亦调出端检柎调用后是杏还使用了这个参数。也要检査付多少个 pass by reference 参数「被溨值后又被使用」。请尽單只以 reurn 方式返叫－个值。如熙需要返回的值不贝一个，看者可否把需返同的人堆数据变成单一对象，或干脆为每个返回借设计对爫的一个独立函数。

\section*{范例（Examples）}

\section*{我从下列这段简单代码开始：}
```

int discounl (int imputval. int grart ity, int yearToDate) ;
i! (inputva- > 50) inputval -= 2;
if (quantiEy > 100) inpu-vel -_ 1;
if (yearToDate > 10000, vaputval -= 4;
return SrpatVal;
}

```

以䍀时变量取代对彩数的淢值动作，得到下列代㰤：
```

int discoun= (int irmputval, irit quansity, irt yearToDace) {
int result = inputval;
if (inputVal > 50) result -= 2;
if (quantity > 100) reault -= 1;
if (yearToDaLe > 20000) result -= 4;
ret.urri result;
i

```

还可以为参数加上关链词 E ir：al，从而强制它遵循 \(i\) 不对参数淢值 \(\rfloor\) 这 惯例：
```

int discount (final int imputval, Elnel jr:t quartity,
final in: YearTovate) {
int resu-t. = inputval;
if (imputVal > 50) result - = 2;
if (ruan:ity > 100) resui= -= 1;
if (yearToDate > 10000) result. -- 4;
returrn result;
}

```

不过我得承认，我并不经常使用 final 来修饰参数，因为我发现，对于提高短函数的清唽度，这个办法并无太大帮助。我通常会在较长的函数中使用它，记：它帮助我检李参数是皃被做了修改。

\section*{Java 的 pass by Value（传值）}

Java使用＂pass by value＂「函数调用！方式，这常常造成许多人迷惑。在所有地点， Java 都严格采用pass by value，所以下列程序：
```

class Param {
public static void main(Strirg\l args} {
Int x = 5;
triple(x);
System.ont.prirtlr ("x after triple: " - x);
j
private static volo tripie(int arg) {
arg = arg * 3;
System.out.printin ("arg in triple: " + arg);
}
\vdots

```

会产生这样的输出：
```

arg in triple: -5
x after tripie: j

```

这段代码还不至于让人糊涂。似如果参数中传递的是对象，就可能把人竎迷糊了：如果我在程序中以 Date 对象表示П期，那么下列程序：
```

class Param {
public static void mair(stringl: args) {
Date d_ = new Date ("i Apr 98");
nextDateJpdate{dl};
System.out.println {"व̈l a£ter rextDay: " + di};
Date d2 = rew Jate ("1 Apr 98");
nexcDateReplace(d2);
System.out.printin {"d2 after nexlDay: " + \&2);
}
private sta:ic void nextDacelpdace (Dote arg) {
arg.getDate(arg.gerDaこe() - -i;
System.olnt.printlri ("arg in nextDay: " - arg);
;
pr'vate ssatic void nextDateRepiace (Date arg) (
arg = new Date (arg.getYearl), arg.getMonth(1, arg.getDate(i+1);
Systen.out.printin ("arg in nextDay: " + arg);
}
}

```

\section*{产生的输出是：}
```

arg in nextDay: Thu Apr 02 00:00:00 EST 1998
d_ after nextDay: THu Apr 02 00:00:00 EST 1998
arg in nextDay: Thu Apr 02 00:00:00 EST 1998
d2 after nextDay: Wer Apr 01 00:00:00 EST 1998

```

从本质上说，object reference 是按值传递的（pass by value）。閉此我可以修改参数对象的内部状态，但对参数对象重新悈值，没有意义。

Java 1.1 及其厉版本，允许你将参数标示为 final，从而避免函数中对参数淢值。即使某个参数被标示为 final，你仍然可以修改它所指向的对象。我总是把参数视为 final，但是我得承认，我很少在参数列（parameter list）中这样标示它们。

\section*{6．8 Replace Method with Method Object}

你有一个大型函数，其中对局部变量的使用，使你无法采用 Extract Method（110）。
将这个函数放进一个单独对象中，如此一来局部变量就成了对象内的值域（field）。然后你可以在同一个对象中将这个大型函数分解为数个小型函数．
```

class Order...
couble price() (
double primaryBasePrice;
double secondaryBasePrice;
double tertiaryBasePrice;
// long computation;
}

```


动机（Motivation）
我在本书中不断向读苍强调小型函数的优美动人。只要将相对独立的代码从大型时数巾提炼犋来，気叮以大大提高代码的可读性。

但是，局部变宣的存在会增加函数分解焳度。如果一个函数之中周部变量泛滥成灾，那么想分解这个函数是非常闲难的。Replace Temp with Query（120）可以助你减轾这 一负担，但有时候你会发现根本无法拆解 个需要拆解的函数。这科情况下，你应该把于深深地伸入你的工具箱（好训说盆底死），祭监函数对象（method object） ［Beck］这件法宝。

Replace Method with Method Object（135）会将所有局部变量都变成函数对象 （method object）的值域（field）。然后你就可以对这个新对象使用 Extract Method （110）创造出新函数，从而将原本的人型函数拆解变短。

\section*{作法（Mechanics）}

艘厚着脸皮从 Kent Beck［Beck］那里偷来了下列作法：
口 建立一个新 class，根据「待被处理之函数」的用途，为这个 class命名。
口 在新 class 中建立一个 final 值域，用以保存原先大型函数所驻对象。我们将这个值域称为「源对象」。同时，针对原（旧）函数的每个临时变量和每个参数，在新 class 中建立一个个对应的值域保存之。

口 在新 class 中建立一个构造函数（constructor），接收源对象及原函数的所有参数作为参数。

口 在新 class 中建立一而个 compute（）函数。
口 将原（II）函数的代码掿贝到 computed）函数中。如果需要调用激对象的任何函数，请以「源对象！值域调用。

■ 编译。
■ 将阳函数的函数本体替换为这样一条语的；创建上述新class 的一个新对象，而后调用其中的 compute 9 函数」。

现在进行到很有趣的部分了。由于所有局部变量现在都成了值域，所以你可以任意分解这个大型函数，不必传递任何参数。

\section*{范例（Examples）}

如果要给这一重构手法找个合适例子，需要很长的篇幅。所以我以一个不需要长篇幅（那也就是说可能不十分完美）的例子展示这项重构。请不要问这个函数的逻郓是什么，这完全是我虽战且走的产品。
```

class Account...
ins gamma (int inputval, int quantity, int yearToDate) (
int importantValuel = (inputval * quantity) + delta(};
int importantvalue2 = (inputval * yearToDate) + 100;
if ((yearToDate - importantValue1) > 100)
importantValue2 -= 20;
int. importantValue3 = importantValue2 * 7;
// and so on.
return importantvalue3 - 2 * importantvaluel;
}

```

为了把这个函数变成一个函数对象（method object），我闹先需要声明 个新 class。在此新 class 中我应该提供一个 final 值域用以保存原先对象（源对象）；对于函数利每 个参数和每－个临时变显，也以一个个值域逐 保存。
```

Class Garumat...
priwate Eiral Account _account;
private ir.t inpltvaj;
private int quartity;
private int yearToDate;
priva=e int importantvalue;;
private int -mporta:tvalue2;
pr¿vate !rit importantvalye3;

```

按惯例，我通常会以下划线作为值域名称的前缀。但为了保持小步前进，我暂时先保间这些值域的原名。

接下来，加入一个构造函数：
```

Gamad (Account source, int EnpltValArg, En= quar,tityArg,
int. yearToDateArg} {
_account = source;
inputVal = irpu=valArg;
quam:ity = quantic%Arg;
yearToDatc - yearmoDatearg;
}

```

现在叮以把原本的函数般到 complte（ ）了。函数廿任何调用ACcount class 的地方，我都必须改而使用＿account 值域：
```

int corp\lrcornerte () {
importantValıel = iinputVal * quantity) + _account.delta();
importancva!ue2 = {inpuival * year -obate) + 100;
jf ({yearToDate - importantValuel) > io0)
impurt.antValue2 -- 20;
int importamtValue3 = importantvalue2 * 7;
/: and se on.
return importantVal e3 - 2 * imoontantvalvel;
}

```

然后，我修改旧函数，让它将它的工作转发（委托，delegate）给刚完成的这个函数对象（method object）：
```

int gamra {int inputval, irt quantsty, -m= year'moDdte} {
return mew Gamul(th's, inputval, guamtity, yearmoDatel .computel!;
)

```

这就是本项重构的基本原则。它带束的好处是：现在我可以怪松地对 compate（）

```

irst comvate ii \vdots
irportar|valuci = {jnpu=val * quantiry} + _eccount.delta();
imporsanivalue2 = (imputVal * yearToDase) + ion;
important Thing();
im: impor"antvalice3 = importantvasue2 * 7;
A1E\& 50 on.
rerarn impostarrvalies - 2 * importartvalue_;
}
vo'd 'mpor=an:Tring(! {
if ((year'onote jrmportartVa?ue?) = i00)
mmortantVal'le2 - _ 20;
}

```

\section*{6．9 Substitute Algorithm（替换你的算法）}

你想要把某个算法替换为只 一个更清晽的算法。

将函数本体（method body）替换为另一个算法。
```

String foundPerson(5tring[] people)(
for (int i = 0; i < people.length; i++) {
if (peopleri].equals ("Don")) (
return "Don";
}
if (people[i], equals ("John")) (
return "John";
}
if (people[il.equals ("Kent")) {
return "Kent";
}
%
return "";
}

```

\section*{ת}

String foundPerson（string［］people）（
List eandidates \(=\) Arrays．astist new String［］

for（int \(i=0\) ；i＜people．length；\(i++\) ） if（candidates．contains（people［i］）\} return people［if；
return \({ }^{n}\) ；
3

\section*{动机（Motivation）}

我没试过给猫剥皮，不过我听说这有姄几种方法，我敢打赌其中某些力法会比只此简单。算法也是如此。如果你发现做一件事口叮以有更清析的方式，就应该以较清哳的方式取代复杂方式。「重构 1 可以把一些复杂东西分解为较简单的小块，但有时你就是必须壮十断腋，删掉整个算法，代之以较简市的算法。随着对问题存了更多理解，你往往会发现，在你的原先作汰之外，有更简单的程决方案，此时你就需要改变原先的算法。如果你歼始使用程序库，而其中提倛的某些坡能／特忛与你自己的代码重复，那么你也需要改变原先的算法，

有时候你会想要修改原先的算法，讨：它去做一件与原先动作略有差异物事。这时候你也可以先把原先的算法替换为一个较易修改的算法，这样后续的修改会轻松许多。

使用这项重构下法之前，请先确定自己己经尽叮能分解了原先函数。替换一个巨大而复杂的算法是非常困难的，只有先将它分解为较简单的小型函数，然后你才能很有把握地进行算法替换工作。

\section*{作法（Mechanics）}
—准备好你的另一个（替换用）算法，让它通讨编译。
［ 针对现有测试，执行 上述的新算法。如果结果与原本结果相同，重构结束。
－如果测试结果不同于原先，在测试和调试过程中，以时算法为比较参照标准。
\(\Rightarrow\) 对于每个 test case（测试用例），分别以新旧两种算法执行，并观察两者结果是各相同。这可以盤助你看到哪 一个 test case 出现麻烦，以及出现了怎样的麻烦。

\section*{7}

\section*{在对象之间搬移特性}

Moving Features Between Objects

在对象的设计过程中，「决定把责任放在哪儿」即便不足最重要的車，也是最重要的畢之一。我使用对象技术已经十多年了，但还是不能一开始就保证做对。这曾经 ill找很烦恼，但现在我知道，在这种情况下，我可以运用重构（refactoring），改变自己原先的设计。

常常我可以只运肘 Move Method（142）和 Move Field（146）简单地移动对象行为，就可以解决这些问题。如果这两个重构手法都需要用到，我会首先使用 Move Field （146），再便用 Move Method（142）。
class往往会閉为承担过多责任而变得䐂肿不堪。这种情况下，我会使用 Extract Class （149）将一部分责任分离出去。如果一个class 变得太「不负责价」，我就会使用 Inine Class（154）将它融入另一个class。如果一个 class使用了另一个class，运用 Hide Delegate（157）将这种关系隐藏起来通常是方帮助的。在时候隐藏 delegate class会导致拥有者的接口经常变化，此时需要使用 Remove Middle Man（160）。

本章的最后两项重构 — Introduce Foreign Method（162）和 Introduce Local Extension（164）－比较特殊。只有当我不能访问某个 class 的源码，却又想把其他责任移进这个不可修政的class 时，我才会使用这两个重构手法。如果我想加入的只是一或两个函数，我会使用Introduce Foreign Method（162）；如果不止－两个函数，我就伖用I Introduce Local Extension（164）。

\section*{7．1 Move Method（搬移函数）}
（译活；本节人黑保留 class，method，source，target＇＇ f 眼）
你的程序中，有个函数与其所驻 class 之外的另一个 olass 进行更多交流：调用后者，或被后者调用。

在该函数最常出用（指涉）的 class 安建市一个有䒴类似行为的新函数，将川承数变成－个单纯的委托函数（delegating method），或是将14函数完仺移除。


动机（Motivation）
「函数搬移｜是重构理论的支柱，如果一个class 有太多行为，或如果一个class 与号一个 class 有太多合作而形峨高度楀合（highly coupled），我就会搬移函数。通过这种于段，我可以使系统中的 classes 更简单，这此 classes 最终也将更干体利落地实现系统交付的任务。

常常我会浏览 class 的所有函数，从巾寻找这样的函数：使用另 一个对象的次数比
发现「有可能被我搬移 的函数，我就会观察谓用＇＇的那 端，它＂调用的那一踹，以及绊承体系巾它的任何 个重定义函数。然后，我会根据「这个函数与哪个对象的交流比较多｜，决定其移动路洤。

这往往不是一个容易做出的决定。如果不能占定是否应该移动一个函数，我就会粙续规祭其他四数。移动其他罒数往往会让这项决定变得容易一皆。有时候，即使你移动」其他函数，还是很难对眼下这个函数做出决定，其实这也没仆公人不了的。如果真的很难做出头定，那么或计「移动这个米数与㔻」并不那么重要。所以，我会白本能去做，反正以后灷是可以修改的。

\section*{作法（Mechanics）}
－恰查 source class 定义之 source method 所传用的 切特吽（features），苃志它们是否也该被蓡移，（译汗：此处所谓特州泛指 class 定义的所有东西，包括值域和函数。）
\(\Rightarrow\) 如果某个特性贝被你打管撽移的排个米数用到，你皿该将它－并搬移，如果分行其他函数使用了这个特性，你可以考虑将使用该特性的所有函数全都一升撒移。有时候撽移－组函数比逢 搬移简单此。
－恰查 source class 的 subclass 和 superclass，看者是否们该函数消其他声明。 \(\Rightarrow\) 如果出現其他声明，你或计尤法进行搬侈，除非 target class 也同本表现打多态吽（polymorphism），

口在 target class 千声明这个函数。
\(\Rightarrow\) 你可以为此函数选择一个新名称 — 对 target class 更有意义的行称。
－将 source method 的代码拷则到 arget method 中。调整辰者，使其能在新家中正常运行。
\(\Rightarrow\) 如果 target method 使肋了 sourec 特性，你得決定如向呵从 target method引用 source object 如果 target class 中没有相度的却用机例，就扎 source object reference 当作参数，传绘新建立的 target method
\(\Rightarrow\) 如果 source method 包含异常处理式（exception handier），你得判断逻辑！应该际哪个 class 来处理这一－异常。如果应该出 source class 来负责，就把畀常处理式留在原地。
- 编译 target class．
- 决定姐何从 source 正确加用 target object。
\(\Rightarrow\) 可能会有一个现成的詣域或函数帮助你取得 target object。如果没有，就看能否轻松建立．- 个这样的函数。如果还是不行，你得在 source class 中新建一个新值域来保存 target object。这可能是一个永久吽修改，但你也可以让它保持暂的的地位，因为有继的其他重构项目可能会把这个新建值域去掉。
－修改 source method，使之成为 个 个 delegating method（纯委托函数）。
口 编洋，测试
－决定「删除 source method \｜或将它当作一－个 delegating method 保留卜来，
\(\Rightarrow\) 如果你经常要在 source object 中引出 target method，那么将 source method 作为 delegating method 保留下来会比较简单。
［如果你格除 source method，请将 source class 中对 source method 的所有引用动作，替换为！对 target method 的引用动作」。
\(\Rightarrow\) 你可以每修改一个引用点就编译并测试一次。也可以通过一次「査找 ／替换！改掉所有引用点，这通常简单一些。

■ 编译，测试。

\section*{范例（Examples）}

我用一个表示「帐户」的 account class 来说明这项重构：
```

class Account...
double overdraftCharge() { //仅沛: 淩支金计费, 它和其他class
if (_type.isPremism()) { /, 的关糸似乎比较密切。
double resil= - 10;
if (_daysoverdrawn > 7)
result += (_days0verdrawn - 7) * 0.85;
retur'r result;
}
else returr _daysoverdrawn * 1.75;
j
Gowle barixcharge() i
dolble result = 4.5;
if (_daysoverdrawn > 0) resuit += overdra=こCharge(l;
returr resmit.;
j
private Account`ype _type;
private int _daysoverorawn;

```

假设有数种新帐户，每 • 种都有白已的「透支金计费规则」。所以我希望将 overdraftcharge（！搬移到 AccountType class 去。

第一步要做的是：规察被 overdrafiCharge引使用的每一特性（features），考虑足否值得将它们与 ovezdraftcharge（）•起移动。此例之中我需要还 ＿daysOverdrawn 值域留在 Account class，因为其值会随代同种类的帐户而变化。然后，我将 overdraftcharge（）函数吗拷以到AccountType 中，并做相应调整。
```

class AccountType...
double overaraftCharge{int daysoverdrawil {
!f (iaPremium()) {
double result = 10;
!f (days0verdrawn > 7)
Lesu!t += (daygoverdrawn - 7) * 0.8b;
retumm res:ul=;
}
else return daysoverdrawn * 1.75;
j

```

佂这个例子中，「调整」的意思是：（1）对子「使用 AccountType 特性！的语句，去掉＿type；（2）想功法得到依旧需要的 Account class 特性。当栈需要使用 source
class 特性，我有队种选择：（1）将这个特吽也移到 target class；（2）建立或使用一个从 target class 到 source 的可用（指涉）关系；（3）将 source object 当作参数传给 target method；（4）如米所需特性是个变量，将它当作参数传绘 target method。

本例中我将＿daysorerarawn 变旱作为参数传给target method（上述（4））。
调整 target method 使之通过编译，而后找就的以将 source method 的函数本体替换为一个简单的委托动作（delegation），然后编译并测试：
```

class Account...
Godble ovexdraftCFazge(} {
returr _tjoe.overaraftcharge(_daygoverawawn);
)

```

我可以保留代㐷如今的样子，也可以删除 source method。如果㓋过删除，就得找出 source method 的所有调用者，并将这些调肝東新定问，收调用 Account 的
```

mamkChazge(h:
class Accourit...
double bankCnarge:) !
double result = 4.5;
¿f (_daysOverdrawr > 0)
resu:: -= _type.overdraftcharge(_daysovardrawn);
relurri resizl=;
f

```

所有调用点都修改完毕后，我就可以䣦除 source method 在 Account 中的声明了我可以在每次删除之言编绎并测诚，还可以一次性批量完成。如米被搬移的函数不是 private，我还需要检查其他 classes 是杏使丮了这个函数。保强型（strongly typed）语言中，蒯除 source method 声明式后，编泽器会帮我发现任何遗泚。

此例之中被移函数只取用（指涉）－个值域，所以我只需将这个值域作为参数传给 target method 就行了。如果被移函数调用了 Account 中的另一个函数，我就不能这公简单地处理。这种情况卜我必须将 source object 传递给 target method：
```

class AccountType...
Gomble overcraftCarge(Account account) {
if {isrremium()) :
dcub-e result = :0;
is (account.getDaysOverdrawn() > 7)
result 1= (account.getDaysoverdrawn() - 7) * 0.85;
returr rogl-t;
}
else roturn account.ge=Daysoverdrawn() * -. i5;
j

```

如果我需要 source class 的多个特性，服公我也会将 source object 传递给 target method，不过如果 target method 需要太考 source class 特性，就得进一少重构。道常这种情况下我会分解 target method，并将其中一部分移回 source class。

\section*{7．2 Move Field（搬移值域）}
（译位：本节大量保留 class，object，field，source，targel 等宇眼）

你的程序中，某个 field（值域）被其所驻 class 久外的另一个class 更多地用到。在 target class 建立一个 new field，修改 source field 的所有用户，令它们改用 new field。
source（源端）
\begin{tabular}{|l|}
\hline \multicolumn{1}{|c|}{ Class 1} \\
\hline aField \\
\hline
\end{tabular}

Class 2
\(\square\)
target（目标端）


Class 2
aField

动机（Motivation）
有．classes 之间移动状态（states）和行为，是重构过程中必休可少的措施。随着系统发展，你会发现白已需要新的 classes，并需要将原本的工作责任拖到新的 class中。这个星期中合理而正确的设计决策，到了卜个星期可能不再正确。这没问题；如果你从来没遇到这种情况，那才有问题。

如米找发现，对于一个 field（值域），在其所驻 class 之外的另一个 class 中有更多函数使用了它，我就会考㤁搬移这个 field。与．述所谓「使用！可能是通过设值／取侑（setting／getting）函数间接进行。我也可能移动该 field 的用户（某函数），这取央于是㔻需要保持接口不受变化 n 如果这些函数盾上去很适合待在原地，般就选择搬移 field。

使用 Extract Class（149）时，我也可能需要搬移 field，此时我会先搬移 field，然后再搬移函数。

\section*{作法（Mechanics）}

口 如果 field 的属吽是 public，前先使用 Encapsulate Field（206）将它封装起来。 \(\Rightarrow\) 加果你有可能移动那些频繁访问该 field 的函数，或如果有计多函数访问某个 field，先使用 Self Encapsulate Field（171）也许会有帮助。
－编译，测试
■ 在 target class 中建文与 source field 相同的 field，并同时建立相应的设值／取值 （setting／getting）函数。
- 编译 target class。
- 决定如何在 source object 中引用 target object。
\(\Rightarrow\) 一个现戊的 field 或 method 可以助你得到 target object。如果設有，就看能否轻易建江这样一个函数，如果还不行，就得在 source class 中新建一个 field 来存放 target object。这可能是个永久性修改，似你也可以暂不公开它，因为尼续重构可能会把这个新建 field 除掉。

口 删除 source field，
ப 将所有「对 source field 的圲用」替换为「对 larget适当滁数的调用」。
\(\Rightarrow\) 如果是「渎取」该变量，就把「对 source field 的引用」，替换为「对 target取值函数（getter）的调用」：如果是＇䧕值 该变量，就把＇对 source field 的引用 替换成「对设值函数（sctter）的调用，」
\(\Rightarrow\) 如果 source field 不是 private，就必须在 source class 的所有 subclasses中查找 source field 的引用点，并进行倨应㭼换。
－编详，测试。

\section*{范例（Examples）}

下面是 Account class 的部分代码：
```

class Account...
private Accourt.Type _rye;
private doublc _interest.Rate;
doubie :nterest Formmount_days (dodble amount, 白t daye) (
zeturri _interestRate * amount * days / 365;
i

```

我想把表小利率的＿interestikate 倣移到 AccountType class 去。目前已有数个函数引用广它，EnterestForArourt＿caya（）就是其一。下一少我要在 AccountType 帆建立＿irterestRa天e field 以及相应的访间函数：
```

Class Account ype...
privatee doubie _irteresr.Raree;
void setInteres=Rate (double arg) (
_interestrate = arg;
}
double getIrterestRate || :
return _interestkate;
;

```

这时候我可以编译新的 Account Type class。

现在，我需要让 Account class 中访问＿：oterestRate field 的函数转而使用 AccountType 对象，然后删除 Account class 中師＿incerestrate field。我必须删除 source field，才能保证其访问函数的确次变了操作对象，因为编泽器会帮我指䌺未正确获得修改的䱚数。
```

private doubie _intexestRare:
double interestForAmount_days (doubie amonnt, int days) (
return _type.getInterestRate() * amcurit * days ( 365;
i

```

\section*{范例：使用 Self－Encapsulation（自我封装）}

如果有很多函数已经使用了＿nserestRate field，我应该先运用 Self Encapsulate Field（171）：
```

class Accourt...
privace Acco.rte%ype _type;
private doubie _irterestRate;
double interestForArount_days (double amount, -nt. days) {
return getIntereatRate() * arcunt * days / 365;
}
private vold set|nterestRate (aomole arg) {
_incerest. Rate = arg;
r
private double getIrterestRate () {
recurn _incerest.Rate;
}

```

这杆，在搬移 field 之后，我就只需要修改访问函数（accessors）就行了：
```

doubie interestFordmountarndmays (doubie amonnt, int days) :
return ger.Enteres=Rate() * amount * bays , 365;
f
private void set-ntereszRane (double arg) (
_type.setInterestRate(arg);
}
private double getInterestRate (| ;
return _type.getInterestRate();
}

```

如果以片有必要，我可以修收访间図数（accessors）的用户，让它们使用新对象。
Self Encapsulate Field（171）使我得以保持小步前进。如果哉需要对 class 做许多处理，保持小步前进是有帮助的。特别值得一提的是：首先使用 Self Encapsulate Field（171）使我得以更轻松优用 Move Method（142）将函数搬移到 target class中。如朰待移函数引用了 field 的访问函数（accessors），那么那些引用点是无须修改的。

\section*{7．3 Extract Class（提炼类）}

某个 class 做了应该由两个 classes 做的事。

建立一个新 class，将相关的值域和函数从旧 class 撒移到新 class。


\section*{动机（Motivation）}

你也许师过类似这样的教海：一个 class 应该是一个清楚的抽象（abstract），处理一此明确的责任。但是在实际I作中，class 会不断成长护展。你会仕：这儿扣入 一些功能，在那儿吅入一些数楛。给某个 class 添加－项新责任时，你会觉得不值得为这项责任分离出一个单独的 class c 于是，随着责任不断增加，这个 class 会变得过份复杂。很快，你的class 就会变成 团乱麻。

这样的 class 往往含有大量函数和数据。这样的 class 往往太人而不易理解。此时你需要考否哪些部分可以分离组去，并将它们分离到一个单独的class 中：如果某些数据和某些函数总是一起怀现，如果某些数楛经常同时变化甚至彼此相依，这就表示你应该将它们分离出去，一个有用的测试就是问你白 \(亡\) ，如果你搬移了某些值域和函数，会发生什么事？其他值域和函数是否因此变得无意义？

另一个往往在开发応期出现的信号是 class 的「subtyped 方式」。如果你发现 sabtyping只影响 class 的部分特性，或如果你发现某些特性，「需要以此方式 subtyped। ，某些特性「需要以彼方式 subtyped \(j\) ，这就意味你需要分解原来的class。

作法（Mechanics）
－决定如何分解class 所负责任。
口 建立一个新 class，用以表现从目class 中分离出来的责任。
\(\Rightarrow\) 如果明class 剩下的责任与旧 class 名称不符，为旧 class 易名。

ㅁ 建市「从门 class访问新class，的连接关系（link）。
\(\Rightarrow\) 也论你有可能需要一个双向连接：但是在真正需要它之前，们要建立「从新class通往旧 class」的连接。

口 对与你想搬移的每－个值域，运用 Move Field（146）搬移之。
－每次搬移后，纳泽，测试。
口 使用 Move Method（142）将必要函数搬移到新class。光搬移较低层函数（也就是「被其他函数调用」多于「调用其他函数 \｜者），羊搬移较高目函数。
口每次搬移之后，缲洋，测试。
口 检查，精简每个 class 的接口。
\(\Rightarrow\) 如果你建立起双问连接，检查是否可以将它改为单向连接。
－决定是否记新 class 曝光。如果你的确需要懪光它，决它让：它成为 reference object（夘用型对象）或 immutable value object（不可变之「实俏型对象」）。

\section*{范例（Examples）}

让我们从 个简单的 Person class 开始：
```

class Fersor....
public string getName() :
retur` _`äme;
\jmath
pub=ic Strirg get TelephoneNurber() {
re\urn ("(" + _officeAreaCode + ") " + _off:CeNumbor);
}
Sl.rigg getofficeAreacoded) {
return _officeAreaCode;
}
void setoff:ceareaCodels=ring arg) {
_officeAreaCode = axg;
}
String getofficeNumizer() {
return _officeNumber;
]
voio setofficeNurioer(String arg) ;
_officeNumber - arg;
}
private Strind _name:
privale String _officeAreaCocie:
private String _officeNumber;

```

在这个例子巾，我可以将「与电话号码相关। 的行为分离到一个个独立class 中。首先我要定义一个 TeTephoneNumber class 来表方「电话岇码」这个概念：
```

class TeiephoneNuriber {
;

```

易如反掌！然后，我要建立从 Person 到 TelephoneNumber 的连接：
```

class Person...
private Te`ephoneNumber _officeTelephone =
new TelephoneNumber();

```

现在，我运用 Move Field（146）移动一个值域：
```

class TelepioneNamber {
String getaroaCodo| {
returr: _areacode;
}
void setAreaCode(String arg) {
_areacuce = arg;
}
private suring _areacode;
}
Giass Persorn...
public Strinigy get.Te:ephoneNurioer() {
returr ("{" + getofficeareaCode() + ") " + _officeNumber};
}
String getofficeAreaCode() {
return _officeTelephore.ge:Areacode();
!
void setofficeAreaCode(String arg) {
_office-elephone.setAreacoce (asg);
}

```

然后我可以移动其他值域，并运用 Move Method（142）将相关函数移动到 TelephoneNumber class 中；
```

class Person...
pub:ic String getName(! :
returm name;
}
Pablic String get TeiephoneNumber()!
returr _officejelephone.getTeiephoneNumber();
;
TeiephoneNumber getofficeTelephone() {
returr _officerelephone:
}
prjvate String _na:ne;
private TelephoneNumber _officeTelephone = new TelephoneNumber(!;

```
```

c_oss 'relephoneNumiNer ...
punlic Strirg ge=TelepioneNumber() {
retiurn ("(" + _breaCode + ") " + _rimber);
i
String ge:Areucode\)
retirg _areacode;
void setArcaCode(String arg} {
_areaCode - arg;
}
String gerNumberit {
retu\varkappaг. _rumbez;
}
vo-d serNumber (Sr.ving arg) {
_number = arg;
%
privase string _umber;
priva=e Strimg _areacode;

```

下一步要做的决定是：要个㶳对客户揭示这个新 class：我可以将 Person 中「与电话号码相关」的函数委托（delegating）至 TelephoneNumber，从而完全隐藏这个薪 class；也可以直接将它对用广曝光。我还叮以将它暴露给部分用广（位于同一个 package 中的用户），而隹暴露给其他用户。

如果我选择暴露新 class，我就需要考虑别名（aliasing）带来的危险。如果我暴䈇了TelephoneNumber，而有个田广修收了对象中的＿areaCodo 值域值，我又怎么能知道昵？血几，做出修改的可能不屋直接用户，而是用户的用户的用户。

面对这个问题，我有下列数种选择：
1．允许任何对象修改 TelephoneNumber 对象的任何部分。这就使得 TelephoneNumber 对象成为引用对象（reference object），于是我应该考虑使用 Change Value to Reference（179）。这种情况下，Person 应该是 Telephonenumber 的访问点。

2．不诉任何人「作通过 Person 对象就修改 Telephonenumber对象！。为了达到虽的，我可以将TelephoneNumber 设为不可修改的（immutable），或为它提供一个不可修改的接口（immutable interface）。

3．另一个外法是：先复制一个 te7ephonenumber 对象，然后将复制得到的新对象传道绘用户。但这可能会造成一定程度的迷惑，因为人们会认为他们可以修改 TelephoneNumber 对象值，此外，如果同一个 TeiephoneNumber 对象被传递给多个用户，也可能在用户之间造成别名（aliasing）问题。

Extract Class（149）恩改善并发（concurrent）程亨的 种常用技术，因为它使你可以为提炼后的两个classes 分别加锁（locks）。如米你不需要同时锁定两个对象，你就不必这样做。这方面的更多信息请看 Lea［Lea］， 3.3 芦。

这里也存在乍险性。如果需要确保两个对象被同时锁定，你就面临事务（transaction）问题，需要使用其他类型的共享轱（shared locks），止如 Lea［Lea］ 8.1 节所讨论，这是一个复杂领域，比起一般情况需要更繁重的机制。事务（transaction）很有实
范围。

\section*{7．4 Inline Class（将类内联化）}

你的某个 class 没有做太多事情（没有承担足够责任）。

将 class 的所有特性謸移到另一个 class 中，然后移除原class。
source class（源端）
\begin{tabular}{|c|c|c|c|c|}
\hline Persom & office & Telephone Number & \multirow{4}{*}{} & Person \\
\hline name & \multirow{3}{*}{1} & areaCode & & name \\
\hline \multirow[t]{2}{*}{getTelephoneNumber} & & number & & officeAreaCode officeNumber \\
\hline & & getTTelephoneNumber & & getTelephoneNumber \\
\hline
\end{tabular}

\section*{动机（Motivation）}

Inline Class（154）正好与 Extract Class（149）相反。如果一个 class 不再承担足够责任，不再有单独存在的理由（这通常是图为此前的重构动作移走了这个 class 的 －责任），我就会挑选这 •萎缩class」的最频繁用户（也是个 class），以 Inline Class （154）手法将「萎缩 class．塞进去。

\section*{作法（Mechanics）}

■ 在 absorbing class（合并端的那个 class）身上声明 source class 的 public 协议，并将其中所有函数委托（delegate）至 source class．
\(\Rightarrow\) 如果「以一个独立接口表示 source class 函数」更合适的话，就应该在 inlining 之前先使用 Extract Interface（341）。

■ 修改所有 source class 引用点，改而引用 absorbing class。
\(\Rightarrow\) 将 source class 声明为 private，以斩断 package 之外的所有引用可能。同时㚏修改 source class 的名称，这便可使编译器帮助你捕提到所有对于 source class 的＂dangling references＂（虚悬引周点）。

口编译，测试。
■ 运用 Move Method（142）和 Move Field（146），将 source class 的特吽全部搬移到 absorbing class。
［ 为 source class 举行一个简单的丧礼。

\section*{范例（Example）}

先前（上个重构项）我从 Telephonenumber 提炼出另一个 class，现在我要将它 inlining 塞同到 Person 玄。 开始这两个 classes 是分离的：
```

class Fezson...
public string ge=Name|) !
return _name;
}
pubilc S:ring getTelephoneNurber(|{
return _officeTelephone.getTelephoneNamber!!;
;
TeiephoneNmi>er getOfficeTelephone(| {
return _officeTelephone;
}
private String _mene;
private TelephoreNumber _office?elephone =
new SelephoneNumber(1;
class TelephoneNurber...
public String getTelephoneNumber() {
returm ("(" + _areacoge + ") " + _r)umber!;
j
String getAreaCcde() {
returri _areaCode;
}
void set.AreaCoce(String arg) (
_areaCode - arg;
}
String getNumber() {
returrn _number;
j
void setNumber(String arg) {
_number = arg;
}
private String _muriber;
private String _areaCode:

```

首先我在 Person 中声明 TelephoneNumber 的所有「可见」（public）函数：
```

cl.ass Person...
String getAreaCode() :
return _officeleiephore getAreaCode(}; /, 译位: 请注意其变化
}
void setAreaCode(String arg) [
_office'lelephone.setAreaCode\arg); //译洔: 请注意其变化
}
String getNumber()

```
```

    return _office'relephone.getN.umber(); //诸钞: 请湆意其变化
    )
void setNumber (St-'mg dig! !
_officeSelophonc.setNumber (arg); //译泣:请注意其变化
}

```

现在，我要找出 TelephoneNumber 的所有用户，让它们转而使用 Person 接山。于是下列代码：
```

Ferson martin = new Ferson();
martin.getof[iceTeieghone(), setAreaCode ("7g1";

```

就变成了：
Persor martin＝new Person（i；
martirl．5esAreacode（＂781＂）；
现在，找可以持续使用 Move Method（142）利 Move Field（146），直到 TelephoneNumber 不复存在：

\section*{7．5 Hide Delegate（隐藏「委托关系」）}

㮤川尚接调用其 server object（服务对象）的 delegate class．
在 server 端（荣个 ciass）建立客户所需的所有函数，用以隐藏委托关系（delegation），


\section*{动机（Motivation）}
＂封装：即使不是对象的最关键特征，也是最关键特征之一。「封装」意吸每个对象都应该尽叮能少了解系统的其他部分。如此一来，一一白发牛变化，需要了解这变化的对象就会比较少—这会使变化比较容易进行：

任何学迋对象技术的人都忤道：虽然 Java 允许你将值域吉明为 public．䚰你还是屏该隐藏刏象的值域：随着经验目渐丰富，你会发现，角史苟可以（并值得）封装的东西。
函数，服么客户就必须知晓这一委托对象（delegate object。译泫：即 server object的那个特斾值域）。万一委托关系发牛变化，客户也得相似变化，你可以在 server肠放置一个简单的委托函数（delegating method），将委托关系隐蔵起来，从而 1 ；除这种依隹栍（图7．1）。这么一来即便将米发牛委托关系上的变化，变化将被限制在 server \(4, ~\) 必会波及客户。

\section*{Client}

delegate．method（）

图7．1 简单的委托关系（delegation）

对于某些客户或全部客户，你可能会发现，有必要先使用 Extract Class（149）。一旦你对所有客户都隐藏委托关系（delegation），你就可以将 server 接口中的所有委托都移除。

\section*{作法（Mechanics）}

口 对于每－－个委托关系中的函数，在 server 端建立一个简单的委忱函数 （delegating method）。
－调整客户，令它只调用 server 提供的函数（译注：不得跳过径自调团下耘）。 \(\Rightarrow\) 如果 client（客户）和 server 不在同 个 package，考虑修改委托函数 （delegate method）的访问权限，让 client 得以在 package 之外调开它。
- 每次调整后，编译并测试。
- 如果将来不再有任何客广需要取用图 7.1 的 Delegate（受托类），便可移除 server 中的相关访问函数（accessor for the delegate）。
－编译，测试。
范例（Examples）
本例从两个 classes 开始，代表「人」的 Person 和代表「部门」的 Department：
```

class Person {
Department _department;
public Departmert getDepartment() {
return _department;
}

```
```

    pubiic vozd setDeparrmert(Departrment arg) {
        _departmert. = arg;
    }
    ;
C-css Deparluteri. t
private gtwing chargeroie;
private f'erson miramger;
Oub;|c Devartment (Person marager) (
_manager -̈ ranager;
public Person getManager() (
return _ranager;
}

```

如穼客广希望知道某人的经理是谁，他必须先取得 Department 对象：
```

manager = joln.getDepariment ().getMarager();

```

这样䄪编码就是对密厂揭路了 Department T．作原理，于是客户知道：Department用以造踪「经理」这条信息。如果对穷门隐藏 Department，可以蔵少耦合（coupling）。火了这一月的，我在Person 中建 应 个简单的否托函数：
```

pmbl:c Person getManagem!, {
return _depa=tmert.getManager;);
f

```

现在，我得修改 Person 的所有究 \({ }^{\prime}\) ，il：它们政用新隶数：
```

manager = john.getManager|!;

```

只要完成了对 Department 所有函数的委托关系，并相应修改了 Person 的所有客户，我就可以移除Person 中的访间函数 getDepart teen亡い了。

\section*{7．6 Remove Middle Man（移除中间人）}

某个 class做」过多的简前委托动作（simple delegation）。

\section*{让客户直接调用 delegate（受托类）。}


动机（Motivation）
在：Hide Delegate（157）的「动机」栏，我谈到了「封装 delegated object（受托对象）」的好处。但定这层封装也是要们出代价的，它的代价就是：每当客广要使用 delegate（受托类）的新特性时，你就必须在 server 端添加 个个简单委托函数。随着 delegatc 的特性（功能）愈来愈多，这 过程会让你痛管不已。server 完羊变成了个「中间人」，此时你就应该让客广直接调用delegate。

很难说什么程度的隐藏才是合透的。还好，有了 Hide Delegate（157）和 Remove Middle Man（160），你大可不必操心这个问题，因为你可以在系统运行过程中不断进行调整。随着系统的变化，＂合适的隐藏程度！这个尺度也相应改变。六个月前恰如其分的封装，现今可能就显得笨拙。重构的意义就在丁：你永远不必说对不起—只要把性问题的地方修补好就行了。

\section*{作法（Mechanics）}
－建立 个函数，用以取用 delegate（受托对象）。
口 对丁每个委托函数（delegate method），在 server 中删除该函数，并将「各户对该函数的调用। 替换为「对 delegate（受托对象）的调用」。
－处理每个委托函数后，编译，测试。

\section*{范例（Examples）}
时，Person 将 Department 隐藏起米广：
```

class Persom...
Departren= _departmum.;
puplic Person getrerager (} {
ratur= _deparment.getYaneger(1;
c-ess Depart.reru'...
privete Porson _morager;
pub-ic Department (fersor managoz) {
_menager - marager;
'

```

为了找泪某人的经理，客出代的可能这样写；
```

mamager = johr.getMamager!i;

```

像这样，使用和封装 Department 都很简单。但如果大量函数都这么侐，我就不得不在 Person 之中安惪大量委托行为（delegations）＝这就是移除中间人的时候了，首先在 Person 中建立一个「受托对象（delegate）取得函数 。
```

ciass Person...
pub-ic Departmem: get.vepartmerti) {
rezirn _departaeza;
;

```

然后逐 处理每个委托函数。针对每一个这样的买数，我要找出通过 Person使用的函数，并对它进行修改，使至首先获得受托对象（delegate），然后市接使用之：
```

manager = johm.getDepartrenti).getvarager (i;

```

然后我就可以删除 Person 的 getManageril函数。如果我遗漏了什么，编泽器会告诉我。

为方使起见，我世叮能想要保留－部分委托关系（delegations）。此外我也可能希望对某些客户隐藏㚣托关系，并让另一些田广青接使嗍受托对象。基于这些原因，一些简单的委比关系（以及对应的委托函数）也可能被留在原地。

\section*{7．7 Introduce Foreign Method（引入外加函数）}

你所使用的 server class 需要一个额外函数，但你无法修改这个 class。

在 client class 中建立一个函数，并以一个 server class 实体作为第一引数（argument）。
```

Date newStart = new Date (previousEnd.getYear(),
previousEnd.getMonth(), previousEnd.getDate()+1);

```

```

Date newStart = nextDay (previousEnd);
private static Date nextDay (Date arg) (
return new Date (arg.getYear(),arg.getMonth(),
arg.getDate() + 1);

```

动机（Motivation）
这种事情发生过太多次了：你正在使用一个 class，它真的很好，为你提供了你想要的所有服务。而后，你又需要一项新服务，这个 class 却无法供应。于是你开始咒骂：「为什么不能做这件事？」如果可以修改源码，你便可以自行添加一个新函数；如果不能，你就得在客户端编码，补足你要的那个函数。

如果 client class 只使用这项尘能一次，那么额外编码工作没什么大不了，甚至可能根本不需要原本提供服务的那个 class。然而如果你需要多次使用这个函数，你就得不断重复这些代码。还记得吗，重复的代码是软件万恶之源。这些重复性代码应该被抽出来放进同一个函数中。进行本项重构时，如果你以外加函数实现一项功能，那就是一个明确信号：这个函数原本应该在提供服务的（server）class 中加以实现。

如果你发现自己为一个 server class 建立了大量外加函数，或如果你发现有许多 classes 都需要同样的外加函数，你就不应该再使用本项重构，而应该使用 introduce Local Extension（164）。

但是不要忘记：外加函数终归是权官之计。如果有可能，你仔然愔该将这些函数撽移到它们的理想家匡。如果代码拥有权（code ownership）是个需要考量的问题，就把外加函数交给 server class 的拥有苔，请他帮你在 server class 中实现这个函数。

\section*{作法（Mechanics）}
－在 client class 中建市一个函数，用柬提供你需要的功能：
\(\Rightarrow\) 这个函数仆应该联用 client class 的任何特性：如果它需要－个值，把该值当作参数传给它。

口 以 server class 实体作为该函数的第一个参数。
－将该函数注䊬为：＂外加函数（foreign method），应訨 server class 实现； \(\Rightarrow\) 这么一来，将来如果有机会将外加函数搬移到 server class 中，你便可以轻松找出这些外㺫函数。

\section*{范例（Examples）}

程序中，我需要跨过一个收费周期（billing period）\＆原本代码像这样：
```

Date newStart = new Date (previous\Xind.getYear(),
previousEnd.getMonth(), previousEnog.getDate() - 1!;

```

我可以将赋值运算右侧代祄提炼到一个独立函数中。这个函数就是 Date class 的一个外加函数：
```

Date newStart = rext.Day(previousErci);
private static Date nextDay(Tate arg) {
// foreign method, sholld be on date
returrl new Date (arg.getYea=(i, arg.getMonth(), arg.getDate(1+ -);
l

```

\section*{7．8 Introduce Local Extension（引入本地扩展）}

你所使用的 server class 需要－些额外米数，但你无法修改这个 class

建立一个新class，使它包含这些额外函数。让这个扩展品成为 source class 的 subclass （子类）或 wrapper（外覆类）。


\section*{动机（Motivation）}

很遗情，classes 的作者无法预知未来，他们常常没能为你预先准备一些有用的函数。如果你可以修攻源码，最好的办法就是尚接加入向已需要的函数。但你经常无法修改源码。如果只需要一两个函数，你可以使用 Introduce Foreign Method（162）。保如果你需要的额外函数超过两个，外加函数（foreign methods）就很难控制住＇们了。所以，你需要将这些函数组织在 起，放到一个恰当地方去。要达到这一目的，标准对象技术 subclassing 和 wrapping 是业而易见的外法。这种情况卜我扎 subclass 或 wrapper 称为 local extension（本地打展）。

所谓 local extension，是 \(\cdots\) 个独方的 class，但也是其 extended class 的subtype（译江：这本的 subtype 不同 5 subclass：它和 extended class 并不一定存在严格的粙事关系，只要能够提供 extended class 的所有特性即可）。这意味它提供 original class 的－切特性，同时并额外添加新特性。在任何使用 original class 的地方，你都斦以使用 local extension 取而代之。

使用 local extension（本地扩展）使叙得以坚持「函数和数据虔该被包装在形式良好的业：元内！这一原则。如果你一直把本该放在 extension class 中的代码零教放置于其他 classes 中，最终只会让其他这些 classes 变得过分复先，并使得其中函数难以被复用。

在 subclass 利 wrapper 之间做选择时，我递常首选 subclass，刚为这样的 1作量比较少。制作 subclass 的最大障碮在丁，它必须在对象创建期（object－creation time）实施，如果我吅以接管对象创建刓程，丼当然没问题；但如果你想什对象创建之后再使用 local extension，就有问题了。此外，＂subclassing＂还遮使我必须产生一个 subclass 对象，这种情况下如果有其他对象引用了旧对象，我们就同时有两个对象保存了原数据！如果原数据是不可修敌的（immutable），那也没问题，我可以放心进行拷贝：但如果原数捛允许被修改，问题就来厂，用为这时候间了双包，一个修改动作无法司时改变两份拷以。这时候我就必须败用 wrapper。但使用 wrapper 时，对 local extension 的修敌会波及原物（original），反之亦然。

\section*{作法（Mechanics）}
- 建立 个 extension class，将它作为原物（原类）的 subclass 或 wrapper。
- 在，extension class 中加入转型构选函数（converting constructors）。
\(\Rightarrow\) 所谓「转型构造函数」是指接受原物（onginal）作为参数。如果你来用 subclassing 万案，删么转型构啲函数显该调用适当的 superclass 构造函数：如果你买用 wrapper 方案，那么转型构造屚数应该将它所获得之引数（argument）鴞值给－用以保存委托关系（delegate）」的那个值域。
- 存 extension class 中扣入新特性。
- 恨据需要，将源物（original）替換为扩展物（extension）。

口 将＂钋对原始类（original class）而定义的所有外加函数（foreign methods）」搬移到扩展类（extension）中。

\section*{范例（Examples）}

我将以 Java 1．0．1的 Date class 为例，Java 1．1 已经提供了我想要的功能，但是在它到来之前的那段口子，很多时候我需要扩展 Java 1.0 .1 的 Date class。

第一件待决事项就是使井 subclass 或 wrapper，subclassing 是比较显而易见的办法：
```

ciass re:Date extends Date {
publis nextDay()...
public dayofyear()...

```
wrapper 则需用上委托（delegation）：
```

c!ass mfDate {
private Date _original;

```

\section*{范例：使用 Subclass（子类）}

首先，我要建立一个新的 MfDatesub class 米表示「П期」（译注：＂Mf＂是作者 Martin Fowler 的姓名缩写），并便其成为 Date 的 subclass：
class MfDateSub extends Date
然后，我需要处理，Date 和我的 extension class 久间的不同处。MfDateSub 构造函数需要委托（delegating）给 Date 构造函数：
```

public MfDateSub (String dateString) {
super (dateStrirg);
};

```

现在，找需要加入一个转型构造函数，其参数是一个隶属原类的对象：
```

pumlic MfDateSub (Date ara) {
super (arg.get-ime());
}

```

现在，我可以在 extension class 中添加新特性，并使用 Move Method（142）将所有外加函数（foreign methods）搬移到 extension class。f是，下面的代码：
```

client class...
private gtatic Date nextDay(Date arg)
// foreign method, should be on date
return new Date (arg.getYear(), arg.getMonth(),
arg.getDate() - i);
}

```
经过撽移之后, 就成了:
ciass MfDate...
    Date nextDay() (
            returin new Date (gecYear (), getMonth(), getDate () + 1);
    )

\section*{范例：使用 Wrapper（外䨱类）}

首先卢明一个 wrapping class：
```

class MfDateWrap
pzivate Date _original;
}

```

使用 wrapping 方案时，我对构选函数的设定与先前有所不同。现在的构造挡数将只是执行一个单纯的委托刓作（delegation）：
```

public MfDateWrap (String dateString) {
_original = new Date(dateString);
};

```

而转型构造函数则只是对其 instance 变量赋值而已：
```

pub%1:c MfDatewrap (Date arg) {
_original - arg;
l

```

接下来是 项枯燥乏味的丁作：为原始类的所有函数提供委托函数。我只展示两个函数，其他函数的处理依此类推。
```

public int getyear(; {
returr _origina-.getYear(|;
%
public boolean equals (MfDatevrap arg) !
return (toDate\), equals(arg.toDate()));
}

```

完成这项工作之居，我就可以后使用 Move Method（142）将口期相关行为搬移到新class 中。十是以下代局：
```

client casss...
private static Date nextDay(Date arg) {
\primeforejgn method, stolid be on date
return rew Date {arg.getYear{), arg.getMonth(t,
arg.getDate{}+1};

```
    !

经过搬移之后，就成了：
```

class MËDate...
Dete rextDay() (
return new Date {getYear(),gerMonti(}, getDate() + 1);
}

```

使用 wrappers 有一个特殊问题：㚼何处理；接受原始类之实休为参数。佝啋数？例如：
```

pub-ic boolean after \Sate arg)

```

由于无法改变原始类（original），所以找只能以一种方式使用上述的afeer（）：
```

amrapper.after(aDate! /' can be made to work
aWrapper,aster(anotherwrapper) // car be mace to work
aDate.after(awrapper) ,' will not work

```

这样覆空（overriding）的目的是为了向用户隐藏 wrapper 的存在：这是一个好策略，因为 wrapper 的用户的确不需该关心 wrapper 的存在；的确应该可以同样地对待 wrapper（外覆类）暞 original（原始类）。但是我无法完全隐藏此一信息，因为某些系统所提供的函数（例如 equàs（1）会出问题。你可能会认为：你可以在

MfDatewrap class 中覆写 equals（），像这样：
public boolean equals（Date arg）／／causes problems
但这样做是危险的，因为尽管我达到了自己的目的，Java 系统的其他部分都认为 equals（）符合交换律：如果 a．equals（b）为真，那么b．equals（a）也必为真。违反这一规则将使我遵遇一大堆莫名其妙的错误。要避免这样的進於境地，惟一办法就是修改 Dateclass。但如果我能够修改Date，我又何必进行此项重构？所以，在这种情况下，我只能（必须）向用户暴露（我进行了包装」这一事实。我将以一个新函数来进行日期之间的相等性检查（equality tests）：
public boolean equalsDate（Date arg）
我可以重载 equalsDate（1，让一个重载版本接受 Date 对象，另一个重载版本接受 MfDatewrap 对象。这样我荊不必检查末知对象的型别了：
public boolean equalsDate（MfDatewrap arg）
subclassing 方案中就没有这样的问题，只要我不覆写原函数就行了。但如果我履写了 original class 中的函数，那么寻找函数时，我会被搞得晕头转向。一般来说，我不会在 extension class 中䧿写 original class 的函数，我只会添加新函数。

译注：equality（相等性）是一个很基础的大题目。《Effective Java》 by Joshua Bloch第3章，以及 《Practical Java》）by Peter Haggar 第2章，对此均有很深入的讨论。这两本书对于其他的基础大题目如 Serializable，Comparable，Cloneable，hashCode（）也都有深刻讨论。

\section*{0}

\section*{重新组织数据}

Organizing Data

本章之中，我将讨论数个「能江你更轻松运用数据〕的重构手汰，很多人或许会认为Self Encapsulate Field（171）存点多余，似是关于「对象应该直接访问其中的数据，抑或及该通过访问函数（accessor）米访问」这•问题，争论的声辛从米不曾停 l ：有时候你确实需要访问函数，此时你就可以通过 Self Encapsulate Field（157）得到它们，通常我会选择「肖接访问」方式，区为我发现，只要我想做，仕何时候进行这项電构都是很简单的。

面间对象语言有一个很有用的特征：除了允许使厈伎统语言提倛的简首数拈型则。它们还允许你定义新型别。不过人们往彺需要 段时问才能二惯这种綃程力式。开始你常会使用一个简弟数值米表示某个概念：随萛对系统的深入了解，你叫能会明白，以对象表示这个概念，叮能更合还，Replace Value with Object（175）让你可以将「哑」数据（dumb data）变成会说话的对象（articulate objects）：如果你发现程序中有太多地方需安这－类对象，你也可以使用 Change Value to Reference （179）将它们变成 reference object．

如果你看到一个 array 的行为方式很像一个数括结构，你可以使用 Replace Array with Object（186）地 array 变成对象，从而使这个数挶绎构更清晰地显露出束，什这尺是第 步，当你使用 Move Method（142）为这个新对象加入相的行为吅，真 J．䄪好处才得以体现。

魔法数（magic numbers），也就是带有特殊含义的数学，从来都是个问题，我还清楚认得，开始学习编虽的时候，老师就告诉找不要使用魔法数，㐰它们还是不时出现。因此，只要弄清楚魔法数的用途，我就迅用 Replace Magic Number with Symbolic Constant（204）将它们除掉，以绝片患。

对象之的的关联（links）可以单向，也可以双向，单向关联比较菖单，似有时为了支持一项新功能，你需要以 Change Unidirectional Association to Bidirectional
（197）将它变战双向关栚．Change Bidirectional Association to Unidirectional （200）则恰恰相反：如果你发现不再素要观向关联，可以使用这项重构将它变成单向关联，

我常常㯰到这样的情况：GUI classes 亮然去处理不该它们处理的出务造轧（business logic）。 为了把这些处理业务逻辑的行为移到合适的 domain class 六，你需要在 domain class 中保存这些逻辑的相关数据，护运用 Duplicate Observed Data（189）提供对 GUI 的文持。一般农说，我不呫炊重复的数垫，㐰这是一－个例外，则为这里的重复数据递常是不叮避免的。

面向对象编程（OOP）的关键原则之一就是到装。如果 个class暴露了任何 public数挆，你就应该使用 Encapsulate Field（206）将它宲雅而止派地创装起来。如来被暴露的数据是个样集（collection），你就应该使用 Encapsulate Collection（208），国为群集有其特珠协议。㚼果一整笔记录（record）都被裸路在外，你効単该使用 Replace Record with Data Class（217）．

鉬要特别对待的一种数据是 type code（型别刑）：这是一种特殊数值，用来指出 －与实体所属之型别相关的某些东西1。Type code 通常以枚举（enumeration）形式出现，并目递常以 static final 整数实现之。如果这些 type code 㓮来表现某种倌息，并日不会改变所属 class 的行为，你诃以边用 Replace Type Code with Class （218）将它们替换掉，这项重构会为你提供更好的型别检查，以及一个更好的平台，使你可以在未来更；便地将相关行为添加进去。另一方面，如果class 的行为受到type code 的影响，你就应该尽則能使出 Replace Type Code with Subclasses （223）。如果做不到，就只好使用更复杂（同时也更西话）的 Replace Type Code with State／Strategy（227）．

\section*{8．1 Self Encapsulate Field（自封装值域）}

你南接访问一个值域（field），仙与值域乙间的楀合关系逐渐变得笨拙

为这个值域建立取值／设值函数（getting／setting methods），并且只以这些函数来访问值域。
```

private int _low. _high;
boolean inciudes (int arg) {
return arg >= _low \&\& arg <= _high:
}
F
private int _low, mhigh;
boolean ifreludes (int arg) {
retumn arg >= getLow() \&\& arg <= gethigh();
}
int getuow(} {return _low; ;
int gethigf() {return _high;)

```

\section*{动机（Motivation）}

在「值域访间方式；这个问题上，存在两种截然不同的观点：其中 压认为，在该变量定义所在闲 class 4 ，你应该自井（向接）访问当：多 派认为，即使在这个
 （参见 Auer 在［Auer］p． 413 和 Beck 在［Beck」 L的対论，）
获取数据的途径：它还支持更灵活的数据学理应式，例如lazy initialization（意步是：只有在需要用到杲值时，才对它䘞始化）。
下来说：「啊，这只定个取任囷数」

面临选择时，我总是做阿手准备，通光情况下我会很乐意挍照团队好其他人的意愿来倾。就我白已而高，我比较喜欢先使用；商接访问！有式，南到这种方式给我带来麻烦为止。如果「直接访间」给我带来麻烦，我就会转而使用「间接访问」 万式，重构给了我政变主意的山由。

如果你想访问 superclass 中的一个值域，却义想存 subclass 中将「对这个变量的访问。收为一个计算后的底，这就是最该使用 Self Encapsulate Field（171）的时候。「值域自我封装」只是第 岿。完成自我封装之后，你可以在 subclass 中根据自己的需䨌随意覆＂生取值／设值函数（getting／setting methods）。

\section*{作法（Mechanics）}

口 为 1 待封装值域」建䜣取值／设值米数（getting／setting methods）。
［ 找！该值域的所有引用点，将它们羊部巭换为「对于取值／没值函数的调用」。 \(\Rightarrow\) 如果打用点是「㨁取」俏域俏，就将它替換为「调用取值函数」；如果引用点是－设定」值域值，就将它巭损为「调用设值函数」。 \(\Rightarrow\) 你可以斩时为该俏域收名，让编译器沶助你杰找引用点。
- 将该值域声明为 private。
- 复杰，确保找出所有引用点。

■ 编详，测试。

\section*{范例（Example）}

卜面这个例子看上去有点过分简单，不过，嘿，起矽它写起来很快：
```

class IntRamge {
orivate int _low, _high;
boolean includes (int azg) {
returr arg >= _10w \&E arg <= _high;
}
woid grow(irl factor) ;
_figh = _high * \#̈actor;
;

```
```

Trumerge {1nt -ow, int righl {
_7OW - LOw;
_high = higl:;
}

```

为了扵装＿Iow 和＿high 这两个值域，我先定义「取俏／设伯函数」（如出此前没有定义的话），并使用它倠 \(=\)
```

class IntRamgc {
boo_ee: lacl loes innt erg! \
getmre ara >- getLow() \&\& arg a= gethign(!;
vola growilml [actow} {
setH:gh (ee:High|) * Factor;;
:
p未_vale -n: _low, _hígh;
inl. ge: Eow! i
return _low;
}
int geteigh |) {
retu_r. _hagr:
}
void setLcw(in:- arg) ;
_Low = arg;
void se:H.gh(irt arg) {
_Nioh - erg;
:

```

使用本顶亘构时，你必须小心对待「伍构違函数中使用设值函数」的情況。一般说来，设值函数被认为应该有：刏象创建后」才使用。所以䘞始化过程中缡行为有叮能与设值娥数的行为不同。这种情况卜，我也许在构造函数中直接访问值域，要不就是建立另一个独立的初始化函数：
```

Int.Range (irt -ow, int nigig) {
iniria]!ze (low, high);
pzivate voici Enitia-i%e |int low, int high; {
_low = 10w;
_high = higl:;
}

```

一旦你拥有 \(\cdots\) 个 subclass，上述所有动作的价值就体现出来了。如下所示：
```

c.ass Cappedrange extends Ir.t.Range {
CappedRange (int low, Ent nigh, irt cap) {
super (Iow, hign);
_cap = cap;
I
private int _cap;
int getCap() {
return _cap;
}
irt getHzgh() {
return Math.min(supex.getHign(), getCap(1);
}
}

```

规在，我可以在 Cappedrange class 中覆出 getHigh I ，从而加入对cap 的考虑，而不必修改 IntRange class 的任何行为，

\section*{8．2 Replace Data Value with Object（以对象取代数据值）}

你有 笔数据项（data item），需要额外的数据和行为。

将这笔数据项变成一个对象。


动机（Motivation）
开发初期，你鿉征决定以简单的数据项（dala ilem）表示简单的行为。但是，随着开发的进行，你可能会发现，这些简单数楛项不再那么简并了，比如说，一开始你可能会用 个字奪韦来表示「电话枈码，枇念，但是随后你就会发坝，电话号码需要「格式化う，「抽取区号：之类的特外行为，如果这样的数据项只有 一一个，你还可以把相关柬数放进数据项所属的对象里头；但是 Duplicate Code 责味和 Feature Envy 息味很快就会从代码中散发出米。当这些突味井始出现，你就应该将数据值 （data value）变成对象（object）

\section*{作法（Mechanics）}
－为「待替换数值」新建一个 class，在其中声明一个 fintal 值域．其型别和 source class 中的－待替换数值」型别 样。然后位新class 中加入这个值域的取值函数（getter），再开 1 ——个「接受此值域为参数」利构造函数。
\(\square\) 编译。
- 将 source class 中的 「待替换数淔值域｜的型别改为 F－述的新建 class，
- 修收 source class 中此一值域例取值函数（getter），令它调用新建 class 的取值函数。
－如果 source class 构歨㘢数中提及这个 1 行替换值域。（多斗是赋值动作），我们就修改构造函数，令它改用新 class 的枟造函数来对值域进行陚值动作。

■ 修改 source class 1 \({ }^{\prime}\) 待替换值域；的设化函数（setter），令它为新 class 创建一个实体。

■ 编译，测试。
－现在，你有可能需要对新 class 使井 Change Value to Reference（179）n

\section*{范例（Example）}

下面有一个代表 \｜定单」的 Order class，其中以一个学符車记录起羊客户。现化，我杀坥改以一个对象来表示客户信息，这样我就有充裕的弹州保存客广地仩，信用等级等等信息，世得以安置这些信息的操作行为：order class 最初如卜：
```

class Order...
Diblic Orde= (Strirg custome=) {
_custoncr - cls:omer:
}
pubiic String getCustonemr(! {
return _oustoner;
}
public void selcastomer(Str'rg erg) {
_customer = arg;
j
private String _cusioner;

```

Order class 的客户代鸭口能像下酣这枰：
```

privale static int numberofordersfortco.1ection orders,
String customery ;
int. resuit = 0;
Lterator iter = orders.itorator();
while (iter.haskext()) !
Ordex each = (Order; Eter,next(1;
if (cach.getCistomer(!.equa%s(custoner)) regitit+;
}
returr resul:;
}

```
音一个 final 值域，用以保仔一个字符事，这是 order class 目前所使用的。我将这个新值域命名为＿name，因为这个字符串的祘途就是记录客户名称，此外我还要为这个字符串槛上取值函数（getter）和构造雨数（constructor）。
```

clase Cusboner {
public Customer Is_ring rame)
_rame = mlame;
}

```
```

public String ge:Namel!
return _narie;
j
privadc fimal s-ring name;

```

现位，我要将 Order 中的＿rastcmer 值域的型别修改为 Customer：开修改所有力用此 值域的函数，让它们恰当地改而踊 Customer 卖体，其中取值毞数和构造困数的修改都很简羊；至于设值函数（setter），我计它创建－份 Customer实体，
```

Class Order...
pubaic Order (Strirg custorer) i , constwncor
_custorei = rew custome*(custorerl;
}
puolin slöng getolstomer!i { , getter
ceturn _custoner.getivame();
j
mrivate Cuslomer _custome";
volic vo\&i seclustomoristring a_ol ! \settor
_cuslomer = new Customer(arg';
}

```

设值函数需肾创建 你 Customer 实体，这足因为以前的学符出是个实值刏象 （value object），所以坝在的 Customer 对象也应该是个买值对象，这也就意味每个 Order 对象都包而白亡的 一个 customer 对象。注意这样一条规则：实值对象应该
许我会想让 customer 对象成为引用对象（reference object），㐰那是品一项重沟丁法的责任。现在我可以编泽并測试了。

我需要观察 Order class 中的＿cus comer 值域的操作函数，䒬作出一此修收，伎它西好地反映肘修改后䄪新形势。对f取值函数，找会使用 Rename Method（273）攻变其多称，让它更清渐地表示，它所返问的是消费考名称，面不是个 Customer对象。
```

puolig grrimg getCas.omerNarel! {
return _c.etomer.get Name(' ';
;

```

与卜构造网数和设伹函数，我就不必修改其签者（signature）了，但参数名称得改：
```

pubiic Oraer (Strinc customerNan'el (
_clstomer - rew Cistomer(clestomerNane);
f
pubise voic setCust oner(s.ring ciscomerName} {
_owsomer - new Customev(custormer Name);
}

```

后继的其他重构也许会让我添加新闪，「接受恠有 Customer 对象作为参数」的榪造函数和设值函数。

本次重构到此为止。但是，这个案例和其他很多案例一样，还需要 一个红续步骤。如果想在 Customer 4 加入信用等级，地址之类的其他信息，现在还做不到，则为日前的 Customer 还是被作为灾值对象（value object）来对待，每个 order 对象都掤有自己的Customer 对象。为了给 Customer class 加上信用等级，地址之类的属性，我必须运用 Change Value to Reference（179），这么－来属于司一密户的所有 Order 对象就可以共享同 个 Customer 对象。马上你就可以看到这个例子。

\section*{8．3 Change Value to Reference（将实值对象改为引用对象）}

你隹一个 class，衍生出许多相等实体（equal instances），你希望将它们替换为单对象。

将这个 value object（实值对象）变成一个 reference object（引用对象）


\section*{动机（Motivation）}

在许多系统中，你都可以对对象做一个有用的分类：reference object 和 value objects。前者就像＂客广；「帐户」这样的乐西，每个对象都代表真实世界中的个穻物，你可以有接以相等操作得（一－，用来检验同一性，identity）检查两个对象是否相等。后者则是像「口期，「钱」这样的东西，它们完全由其所含的数括值来定义，你并不化意副本的存在：系统中或许存在成户上下个内容为＂ \(1 / 1 / 2000\)＂的 ｜［］期，对象。当然，你也掣要知道两个 value objects 是古相等，所以你需要覆写 equals！（以及 hashcode（））

要化 reference object 和 value object 之间做选择有时并不容易。有时侯，你会从一个简单的 value object 开始，在其中保存少昂不可修改的数据，而后，你可能会希望给这个对象加入一些可修改数据，亣确保对任何一个对象的修改都能影响到所方引用此一列象的地方，这时候你就需要将这个对象变成一个 reference object，

作法（Mechanics）
- 使用 Replace Constructor with Factory Method（304）。
- 编译，测试
－决定出什么对象负茨提倛访间新对象的途佺。
\(\Rightarrow\) 可能是个静态勇典（static dictionary）或一个注朋对象（registry object）。
\(\Rightarrow\) 你也可以使用多个对象作为新对象的访问点（access point）。
－决定这此 reference object 应该预先创建好，或是度该动态创建。
\(\Rightarrow\) 如果这些 reference object 是预先创建奵的，们你必须从内存中将它们读取出来，排么就得确保它们化被需要的时侯能够被及时成载。
－修改 factory method5，令它返回 reference object，
\(\Rightarrow\) 如果对象是预先创建好的，你就需要专虑：力 有人索求一个其实并不仔侯的对象，要如何处理锴误？
\(\Rightarrow\) 你可能希望对 factory method使用 Rename Method（273），使其传达这样的信息：它返同的是一个既存刏象。
－编译，测试
范例（Example）
在 Replace Data Value with Object（175）一节中，我留下了 个重构后的利序，本节范例就从它开始，我们值下列的 Customer class：
```

class Customer :
public Cus:omer (S=ring name) :
_name = name;
}
public string getramel) :
returr. _rare;
}
private finà String _name:
}

```

它被以下的 order class 使用：
```

class Orcer...
Qub]ic Order (String customerName) {
_custoner - new Customer(customarNarle);

```

\footnotetext{
5详社：此处之 factory method 不等间 T GoF 在《Design Patterns》放中提頻的 Factory Method，为避免混滼，读学应该将此处的 factory method 理解为＂Creational Method＂，亦即厂用以创建某种实体 的函数，这个概念创含 GoF 的 Factory Method，而又比 Factory Method意义广泛。
}
```

}
public void setCus⿱omer(Slorimg muslomerName) :
_custorer = new Custoner(custonerName);
}
voblic String getCustomervame()
returg _customer.gervon,e();
prowate Customer _cuslone:;

```

此外，记有一此他码也会使戍 Customer 对家：
```

orivase stasic irt numberOfordergFor(col.ection orderg,
String clustoner') {
in:. resulz = 0;
"terazor -ter - uzders.itewalor();
while (itco.rasvext()) {
Order each = Orderi iter.nex:(l;
if {each.getcustomerNsme{|, equals(oustomer!) resolt++;
!
relumar result;
}

```

到目前为I，Customer 对象还是 value object，就算多份定单属于同 客尸，伦笛个 order 对象还是拥有各自的 Customer 对象。我希望故变这一现状，健得一旦同
 Customer 对象。本例中这就意味：每 一个客户名称只该对应一－个 Customer 对象。

H先我使用 Replace Constructor with Factory Method（304），这样，我就可以控制 Customer 对象的创建过程，这在以届会是非常重要的。我在Customer class 的定义这个 factory method：
```

Giess customer :
public st.atic customer create Isarimce namey i
relurr new Custonew(rarno);
)

```

然后我把「对构造函数的调用」替脃成「对 factory method的调用」；
```

clgss Order {
pub.ic Order (sl.ryd clatomert {
_customer - Customer.create(cusromer);
}

```

然后我再把构造函数声明为 private；
```

Ciass Custone: :
private Clsiomer (St.ring amme) (;
_rame = name:
\vdots

```

现在，我必须决起如何访问 Customer 对象。我比较喜欢通过另一个对象（例如 Order class 中的一个值域）来访间它。化是本例并没有这样 个明显的值域可用与访问 Customer 对象。在这种情况下，我通常会创建－个注册（登录）对象，作为访问点。为了简化哉们们例了，我扎 Customer 对象保存存 Customer class 的一个 static 倩域中，订 Customer class 作为汸问点：
```

private static Dictionary _instances = new Hashtable();

```

然后我得决定：应该在接到请求时创建新的 Customer 对象，还是应该预先将它们创建奴。这里我选择后者：化应用程序的启动代码（start－up code）中，我先把需要使用的 Customer 对象加载穻当。这些对象可能来自数据库，也可能来自文件。为求简单起见，我在代码中明确生成这些对象。反正以后找总是可以使用 Substitute Algorithm（139）来改变它们的创建方式。
```

class Clstomer...
static void loadCustomers(i {
new Gustomer ("Jemor. Car Eire").store();
new Customer ("Associated CoEfee Machines"}.store\);
new Customer ("E:lston Gasworks").s=ore(1;
}
privace void stove() {
_instances.put(this.getName(), :his);
i

```

现在，我要修改 factory method，让它返叫预先创建好的 Customer 对象：
```

pub?ic static Cugtorer crease (String name) {
retrrn (Custoner" _instances.ge:(name);
}

```

H于 create（总是返让既有的 Customer 对象，所以我应该使用 Rename Method （273）修收这个 factory method 的名称，以便强调（说明）这一点。
```

class Customer...
public static Cus:oner getNamed (Sr.ring name) ;
return (Customer) _instances.get (ramel;
}

```

\section*{8．4 Change Reference to Value（将引用对象改为实值对象）}

你有一个 reference object（引朋对象），很小且不可变（immutable），Ifl且不易管理。将它变成一个 value object（实值対象）。


\section*{动机（Motivation）}

止如找在 Change Value to Reference（179）中所说，贯在 reference object 和value object 之间做选择，有时并仆客易。作出选择后，你常会需要－条回头路

如果 reference object 开始变得难以使用，也许你就应该将它改为 value object． reference object 必须被某种方式控制，你总是必须向其控制者请求适当的reference object 它们可能造成内有区域之间措综复先的关职。在分布系统和并发系统巾，不可变的 value object 特别有用，状为倷尤须考底它们的同步问题，
value object 者 一个非常重要的特性：它们倘该是不矿变的（immutable），无论何时只要你调用同 对象的同 一个查㘬函数，你都应该得到同样结果。如米保评了＂这点，就可以放心地以多个对象表示相同李物（same thing）。如果 value object 是可变的（mutable），你就必须确保你对某 对象的修政会白动更新其他－代表相司孚物」的其他对象，这太痛苦广，与其如此还不如把它变成 reference object

这里有必要澄清一ト「不可变（immutable）！的意思。如果你以 Money class 表小 \({ }^{(1)}\) 伐！的慨念，其中在「可种」和「金㬵」两条信息，那么 Money 对象通常是一个不可变的 value object。这所非意味你的薪资不能政变，而是总味：如朱要呚变你的薪资，你需要使用另一个崭新的 Money 对象来取代现有的 Money 对象，而不是在现有的 Money 对象卜修改，你和 Money 对象之间的肉系可以改变，但 Money 对象自身不能改变。

译注：《Practical Java》 by Peter Haggar 算 6 章对予 mutable／mmutable 有深入讨论。

\section*{作法（Mechanics）}
－检李重构对象是否为 immutable（不可变）对象，或是令可修改为不可变对象，
\(\Rightarrow\) 如果该对象日前还化是 immutable，就伐用 Remove Setting Method （300），自到它成为 immutable 为i：
\(\Rightarrow\) 如米元法将该对象修战为 immutable，就放弃使用本项重构：
－湕辛 eguals（l利 hashCode！）：
口 编译，测试。
口 考虑是否可以删除 factory method，川将构造函数声朋为 public。

\section*{范例（Example）}
il我们从一个表示「货雨稞类」的 Currency class 开始：
```

class Currency...
pr'vate Srring code:
mub-ic Strirg ge:code() ;
:eturn _rode;
)
private Cumrency (suring code} {
_code = code;
}

```

这个 class 所做的就是保存并逗回一个货河种类代捣。它是 个 reference object，所以如果要得到它的一份卖体，必多这么做：
```

Currcrey usd = Currency.get("पGD");

```

Currency class 维护一个实体链表（list of instances）；我不能直接使用构造函数创建实体，因为 Currency 构造函数是 private－
```

mew Currency ("USD").equa-smew Curzmoy("JGD")) ( retimms fa-so

```

要把一个 reference object 变成 value object，关键䢵作是；检府它是否为 immutable （不可变）。如褁不是，我就不能使开本项重构，因为 mutable（可变们）value object会造成令人苦恼的别名现象（aliasing），

佂这里，Currency对象是不可变的，所以下 步就是为它定义 equa，all：
```

publ:c boolear equals(Objec: arg) :
if (! {arg instanceof Currency!) retum false;
Gurrency o.ker - (Currency) arg;
return (_coae.equals{other._code));
}

```

如果我定义 equals（），我必须同则定义 hashCude（1）实现 hashcode（）有个简单办法：读取 equals 使用的所付值域的 hash codes，然历対它们进行 bitwise xor （ ）操作。本例中这很窰易实现，囚为 equais（！只使用了一•个俏域：
```

gublic int hashcoce() :
returm _code. hashcode();
;

```

完成这两个函数居，我可以编译并测试，这两个函数的修改必须同时进行，否则倚赖hashing 的任何群集对象（collections，例如 Hashtable，HashSet 和 Hashmap）叮能会产生意外行为。

现在，我想创建多少个等值的 Currency 对象就创建多少个。我还可以把构造函数声明为 public，直接以构造函数获敌 Currency 实体，从而去掉Currency class 中的factory method 和「控制实体创建」阶行为：


\section*{8．5 Replace Array with Object（以对象取代数组）}

你有一个数组（array），其中的无素各白代表不同的东西。

以对象替换数组，对于数组中的每个元素，以一个值域表示之，
```

String[] row = new String[3];
row [0] = "Liverpool";
row [1] = "15";

```
\(\sqrt{6}\)
Performance row＝mew Perifomance（）；
row．setkeme（＂Liverpool＂）：
Iow．setwins（＂15＂）：

\section*{动机（Motivation）}

数组（array）是一种常见的用以组织数据的结构体。不过，＇它们应该只用于＂以某种顺序芥纳一组相似对象｜。有时候你会发现，一个数组容纳了数种不司对象，这
的约定。对象就不同了，你叮以运用俏域名称和函数名称来传达这样的信息，闪比你无需死记它，也无需倚赖注䉽。而且如果使用对象，你还可以将信息封装起来，并使用 Move Method（142）为它加上相关行为

\section*{作法（Mechanics）}
－新建一个个 class 表示数组所示信息，并在该class 中以一个 public 值域保仔原先的数组。

口修效数组的所有用户，让它们改肘新建的class 实体，
－编译，测试。
口 逐 为数组儿索添加取值／设值函数（getters／setters）。根拱元紊姰用途，为这些访问函数命名。修改窝户端代矿，让主们通䇃访间函数取用数组内的元素。每次修收后，编译并测试。

口 当所有「对数组的㚗接访间，都被取代为「对访问函数的调出，应，将class之中保存该数组的值域声朋为 private。
－编详，
口 对于•数组内的每一个元素，在新 class 中创建一个型别相当的值域；修改该元索的访杊函数，令家收用上述的新建值域，
－每修改一个元素，编㶦方测试。
\(\square\) 数组的所有几索都在对应的class 内有了相应值域之后，删除该数组。

\section*{范例（Example）}

我们的范例从 个数组不始．其巾有三个元系，伤别保存一支球队的名称，获胜场次利庆利场次。这个数组的声朋叮能像这样：
```

Str.ne`] row - _ew Strirg[3;

```

客广端代码可能像这样：
```

row l0. = "Tiverpool";
row [1. = "15";
Saring rame = Low[0];
int wirs = Intoger.parseTrt(rowl1.);

```

为了将数组变成对象，找首先建立一个对应的 class：
class Performance \｛）
然后为它声明‥个 public 值域，用以保化原先数组。（我知道 public 值域十恶不赦，请放心，稍后我便让它改雅归堅」）
```

public Stringi; data = new Suring[3!;

```

现在，我要找到创建和访问数组的地 \(j\) 。在创建地点，我将它巭换为卜列代码：

\section*{Performance row－new Performance（）；}

对于数组使用地点，我将它替换为以下代码：
```

ZCW._data [0] = "Liverpool";
row._data [1- = "L5";
Strirg name - vow._data.0];
ir_t wirs - l:!egter,pdrselnt (row._data:1]);

```

然后我要遂一为数组元素加上份意义的取值／设值暕数（getters／setters）。前先从「球队行称：开始：
```

class Performance...
puslic string getNamee(} {
return _data[0];

```
```

}
pubice vo-d sotNeme(Stri"g axgl
_*ata[0! = arg;

```

然片修收 row 对象的用户，让他们饮用 \｜取值／设值函数」来访问球队名称：
```

row.getName("Liverpool");
row._Gata :-] = "-5";
Strin.g zame - row.getName();
irit wins - 「r.teger.porseJ:n.irow._da:.a[1]।;

```

第一个元索也如法炮制，为了简单起见，我还可以把数据型别的转换也封装起来：
```

clags Performance...
pub:ic it.t ge:Wims() {
ked.arn Tnteger.parseTr:(_data[al);
public void setwinslString arg) {
_data._1] - arg;
}
...
client code...
row.setNane("Lirerpocl");
row.setWins("15");
String name - row.getName(l;
sme wins = row.getwins();

```

处理完所有无素之原，我就可以将保存核数组的值域声明为 private了。
```

privace Gt=ing:l _data - new Sl.rirg[.];

```

现在，本次重构最重要的部分（接日修改）已经完成，但是＂将对象内的数组替换徖」的过程也同样重要。我可以针对每个数红元素，在class 内建立一个型别相当的值域，然后修敌该数组元素的访间函数，令宣直接访间新建值域，从而完全摆脱对数组元索的依颗。
```

Class Performance..,
Qublic Strirg ge:Name() {
zetlron _name;
j
pubiic void getNamelstrirg arg) :
_name - arg;
}
p-ivate S:ring _name;

```

对数组中的每一个元素都如法炮制。全部处理完毕后，我就可以将数组从我的 Performance class 中刚掉了。

\section*{8．6 Duplicate Observed Data（复制「被监扮数据」）}
（译汸：本节夫量体留 domain，presentation，event，getter／setter，observed 等孜眼。所谓 presentation class．用以处理＂数据表现形式」；所谓domain class，用以处㘫业务逻辑。）

你作一此 domain data 置身于 GUI 控做中，而 domain method 需要访问之。
将该笔数据拷贝到一个 domain object 中。建立一个 Observer 模式，用以对 domain object 和 GUI object 内的重复数据进行同步控制（sync．）。


\section*{动机（Motivation）}
的代码分开。之所以这棌做，原因有以下几点：（1）你可能需要使用数个不同的用
 （2）与GUI 隔离之店，domain objects的维护和演化都会更容易：你甚至可以让不同的开发者负责不同部分的开发。

尽管你回以轻松地将「行为，划分到不同部位，｜数括」却往往作能如此。问 笔
 （Model－View－Controller）模式出现広，用）「界面杫架都使用多层系统（multitiered system）来㮛供某种机制，使你不但的以提供这类数据，方保持它们同步（sync）。

如果你遇到的式码是以双层（two－liered）方式历发，业务逻辑（business logic）被内苌了•用户界面（UI）之中，你就有必要将行为分离出来。其中的志要工作就是函

数的分解和楥移。保数据就不同了：你不能仅仪只是移动数据，你必须将它复制到新建部位中，并提供供应的司步机制。

\section*{作法（Mechanics）（译注：建议搭配范例阅读）}
\(\square\) 修改 presentation class，使其成为 domain class 的 Observer［GoF］。 \(\Rightarrow\) 如果尚末有 domain class，就貄立 个。 \(\Rightarrow\) 如枼没有「从 presentation class 到domain class」的关联吽：（link），就将 domain class 保有于 presentation class 的一个值域中。
- 针对 GUI class 内的 domain data，使用 Self Encapsulate Field（171）。
- 编译，测试。

口在事作处埋函数（event hander）中㤈上对设值米数（setter）的调用，以「直接访间房式（㶦注：亦即自接调周组件提供的相关函数）更新 GUI 组件。
新为 domain data 的当前值。当然这其实没有必愛，你只不过是拿它的位设定它自己。但是这样使用 setter，便是允评其中的任何动作得以下＂日辰被执行起米，这是这一步洂的意义所在。
\(\Rightarrow\) 进行这个改变时。对于组件，你要优用取值图数（getter），应该采取「古接取用」方式（译注：亦即肖接调用 GUI 组件所提供的函数），因为稍原找们将修改取值函数（getter），使其从 domain object（而非 GUI 组件）取俏，设值函数（setter）也将遭受类似修改 \(\Rightarrow\) 确保测试代俋能够触发新添加的事件处理（event handing）机制。
－编译，测试。
ㅁ 在 domain class 中定义数据及其相关访间㘢数（accessors）。
\(\Rightarrow\) 确保 domain class 中的设值函数（setter）能够触发 Observer 模式的通报机㑬（notify mechanism）。
\(\Rightarrow\) 对于被炠察（被监视）的数拱，在 domain class 中使用「兮 presentation class 所用的相闰型别」（通常是字符串）来保存。后续重构中你可以自由心呚变这个数据型別。
－修改 presentation class 中的访问函数（accessors），将它们䦕操作对象改为 domain object（而非 GUI 组件）。
－修改 observer（译注：亦即 presentation class）的update（），使其从相应的domain object 中将所需数据拷贝给 GU 组件。

口 编译，测试。

\section*{范例（Example）}

我们的范例从图8．1 所示窗口开始。其行为非常简单：当用户修改文本框中的数值，另两个文本柾就会自动更新。如果你修改 Start 或 End，length 就会自动成为两者计算所得的长度；如果你修改 length，End 就会随之变动。

一开始，所有函数都放在 Intervalwindow class 中。所有文本框都能够响应「失去键盘焦点」（loss of focus）这一事件。
```

public class IntervalWindow extends Frame...
java.awt.TextField _startField;
java.awt,TexcField _endField;
java.awt.TextField _lengthField;
class SymFocus extends java.awt.event.FocusAdapter
{
public void focusLost (java.awt.event, Focusevent event)
{
Object object = event.getSource\,;
// 译汸: 伎测到哪一一个文本枉失去键盘焦点,就调用其 event-handler.
if {object == _startField)
StartField_FocusIUpl(event);
else if (object == _endField)
Endrield_FocusLost(event);
else if (object == _lengthField)
LengthField_FocusLost (event);
}
}

```


图8．1 一个简单的 GUI 窗口
本烃的处理也类似。串件处理函数人致如卜：


```

        _s'ar-Fieiz.se= lext ("0");
    Cd_cu-土ateLengta();
    ]

```

```

    it iigNot-ntoger(_endFiend,get-exl()!i
        _endFieid, set-ext ("0");
    caLcula=oLG`gtr::;
    }

```

```

    i f. {gvormmeger (_- engthFisid.get-ext {,})
        _] erncthfield. screvext.("0");
    calculateErid();
    ;

```

你世许会合怪，为仆么我这样头现 个窗口呢？凶为在我的 IDE 集成开发环境 （Cafe）中，这是最简単的方式。

如果文本框内的字符中无法转换为一个整数，那么该文本従的内容将变成 \(0_{0}\) 而原，调用柤关计算咏数：
```

void calcalate-ength!l ;
try {
znt sterl - LItegon.persein= {_sterlfield.getTex:|l;
!nt erd - In'eger.varseJnl (_endFicld.get'lext(b);
int length = end - s:ar=;
_lengthFie_d.actTexi (String.vaiweof(lerg..hal);
} catob (Numerformatexcootiorm e) ;
throw new kunt 'meExceptior, "Unexpected Number Formal Error");
;
}
vcid calculatefrnd{) {
Lry ;
int starr - Inceger.parseTat,_s=arrFieid.ge--ext.();;
in: iergah = Tnteger.pargeIn=(_loncthFiflo.gesText.));
int end = stazt + lergth;
endField.setlext(Strirg.val_eDf(end) i;
} colch (Nambe*Formatexception e) {
throw new Runt imeFxcoption ("Unoxpocted N-mber Format Elror");
|
;

```

我的仟务就是将非视觉性的计算知辒从 GU1 中分离出来。莽本上这就意味将 caiculateLeng：h（）和 calculatetnd）移到一个独立的domain class 去。为了这

一日的，我需要能够在不引用（指涉，referring）窗山类的前提下取井Start，End和 length 二个文本框的值 c 惟 外法就是将这些数据复制剑 domain class 巾，并保持与 GUI class 数括问步，这就是 Duplicate Observed Data（189）的佂务n

截至月前我达没有一个 domain class，所以我着手建市一个：
```

class Irtervai extercs Obserrable {}

```

IntervalWindow class 需要业此斩新的 domain class 建要－个关联：
```

private -ncerval _swbjecs;

```

然后，我需要合埋地初始化 ．．suctect．值域，亣把 Intervalwindow class 变成 Interval class 的 个 Observer。这很简单，只需把下列代码放进 Intervalwindow构造図数中就可以了：
```

_subjoct. = new Innerval(|;
_subject,acdobserver(thise);
update{_subject., r.u\:!;

```

是在 java．util．observer 接П中声明的，烟此我必须让 IntervaiWindow class实现这一一接口：
```

pubic class Intervaimindow extends Frare implemexts Obsemyew

```

然反我还需要为 Intervalwindow class 建市一个：1pdate（1。此刻峨先令它为空：
```

priblic voig apdateiObccrmabie obsorved, onject a=gl {
}

```

现在我可以编评并测试了，到日前为止我还没有做出任何真止的修收。听间，小心快得万年船。

接下来我把注意力转移到文本桓。 如往常我每次只改动一点点。为了卖责一下我的英侹能 \(力\) ，我从 End 文本桂开始，第一件要做的事就是实施 Self Encapsulate Field （171），文本框的更新是通过 getText（1）相set＇Iext（1）两函数实现的。因此我所建立的汸问函数（accessors）需要调用这两个函数：
```

, 怿注: class Interve-nincow...
Gt:ing gel Era| {
return _evdriolo,getzoxl!);
;
void setErid (swririg arg) {
_endFie1d. ge:Text (arg);
j

```

```

void calcu=atelergt}.() {
try {
int star= = InLeger,parsoInt(_star-Fieid.getTexl(|);
int end = Tnl eger.parseInt(getEnd(i);
int length = end - start;
_lengthg'eld.settex:(String.valueof(length)!;
} catch (Numerワormataxception e) {
throw new RuntimeException ("Unexpected Number Format Error");
}
*
void calcuiateFrd() {
try {
int start - In`eger.parseInt (_star=Fie_d.getText());
int length = Integer.parseInc(_lengtrimeld.getText());
int end - start + lergth;
setEnd(Strirg.val:1e0f(end) :
} catch (NumberFomma:Excep:Zon e) (
throw new RuntimeFxception("Unexpected Number Format Error");
}
;
void EndField_FocusLost(java,awt.event.FocusEvert event.) {
iE (isNotTrteger(getEnd()))
getEnd("0");
calculateLengta|;
}

```

这是 Self Encapsulate Field（171）的标准过程。然而当你处理 GUI class 时，情况还更夏杂些：用广叮以南接（通过 GUI）修改文本框内容，代必调出 serEnd（因此我需要在 GUI class 的事件处理函数中加上対 se：Endd的调用。这个动作把 End 文本栓设定为其当煎值。当然，这没带来什么影响，但是通过这样的方式：我们可以确保用）的输入的确足通过设值函数（setter）进行的：
```

void ErdField_FocusLost(java.awt.event.FocusFvem- event)
getEnd(_endField.getText()); ;/译钞:沛意以下对此行的讨论
if (isNotTritfger(getEnd()))
setEnd("0");
calomaateLength();
}

```

上述调用动作中，我并没六使用 上．页的 getExd（）取得 End 文本椎当前内容，而是市接取用该文体枉。 之所以伩样橵足因为，随后的重构将使上一页的 getEnd（）从 domain object（而非文本框）身上取值。那时如果这里用的是 getEnd（）函数，每当用户修改文本框内容，这里就会将文本框义改回原俏。所以我必须使用「高接访问文本框」的方式获取当前值。现在战叮以编译并測试值域封装后的行为了。

现在，在 domain class 中加入＿end 值域：
```

ciass Iruterval...
private String _erda - "0";

```

在这里，我给它的初值和 GUI class 给它的初值是 样的。然后我再加入取值／设值函数（getter／setter）：
```

class Interva7...
String gerEnd()
rotur=1 _end;
:
voic}\mathrm{ selEnd (String arg) ;
_end = arg;
getCharlgeal);
notifyohservers(!; /!泽注: notificarion code
;

```

H于使用了＂Observer 模式，我必须在设值函数（setter）中加上「发出通告」动作 （即所谓 notification code），我扎＿end 声明为一个字符串，而不是 个看似更合理的僌数，这是以为我希望将修改量减至最少，将来成功复制数据完米房，我可以自由自在地于domain class 内部把＿end 声明为整数。

现在：我可以再编译并测试 次。我希望通过所们这些预备工作，将下自这个较为揀手的重构步㵵的风险降至最低。

并先，修改 Intervalwindow class 的访问函数，令它们战用 Interva1 对象：
```

class Intervalwircow...
String getEnd(} {
return _subject.get End(;
f
voig setEnd (s:ring arg) (
_㸷注:本负最下对比胙有些说明
}

```

刊时也修致 updateil函数，确保 GUT 对 Interval 对象发来的通告做出响应；
```

class Ir.terva:Nindow...
public void updaie(Observable observed, Object arg) :
_endField.getText(_gubject.getEnd());
;

```

这是号一个需要「南接取用文本框」的地点。如東我调用的是设值困数（setter），程序将陷入无限递归调用（译活：这是国为 Antervalw：ndow 的设住函数 setEnd
用 nori fyobservers（），导致 IntervalWindow，update（）又被调用）。

现在，我可以狩详并测试，数据都恰如其分地被复制了。
另两个文本框也如法炮制。完成之后，我可以使用 Move Method（142）将
执有一个「包容所有 domain behavior 和 domain data」 Jf 与 GUl code 分离的 domain class 了。

如果f－述工作都完成了，我就会考虑彻底摆脱这个 GUI class。如果 GUI class 是个较为老旧的 AWT class，我会考虑将它涣城一个比较好存的 Swing class，而且应者的坐标定位能力也北较强。我叮以保 domain class 之上建 \({ }^{\text {V }}\) —个 Swing GUI。这柈，只要我高兴，随时可以去掉老沉的 GUI class。

\section*{使用事件监听器（Event Listeners）}

如果你使用事件监听器（event listener）而仆是 Observer／Observable 模式，仍然可以实施 Duplicate Observed Data（189）。这种情况下，你需要在 domain model中建立一个 listener class 和一个 event class（如果你不在意依存关系的话，世可以使用 AWT classes）。然后，你需要对 domain object 注册 listeners，就像前例对 observable 对象江朋 observers－样。每当 domain object 发生变化（类似卜例的 update（1函数被调用），就向 listeners 发送一个事件（cvent），Intervalwindow class可以利用一个 inner class（内炭类）来实现归听器接山（listener interface），并在适当时候调用适当的 updaンe（）函数。

\section*{8．7 Change Unidirectional Association to Bidirectional将单向关联改为双向}

添加一个反向指针，并使修改函数（modifiers）能够同时更新两条连接．（详注：



\section*{动机（Motivation）}

平发机期，你叮能会在两个 classcs之间建立 条单向造接，使其中一个 class 可以







通常我不花心思去测试坊阠函数（accessors），因为普通访仪函数的风险没有高到需要测试的地步，㐰本重构要乐测试访问函数，所以是是极少数需要添的调试的重板下法之 。

本重构运用反古指胡（back pointer）实规双向关联（bidirectionality）。具他技术（例如连接对象，link objects）需要其他重构手法。

\section*{作法（Mechanics）}

口在 referred class 中增䢙一个值域，用以保存「反向指针」。
－决定由哪个 class（枵用端或被引用端）控制关联性（association）。

口 佂「被控端」建文一个辅助函数，其命名应该洁楚指出它的方限用途。
口 如果既存的修改函数（modifier）代「控制端」，让它负责更新反向指钋。
口 如果既有的修改函数（modifier）在「被控端」，就在「控制端！建玄一个控制函数，并计既有的修改函数调用这个新建的控制函数。

\section*{范例（Example）}

下面是一段简单程序，其中有两个 classes：表示「定单」的 order 利表小「客户的 Customer。order 引用了 Customer，customer 则并没有引用 order：
```

class Order...
Customor getcustoner() (
returrs _oustomer;
}
void setCustomer (Customer azg) :
_cust.oner = arg;
l
Customer _custoner; //译泣: 这是 - 个 worder" to "Customer" 的嫊挼

```

首先，我要为Customer 添妡一个值域。由于 个密户可以拥有考价定单，所以这个新增值域应该是个群集（collection）。我不希燢司－一份定单在同一个群集中出现一次以上，所以这里适合使用 set：
```

Class Custoner {
private Set _oriers = mew HachSet(1;

```

现訨，㧴需要状定出哪•个 class 负责控制芚联性（association）。我比较喜欢让弟 －class 来操控，因为这样我就可以将所有「关联处理逻辑」集廿安惪亏゙一地。找将接照下列步筷做出这一次定：

1．如果两者都是 reference objects，而其问的关联是「一对多」关系，那么就由「拥有单一 reference」的那 方承担「控制者」角色。以本例而言，如果一个客户可拥方多份定单，那么就由 Order class（定单）来控制关联性。
2．如某某个对象超另 对象的组成（component），那么用后者负责搈制关联性。
3．如果两花都是 reference objects，向其间的关联是「多对多」关系，那么随便其中哪个对象来控制关联性，都尤所调。

本例之中由于 order 负责控制关联性，所以我必须为 Customer 添加－个辅助函数， il：Order 可以南接访问＿orders（订单）群集。Order的修改函数（modifier）将使朋这个辅助函数对指针两端对象进行同步控制。我将这个辅助函数命名为 iriendorders（），表示这个函数只能在这种特殊悄况下使用。此外，如果 Order和 Customer 位在同一个 package 内，我环会将 friendorders（）声明为「package可见度」（译注：亦即不加任何修饰符的缺省访问级别），使其可见程度降到最低。
 public 了．
```

class Custorer...
Set friendorders() :
/** ghould only be Lsed by Oraer whem moditving t,re association *,
return _oriers:
}

```

现在，我要改变修改函数（modifier），令它同时更新反向指针：
```

class Order...
void setCustoner (Customer arg) +..
if {_cugtorer != nuil) _customer.friercorders().remove(tkjs):
_customer - arg;
:f (_customer != iuli) _customer.frierdorders().add{:tis};
}

```
classes 之间的关联性是各式各样的，因此修收函数（modifier）的代码也会随之有所差异。如果＿custoncx 的值不可能是 null，我可以点掉上述的第一个 null 检在，似仍然需要检查引数（argument）是否为 null。不过，基本形式总是相同的：先让对方删除「指向你！的指针，予将你的持针指向一个新对象，最应让那个新对象批它的指针指向你。

如果你希望在 Customer 叶也能修改连接（link），就让它调用控制浰数：
```

class Customer...
void addorder (Order arg) {
arg.getClustomer(this);
}

```

如㐘一份定单也可以对会多个客户，那么你所面临的就是一个「多对多」情况，重构后的函数可能是下面这样：
```

class Order... /,controllirg methods
void addCustomer (cistomer arg) {
arg. EriendOrders().acd(this);
_customers.add(arg);
}
void removecustomer (Gustomer arg) {
arg.frierdOrders(}.renove(:his);
_customers.remove(arg);
i
class Cdgtomer...
void addorder (Order arg) {
arg.addCus:omer(:tis);
}
void removeOrder(Order arg) {
arg.removeCustomer(this);
}

```

\section*{8．8 Change Bidirectional Association to Unidirectional将双向关联改为单向}

两个classes 之间有双向关联，但其中 个class 如今不再需要另一个class 的特性。
去除不必要的关联（association）。


动机（Motivation）
双向头联（bidirectional associations）很有用，但你也必须为它付出代价，那就是「维护双向连接，确保对象被正确创建和制除」而增加的复杂度。而且，由于很多程序员并不习惯使用双向关联，它往往成为错误之源。

大量的双向连接（two－way links）也很容易引发「価厂对象」：某个对象本来已经该死亡了，却仍然保留在系统中，因为对它的各项引用还没有完全清除。

此外，双向关联也迫使两个 classes 之间有了相依性。对其中任一个 class 的任何修改，都可能引发号一个 class 的变化。如果这两个 classes 处在不同的 package 中，这杉相低性就是 packages 之间的相依。过多的依仔性（inter－dependencies）会造就紧耦合（highly coupled）系统，使得任何一点小小改动都可能造成许多无法预知的后果。

只有在你需要双向关联的时候，才应该使用它。如果你发现双向关联不再有存在价俏，就应该去掉其中不必要的一条关联。

\section*{作法（Mechanics）}
－找出 \｜你想去除的指钊」的保仔值域，检查它的每 一个用户，判断是否可以去除该指针。
\(\Rightarrow\) 不但要捡查「直接读取点！，也要㭘香「直接读取点」的调用函数。
\(\Rightarrow\) 考虑右无可能不通过指计取得「被引用对象」（referred object）。如果有吅能，你就可以对取值函数（getter）使用 Substitute Algorithm （139）从而让客户在没有指针的情况下也可以使用该取值函数。
\(\Rightarrow\) 对于＂使用该值域的所有函数，考虑将「被引用对象」（referred object）作为引数（argument）传进去。
－如果客户使用了取值函数（getter），先运用 Self Encapsulate Field（171）将「待除值域」自我封装起来，然后使用 Substitute Algorithm（139）对付取值函数，令它不再使用该（彷除）值域。然后编译，测试。
口 如果密广并术使用取值函数（getter），㘫就直接修改「待除值域｜的所有被引用点：改以其他途径获得该值域所保存的对象，每次修改后，编译并测试。
口 如果已经没有仕何函数使用该（待除）值域，移除所有「对该值域的更新逻辑」，然后移除该值域。
\(\Rightarrow\) 如果有许多地方对此值域赋值，先运用 Self Encapsulate Field（171）使这些地点政用同一个设值函数（setter）。编译，测试。而启将这个设值函数的本体消空：㒳编译，再测试。如果这些都可行，就可以将此值域和其设估函数，生同对设值函数的所有调用，全部楼除。
－编译，测试。

\section*{范例（Example）}

本例从 Change Unidirectional Association to Bidirectional（197）留下的代码形始进行，其中 Customer 和 order 之问有双向关联：
```

cless Order...
Clst.oner getcuscomer() (
return _customer;
!
void setCllstoner (Cuscomer arg) {
if (_custoner != nu-l) _customer.friendorders() .remove(tinis);
_customer = arg;
if (_cust omer != nuli) _custoner. Eriercorders(l,add(this);
}
private Customer _cusi.mner; /,译诲: 这是 Order-to-Customer link
\therefore/ 也是木例的移除对象
c.ass Customer...
vosi addorder(Order arg) i
arg.setCustomer(tris);
}
private Set _orders = new HashSet ();

```
```

        //译注: WJ-是 Custoner-tor0xder link
    Set Eriencordors!) (
** srou'd only be used by Order *;
return _orders;
}

```

后東我发现，除非先有Customer 对象，否则木会存在 order 刘象。内此我想将 「从 Order 刢 Customer 的连接」移除掉。
么重构手法自身十分简单，问题在于是秀有任何代码倚赖＿oIstomer 值域的存在。㚼果确实有，那么在删除这个值域之后，我必须提供替代品。

首先，找需要研究所有读取这个值域的函数，以及所有使用这些函数的函数，我能找到兄一条途径来供应 Customer 对象吗——这通常意味将 Customer 对象作为引数（argument）传递给其用户（某函数），下面是一个简化例 f：
```

c`ass Order...
couble getDiscountecprice() :
return getGrossprice() * (1 - _cusiomer.getviscount());
}

```

改变为：
```

class Order...
double getDiscountedFrice(Customer customer) {
rewurn getGross\rice() * (1 - ouetomer.get.Jiscoun: ());
}

```

如果待改図数是被 Customer 对象调用的，那么这样的修改方案特别容易实施，因为 Customer 对象将自己作为引数（argument）传给函数很是容易。所以卜列代码：
class Customer．．．
double get Pricefor（Order order）！
Assert．isTrue（＿orders．contains（order））；＂＇see Introduce Assertion（267） return oraer getDiscomtecPrice（）：

变成了：
```

class Customer'..
double geiPricefor(Order order) i
Assert.isTrile(_orders.contanns(order));
returr order.getDiscountegPrice(this);
}

```

夺 种作法就是修改取值浰数（getter），使其化不使用＿cuscome：值域的前提下返回一个 Customer 对象。如果坟行得通，䇝就可以使用 Substitute Algorithm（139）修改 Order．ge：Custonny 引函数算法。我有可能这样修改代码；
```

Customcr getcustorer() {
Fterator i=er - Customer.getIrstances(|.iterator();
while (iter.hasNex:(j) {
Customer each = (Customer)iter.next();

```
```

    if {each.conta'msorder(this)) ret.arm each;
    !
returr null;

```

这段代码比较慢，不过确实叮行。而H，在数㻕库环境卜，如果我需要使用数据库查询语们，这段代码对系统吽能的影响可能并不显著，如果 order class 中有些函数使用＿clestoner 值域，我可以实施 Self Encapsulate Field（171）令它们转而改用卜述的 getCus：cmer（）㣚数。

如果我要保留上速的取值函数（getter），那么 order 和 Customer 的关联从接口上看虽然何是双向，何实现上也经是单向关系了。虽然我移除了反向指钋，但两个 classes 彼此之间的依存关系（inter－dependencies）仔然存在。
我会逐一修改取值函数的调用者，让它们通过其他来源取得 Customer 对象。每次修收后都编泽并测试，实际工作中这一过程往往相当快。如果这个过程让我觉得很䗲手很复杂，我会放弃车项重构。

一口我消除了＿custorer 值域的所有读耿点。我就可以着手处理「对此俏域进行赋俏动作」的函数了（译泣：亦即设值函数，setter）。很简单，只要把这些稢值动作全部移除，再把值域 •井删除，就行了。由于已经没有任何代码需安这个值域，所以删掉它并不会带来伊何影响。

\section*{8．9 Replace Magic Number with Symbolic Constant以符号常堛／字面常蝠取代魔法数}

你有一个字闻数值（literal number），带有特别含义。
创造一个常量，根据其意义为它命名，并将上述的字面数值替换为这个常量。
```

double potentialEnergy (double mass, double height) {
retirn mass * 9.81.* height:
)

```

```

double potentialEnergytdouble mass，fouble height return mass＊GRAVItaTIONAL＿CONGTANT＊height；
\}
static final double GRAVITATIONAL CONGTAN的 $=9.81$ ；

```

\section*{动机（Motivation）}

在计算科学中，魔法数（magic number）是历史最想久的仆良圲象之一一，所摆魔法数是指拥有特殊意义，却义不能明确表现山这种意义的数字，如果你雷要在不同的地点引用同一个逻辑数，魔法数会讣你烦庹不已，周为一旦这些数发牛改变，你就必须在程序收找到所有魔法数，并将它们全部修改一遍，这简肖就是一场嘼梦。就算你本需要修改，要准确指为每个魔法数的用途，也会让你颇费膇䇤。

许多语言都允许你声明常量 常哩爬会造成任何性能开销，却可以大大提高代不的可读性。

进行本项重构之前，你应该先寻找其他澘换万案。你应该观察魔法数如何被使用，而后往往你会发现一种更好的使用力式。如果这个魔法数是个 type code（型别码），请考虑使用 Replace Type Code with Class（218）；如果这个魔法数代表 个数组的长度，请在遍历该数组的时候，改用Arras，lengこh（），

\section*{作法（Mechanics）}
- 声明一个常量，令其值为原身的魔法数值。
- 找出这个魔法数的所有引用点。

口 检杳是否可以使用这个新声明的常量来替换该魔法数。如果可以，便以此－常量替换之。
－编译。
口 所有魔法数都被替换完毕原，编译并测试。此时整个程序应该运转如常，就像没有做任何修改一样。
\(\Rightarrow\) 有个不错的澌试办法：检查现右的程序是否可以被你轻松地修改常量值（这可能意味某些预期结果将有所改变，以配合这 •新值。实际工作中并非总是可以进行这样的测试）。如果可行，这就是一个不锴的下法。

\section*{8．10 Encapsulate Field（封装值域）}

你的 class 中存在一个 public 传域。

将它声明为 private，并提供相应的访问函数（accessors）。
pubiic string name

\section*{\(\checkmark\)}
```

private String _rame:
public String getName() {return _name;}
public void setName(String arg) {_name = arg;}

```

\section*{动机（Motivation）}

面向对象的首要原则之 就是刲装（encapsulation），或苩称为「数据隐蔵；（data hidding）－接此原则，你绝不衰该将数据声明为 public，否则其他对象就有可能访问㱑全修改这项数怙，而㨄有该数据的对象却毫无察觉。这就将数据和行为分刀了 （不妙）。
public 数据被者做是－利休好的作法，团为这样会降低程序的模找任程度 （modularity）。如果数据和使用该数据的行为被集中在一起，一旦情况发生变化，
棋布地散落人整个程序中。

Encapsulate Field（206）是封装过程的第一业，递过这项重构于法，你可以将数据隐藏起来，并提供相小的访问函数（accessors）。但它毕竟只是第一步，如果一个 class 除了访问喽数（accessors）外不能提供其他行为，它终究只是一个 dumb class （四类）。这样的class 并不能犾得对象技术的优势，而你勿道，浪费任何一个对象都是很不好的。实施 Encapsulate Field（206）之后，我会尝试寻找那些使用「新建访尚函数 1 的函数，看看是杏可以通过简虽的 Move Method（142）轻快地将它们移到新对华む。

\section*{作法（Mechanics）}
－为 public 值域提供取值／设值氶数（getter／setter）。
■ 找到这个 class 以外使刖该值域的所有地点。如果客户口是使用该值域，就把引用动作（reference）賛换为「对取值函数（getter）的调用」；如果密产修改了该值域值，就将此一引用点替换为＂对设值函数（setter）的调用！。
\(\Rightarrow\) 如果这个值域是个对象，而客户只不过是调用该对象的某个函数，排么无论该函数是否为修改函数（modifier，会改变对象状态），都只能算是使历该值域。只有当客户为该值域賦值时，才能将其替换为设值函数（setter）：
－每次修改之后，编译并测试。
口 将值域的所有用户修改完毕后，把值域声明为 private。
口编译，测诫。

\section*{8．11 Encapsulate Collection（封装群集）}

有个腺数（method）返同一个群集（collection），

让这个函数返回该群集的一个只读映件（read－only view），并在这个 class 中提供「添加／移除」（add／remove）群集元素的函数。
\begin{tabular}{|c|}
\hline Person \\
\hline \begin{tabular}{l} 
getCourses（）：Set \\
setCourses（：Set）
\end{tabular} \\
\hline
\end{tabular}
\begin{tabular}{|l|}
\hline \multicolumn{1}{|c|}{ Person } \\
\hline \begin{tabular}{l} 
getCourses（）：Unmodifiable Set \\
addCourse（：Course） \\
removeCourse（：Course）
\end{tabular} \\
\hline
\end{tabular}

\section*{动机（Motivation）}
class 常常会使用麻集（collection，可能是 array，list，set 或 vector）来保存 组实体。这样的 class 通常是会提倛钟对该拌集的「取值／设值函数」（getter／setter）。

但是，群集的处理方式应该和其他种类的数浙略有不同。取但函数（getter）不该坂回群集白身，因为这将让用户得以修改群集内容而群集拥有者却－无所悉。这也会对用户暴露过多！对象内部数据结构」的信息。如果一个取值函数（getter）确实需要返回多个值，它应该避免用户直接操作刘象内所保存的群集，并隐藏对象内 \({ }^{-}\)与用 \(\boldsymbol{H}^{\prime}\) 死关」的数诩结构。至于如何媺到这 点，视你使用的 Java 版本不同而有所不同。

只外，不应该为这整个群集提供一个设位函数（setter），但应该提供用以为群集添加 移除（add／remove）元素的函数。这样，群集拥有者（对家）就可以控制群集元素的添加和移除。

如果你做到以上数点，群集（collection）就被很好地封装起来了，这便可以降低群集拥有苩（class）和用户之问的耦合度。

作法（Mechanics）
－加入 \｜为样集洿卯（add），移除（remove）元素」的函数。
口 将＂用以保仔群集」的值琙初始化为一个空群集。
－编译。
上述新建方的「添堦，移除元素」函数；也可以直接修改调用端，收止飞们调用卜述新建方的 「添加移除儿素」函数，
\(\Rightarrow\) 两种情次卜需首用到「群集设值函数」：（1）群集为空时：（2）红备将京们群集巭换为刀 个䣲集时；
\(\Rightarrow\) 你或许会想运用 Rename Method（273）为 推集设值函数｜改名，

－编译，测试。
口 找出所有「通过取值函数（getter）获得群集亣修改其内容। 的詸数，逐一修改这些函数，il：它们敌用「添加移除」（add／remove）函数。每次修政后，编译并测试。
－修改完1：述所价「通过取值函数（getter）获得群集井修政群集内空」的函数今ㄷ．．修改取值函数自身，使＇它逼回该群集的一个只读映作（read－only view）。
\(\Rightarrow\) 位 Java 2 中，你可以使用 collection，anncoi fiableXxx！得到该碚集的只读映件。
\(\Rightarrow\) 在 Java 1．1中，你应该返回样集的一份拷以
－编译，測试，
口 找出取值函数（getter）的所有用户，从中找出应该存在下＂；群集之佇主对象 （host object）－内的代㐷。运用 Extract Method（110）和 Move Method（142）将这些代码移到宿十对象去。

如果你使用 Java 2，那么本项重构䜪此为IF。如果你使用 Java 1．1，那么用户也许会喜炊使用枚举（enumeration）。为了提供这个枚举，你应该这样做：

口 修改现有取值函数（getter）的名字，然石添加一个新取值函数，使其返回－个枚举。找朋旧取值函数的所有被使用点，将它们都改为使用新取值函数，
\(\Rightarrow\) 如果这一步跨度太人，你可以先使用 Rename Method（273）修改原取值函数的名称；再建立一个新取值函数用以返国枚学；最后再修改所力调用者，使其调用新取值函数。
－编译，测试＂

\section*{范例（Example）}

Java 2 拥有一组全新群集（collections）—并非仅仅加入一些新 classes，而是完全收变了群集的风格。所以在 Java 1．1和 Java 2 中，封装群集的方式也完伞不同。我首先讨论 Java 2 的方式，因为我认为功能更强大的 Java 2 collections 会取代 Java 1.1 collections 的地位。

\section*{范例（Example）：Java 2}

假设有个人要去上课。我们用一个简单均 Course 米表示「课程」：
```

class Course...
public Colrge (Strirg ramire, boodeam isAdvanced) {...};
public boolean isAdvanced(l {...};

```

我不关心课程其偶细节。我感兴聟的是表小「人1的Person：
```

class Person...
public get getcoursce() {
ret:rrn _ccurses;
}
public vojd setCoursos(set arg) {
_courses - arg;
}
grivaze Set _comrses;

```

有了这个接山，我们蟬可以这样为某人添加课程：
```

Person ker.t = new Persor();
Ge: s - new HashSet();
s.add(rew Co:rse |"Smalltalk Frogramming", faise)!;
s.add(new Comrso | Appreciating Sing-e Malts", true|l;
kert.getcourses(s);
Assert.equa-s (2, kent.getColrses().size(f);
Course resact = new Comrse ("Refactoring", Irue);
kent.getcourses(; , add{refact);
ken=.getCourses!!, add(new Course {"Eru=al Sarcasm", Ealse)};
Asserl.equals (4, kent.getCoumses().size());
kent.getCourses() . remove(refact);
Assert.equais (3, kent.getComrses().size(f);

```

如果想了解高级课程，可以这么做：
```

Irerator iter - person.getcourses().iterator();
¿rr: count - 0;
wni\&e (icer.tasivext()) {
Courge each - (Coumse) iter.next(l;
if (each.igAdvanced(!) count ++;
}

```

我要做的第一件専就是为 Person 中的群集（collections）建市合适的修改函数 （modifiers，亦即 add／remove 函数），如卜所示，然后编译：
```

glass Person...
public roid addCourse (Comrse a-g) {
_oourges,ado(arg);
}
public void renoveCourse lConrse arg! :
_courses.removelarg!;
}

```

如果我像下面这样初始化＿courses 值域，我的人生会轻松得多：
```

privale Set _courses - rlew flaghGe-(i;

```

接下來我需要观察设值咩数（setter）的调用者。如果有许多的点人量运用「设值函数，我就需要修改设侑将数，令它调用添加／移除（add／remove）函数。这个过程的复杂度取决于设值函数的被使用方式。设值函数的用法有两种，最简单的情况就是：它被用來「对群集进行初始化动作 ．换何话说，设值函数被调用之前，＿courses是个窘样集。这种情况下我只需修改设值函数，令它调用添加函数（add）就行了：
```

class Eerson...
pubiic voi: sercourses(Sel aro} (
Assert.ismrue(_courses.isEmp=y());
zteretor -rer - arg.iterator(};
while (iter.hasNex:|) {
acdCourge(fCourse) iter next (!);
f
\vdots

```

修改完毕后，最好以 Rename Method（273）更明确地展示这个函数的意图，
```

public void inttlalizeCourseg(Set arg) {
Assert.isTrue(_courses.jserpty(]);
Eterator iter = arg.iterator();
wai..e (iter.hesNext()) [
addCourse((Course) juer.rext ());
}

```

更普通（译注：而非上述所言对「空群集」设初值）的情况下，我必须首先以移除畨数（remove）将群集中的闭有元索全部移除，然后再调刃添加函数（add）将元素一一添加进去。人㳡我发现这种情况很少出现（哠，愈是普通的情況，愈少出现）。

如果我知道初始化时，除了添加元素，不会再付其他行为，丼么我可以不使用循环，直接调用adAA 10 函数：
```

public vold imistiallzecourses(Set arg) {
Assert.isTrue(_courses.jsEmpty());
_courges.addAll(arg);
i

```

我不能仅伩对这个 set 赋值，就算原本这个 set 是空的也不行。因为万－用事在「把 set 传递给 Person 对象＇之有又去修政＇＇＇，会破坏到装。㥇必须像上面那样创建 set的一个拷贝。

如果用户仅仅只是创建一个 set，然后使用设值函数（setter 。译拄：目前已收名为 initiclizecourses（），我可以让它们自接使用添川移除（add／temove）函数，开将设值将数宅全移除。于是，以下代码：
```

Pewson kent = new Persor();
Set s - new r̈asnget();
s.add{ncw Course {"Sma:ltalk Programming", Ealse)};
s.add(new Course ("Appreciating Single Majt.s", true));
kent.iritia]izecourses(s); //译注: setter

```

就变成了：
```

zersor kent - _ew Person();
kent.addCourse(new Course ("SrallLalk Pruyrammirg", false!);
kent.addcourse inow Coumse ("Apprecia-irg Sirgle Malts", true));

```

接下来我历始观察取值函数（getter）的使㶲情况，首先处理 「有人以取值函数修改底部群集（underlying collection）」的情况，例如：
```

kent.getCourses() ,add(new Conrse ("Frutal Sarcagr.", false)t:

```

这种悄况下我必须加以改变，使它调用新的修改函数（modifier）；
```

kent.addCourse(:!ew Course ("Arutal Sarcasm", false));

```

修收它所有此类情况之压，我可以让取值函数（getter）返同－一个只读映件（read－only view），用以确保没有任何 个用户能够通过取值函数（getter）修政群集：
```

public Set getCourses!! i
return Collections.unmodifiableSet (_courses);
j

```

这样我就完成了对样集的封装，此后，不通过 Person 提供的add／remove 函数，谁也不能修改群集内的元素。

\section*{将行为移到这个 class 中}

我拥有了合理的接山，现存下始观察取俏函数（getter 〕的用广，从中找折应该属于 Person 的代码，下面这样的代码就应该搬移到 Person 去：
```

iterator iter = person.getCourses(i.i\evacor(); ;译注: user of geter
irt. count - 0;
while (iter.hasNext!)) !
Counse Each - ICounse) iser.rext(1;
if (each.isAdvanced!) comnt -+;
:

```

因为以上只使用了属于 Person的数腒。首先我使用 Extract Method（110）将这段代码提炼为一个独立函数：
```

int numberOfAdvancedCourgcs(Person persons {
Iterasor iter = persor:.getcouzsesi). :terazor();
int count = 0;
while (iter.haskext(1) (
Course each - (Colrse) iter.next (;
if (oach.isAdvanced(|) count .r;
i
returf count:
}

```

然后使用 Move Method（142）将这个函数搬移到 Person 中：
```

class Person...
Int numberofAdvencedCourses() {
Iterator iter - getcomrges().iterator();
int count = 0;
while (iter. iasNext (|) :
Course eacr - (Colrse) iter.next(};
if (each.isAdvanced(!) count -+;
}
return coune:
}

```

举个常见例子，下列代码：
```

kent.getCourses(|.size{}

```

可以修改成更具可读性的样子，像这样：
```

keri. mumberofColrges ()
clase Persor...
public irt rumberofCoursos() (
return _courses.size|!
}

```

数年以前，我曾经担心将这样的行为搬移到 Person 中会导致 Person 变得隆肿。但是在实际工作经验中，我发现这通常并不成为问题。

\section*{范例：Java 1.1}

在很多地方，Java 1.1 的情况和 Java 2 非常相似。这里我使用同 一个范例，不过群集改为 vector（译注：国为 vector 属丁 Java 1．1，不属 J Java 2）：
```

c-ass person...
public Vector getCourses(') {
return _courses;
}
pubilc void setCourses(Vector arg) i
_courges = arg;
}
private Vector _courses;

```

司样地，我首先建市修改函数（modifiers；add／remove 函数），并初始化＿courses值域，如下所示：
```

Ciass Person...
pl:bljc void addCourse(Course arg) {
_courses.addElement (arg);
}
pubilc void removeCourse(Course arg) (
_Columes,removeElement(arg);
}
privace Vector _courses = new Voctor();

```

我可以修改 setCourses（1）来初始化这个 vector：
```

public void initializeCourses(Vector arg) {
Assert. isTrue(_courses.isempty());
Emumeration e = arg.elemerts(!;
whi-e (e.nasMoreflements(l) i
addCourse((Course) e.nextEiement ()):
}
l

```

然后，我修改取值函数（getter）调用点，让它们改用新建的修改函数（modifiers）。丁是下列代码：
```

kenr, getCourses().addElement(new Course("Prutal Sarcasm", false));
就变成了:
kent.addCovrse(new Course ("Brutal Sarcasm", false));

```

最后一步需要有点改变，因为 Java \(1 . 〕\) 的 vector class 并没有提供「不可修改版। （unmodifiable version）：
```

class Person...
Vector getCourses(i :
return (Vector) _ccurses.clone();
}

```

这样便＇完成了群集的封装。此厅，如类不通过 Person 提供的函数，谁形不能改变群集的元素。

\section*{范例：封装数组（Encapsulating Arrays）}

数纸（array）很常被使用，特别是对于那些不熟忽群集（collections）的程序员而言。我很少使用数组，因为我更喜欢功能更加丰富的群集类。进行封装时，我常把数组换成其他群集。

这次我们的范例从一个字符串数组（string array）开始：
```

String[] get.Skiils(}
resurn cskills;
}
void setSkiils (String'j arg) {
skills = arg;
}
Srring[] _s<<l15:

```

同样地，首先諓要提供一个修改函数（modifier）。由于用户有可能修改数组中某
物定位置 1 的值，所以我提供的 setskill（）必须能对佂何特定位置上的无素武值：
```

vo\&d setSkill(int index, string rewski`l) {
_skilis[irdex: = newskil:;
}

```

如果我需要对整个数组赋值，可以使用下列函数：
```

void sezSkilis [String[] a_g, \
_skjlls = rew Seringlarg.-engthi;
for (int i=0; i < arg.iergth; i-+)
setSkill(i,arg[i]);
}

```

如果需要处理「被移除元素了（removed elements），就会有些困焳。如果作为引数 （argument）的数组和原数组长度不同，情况也会比较复杂。这也是我代先选择群集的原因之一。

现在，我需要观察取值函数（getter）的调用者：我可以把下列代码：
kexit getskiaisi）
改成：

完成这一系列修数之后，我司以修改取值函数（getter）。令它返田－份数组姷贝：
```

Srıing[J getSky`isu :
S=ringi] rosuic = :ew string!_skilis.うergthl:
sygrem,arraycooy(_skilus, E, %esunt, 0, _skijis,uergtho;
yeturin res.l';
;

```

现在，是把数组换成 list 的时候了：
```

class Fergon...
Strirgi!' getSkil`s(} {
return {stringl]} _skilis.tomrray(new string[0j);
!
voud setgsill{irt index, String mewskili) :
_skil-s.ser(irdex, newskilll;
;
I.jsL _skills = inew Arraylist.!;

```

\section*{8．12 Replace Record with Data Class以数据类取代记录}

你需要面对传统编程环境中的 record structure（记录结构）。
为该record（记录）创廷一个「业」数据对象（dumb data object）。

\section*{动机（Motivation）}
record structures（记录型结构）是许多编程环漥的共同性质。有一些理出使它们被带进面向对象程序之中：你可能面对的是一个老吅程序（legacy program）也可能需要通过一个传统 API 来与 struclured record 交流，或是处理从数据库读出的 records。这些时候你㩆有必要创建一个 interfacing class，用以处理这些外来数据。最简单的作法就是先建立一个看起来类似外部记录（external record）的 class，以便日后将某些值域和函数搬栘到这个 class 之中。 个不太常见㐰非常令人注目的情况是：数组中的每个位置上的元素都有特定含义，这种情况卜你应该使用 Replace Array with Object（186）．

\section*{作法（Mechanics）}
－新建 一个 class，表示这个 record。
［ 对于 record 中的每一笔数据项，任新建的class 中建立对应的一个 private值域，并提供相应的取值／设值函数（getter／setter）。

现在，你拥有了一个「雷」数据对象（dumb data object）。这个对象现在还没有任何有用行为（函数），倠是更进一步的重构会解决这个问题。

\section*{8．13 Replace Type Code with Class以类取代型别码}
class 之中有 个数值型别码（numeric type code），但它并不影响class 的行为。以一个新的class 替换该数值型别码（type code）。
\begin{tabular}{|l|}
\hline Person \\
\hline\(\frac{O: \text { int }}{A: \text { int }}\) \\
\hline\(\frac{B \cdot \text { int }}{A B: I n t}\) \\
\hline BloodGroup：int \\
\hline
\end{tabular}


\section*{动机（Motivation）}

作以 C 为基㸴的编程语言中，type code（型别硐）或枚举值（enumerations）很常思。如果州着一个付意义的符岇名，type code 的吅读吽还是不错向，间题在于，符号名终究贝是个别名，编译器自见的，进行型别检验的，还是背㞋服个数位，任何接受 type code 作为引数（argument）的酌数，所期望的实际卜：是一个数值，无法强制使用符号名。这会大人降低代欣的可读性，从而成为具虫之源。

如果把那样的数值换成－个class，编译器就可以对这个 class 进行型别检验。只要为这个 class 提供 factory methods，你就可以始终保证只有合法的实体才会被创建出来，而U它们都会被传递给止确的宿主对象。

但是，在使用 Replace Type Code with Class（218）之前，你应该先考虑 type code的其他替换方式。只有当 type code 是纯粮数楛吋（比就是 type code 不会在 switch语句中引起行为变化时），你才能以 class 来取代它。Java 只能以整数作为 swítch语句的广转蹾！依据，不能使用任意 class，肉此脚种情况下不能够以 class 替换 type code。更重要的是：任何 swisc上语句都应该运用 Replace Conditional with Polymorphism（255）去掉。为了进行那样的重构，你首先必须运用Replace Type Code with Subclasses（223）或 Replace Type Code with State／Strategy（227）把 type code处理掉。

即使一个 type code 森会因其数睢的不同而引起行为上的差异，宿主类中的某些行为还是有可能更适合惪放于 type code class 中，图此你还应该留意是否有必要使用 Move Method（142）将－－两个函数搬过去。

\section*{作法（Mechanics）}
－为 type code 建立一个 class．
\(\Rightarrow\) 这个 class 内需要 一个用以记录 type code 的值域，其型别应该利 type code 相的；并应该有对应的取值函数（getter）。此外还哑该用－组 static 变鹵保存「允许被创热」的实体，形以一个 static 函数根据原本的 type code 返比会适的实体。
－修改 source class 实现体，让它使用上：述新建的 class。
\(\Rightarrow\) 维持原先以 type code 为基础的函数接门，但次变 static 值域，以新建的class 产生代偶。然有，修改type code 相关函数，让它们也从剪建的 class 中获取代码。
－编泽，测试。
\(\Rightarrow\) 此时，新建的 class 可以对 type code 进行运行期检查。
口 对于 source class 中每一个使用 type code 的函数，相应建立一个函数，让新図数使用新建的class。
\(\Rightarrow\) 你需要廷立「以新 class 实体为自变量」的函数，用以替换原先「直接以 type code 为引数」的函数。你还需要建立 个「返玉新class 实体」的函数，用以巭换原先 「直接这回 type code」的函数。建六新函数前，你可以使用 Rename Method（273）修政原函数名称，明确指 H折那些函数仍然使用目式的 type code，这往往是个明智之举。
- 逐一修改 source class 用户，让它们使用新接山，
- 每修改一个用广，编泽井測试。
\(\Rightarrow\) 你也可能需要－次性修攻多个彼此相关的函数，才能保持这些函数之间的一致性，才能顺利地编译，测试。
－删除「使用 type code 的旧接口，并删除「保存旧 type code」的静态变量。 －编译，测试。

\section*{范例（Example）}

每个人都拥有四神租型护的一种。我们以 Person 来表示「人」，以其中的 type code表示「血型l：
```

olass Ferson {
public static Eiral int 0 - 0;
publice static final int A - -:
pubiic saatic final ir.t B = 2;
public static fina- i;ut AS = 3;
private Ent. .bioodGroup;
piblic Pexson {irt bloo\sigmaGroupt {
_bloodGroup = bioodGroup;
}
pubice vo'i setBloodGroup(int arg) (
_bloodgroup - arg;
;
public irt getBlooderoup() {
returri _bjoodGroup;
}
:

```

首先，我建市一个新的B7oodGroup class，用以表示＇衁型」，并在这个class 笑体中保仔原本的 type code 数俏：
```

ciass Bloodgrole {
pumbic static =inal Bloodgroup O = rew BioodGroup(0,;
plblic static f:ral BloodGroup A = new BloodCroup{l);
public static fina= B'oodGroup 3 = new Bloodgroup {i};
public scatic final BloodGroup AB - new BioodGroup(3);
privaLe static fimal BloodGroup:` _values = iO, A, B, AS};
private firal int _code:
private B.oodGroup (int code) {
_code = code;
}
public int getCode() (
return _code;
i
pubic scatic BioodGroup coce(int arg) (
returm _vaiues[argl;
?
}

```

然后，我把 Person 中的 type code 改为使用 BloodGroup class：
```

class Porson ;
Puj]c slatic final {n- O = BloodGroup.O.getCode();
pub.ic siat.ic firal int A = BloodGroup.A.getcode();
pub`ic s.atic finel int B = BloodGroup.B.getcode();
pubicc gadic final irt. AB : BloodGroup.AB.getCode();
privale RloodGrodp _bloodgroup;
vublic Persor {1F.1 bioodGroup} {
_b]oodGroup = B-oodGroup.code(bioodGroup);
}
public irt ge:AlocoGroug() :
return blcodGroup.gezCode\i;
}
public voic sptplondgroup(int arg) ;
_b.oodGroup - ElocdGrolsp.code {argl;
}
}

```

现在，我因为 BloodGroup class 而拥有了运行期检验能力。为了真正从这些改变中获利，我还必须修敌 Person 的用户，让它们以 Bloodgroup 对象衣六 type code，而不再使用整数。

首先，我使用 Rename Method（273）修敌 type code 访问米数的名妳，说明当前情沉：
```

class Pergon...
pLblic irt gezBloodGroupCode()
returr _bloodGrolp.getcoce\!;
}

```

然屒我为 Person 加入一个新的取值函数（getter），其中使用 BloodGroup：
```

Fub: ic BlcodCrolp getBloodGroup(! {
returr _bloodGrcup;
i

```

另外，我还要建立新的构造函数和设作函数（setter），让它们也使用 BloodGroup：
```

plblic Person (3loodGroup oloodGro,p) (
_bloodGroup = blooderoup;
}
public void setBloodGroup(RloodGrodp arg) {
~loodGroup = arg;

```

现在，我要继续处理 Person 用川。此时应该注意，每次只处理一个用户，这样才可以保持小步前进。每个用广需要的修改方式可能不同，这使得修改过程更加鍊手。对 Person 内的 stalic 变量的所府引用点也需要修改。因此，下列代码：
```

Persori thePerson = r!ew Fersor.(Persom.A)

```

就变成了：
Person theperson \(=\) new Person（BloodGroup．A． ；
＂调用取值函数（getter）」必须改为「调用新取值函数」。因此，下列代硝：
trePerson，ges－BloodGroupCode（）
变成了：
thePerson．getBLoodGroup（\}.getCode ()
没值函数（setter）也一样。因此，下列代码：
theFersor．set Sloodgroup（Person．AB）
变成了：
ChePerson．secElooderoup（Bloodgroup．As）
修改完毕 Person 利所有用户之后，我就可以删掉原本使用整数型别䄪那些旧的取值函数，构造函数，静态变宣和设值函数了：
```

class Person ...
publie stotie final int 0= Bloodetenp.0.getcote|;
publig statie finiz itt
publie reatic fiflul int B- Ploodoroup, E.getcociet;

```

```

    pubic rexgon-ifin biooncmous! +
        #heoderoup= Floodoroum, eode(blooderoup);
    +
    public int getbloodGrempode| ;
    returin_bloociemen getcetel!;
    +
    public void setblooderoup(int-nxg)!
    -bloevierip = pheodoroup,evele fargi,
    子
    ```

我还可以将 BloodGroup 中使用整数型别的函数声明为 private（因为再没有人会使用它们了）
```

class BloodGroup...
private int getcode() (
retum _code;
!
private static EloodGroup code(int arg) (
return _values[arg];
}

```

\section*{8．14 Replace Type Code with Subclasses}以子类取代型别码

你有 个不可变的（immutable）type code，它会影响 class 的行为：

以一个 subclass 取代这个 type code。


\section*{动机（Motivation）}

如果你面对的 type code 仆会影唽宿言类的行为，你可以使用 Replace Type Code with Class（218）来处理它们。但如果 type code 会影响宿主类的行为，那么最好的办法就是借助多态（polymorphism）来处理变化行为。

般来说，这种情况的标志就是像 switch 这样的条件式。这种条件式可能有两种表现形式：switch 语句或者 if－then－else 结构，不论哪种形式，它们都是检查type code值，并根指不同的值执行仆司的动作 d 这种情况下你应该以 Replace Conditional with Polymorphism（255）进行重构。侣为了能够顺利进行制样的重构，首先应该将 type code 替换为可拥有多念行为的继准系。这样的一个继承体系应该以 type code 湖宿主类为 base class，并针对每一种 type code 各建玄一个 subclass。

为建，文这样的继事体系，最简羊的办法就是 Replace Type Code with Subclasses （223）：以 type code的宿主类为 base class，针对每种type code建立相应的 subclass。但是以下两种情况你不能那么做：（1）type code 值在对象创建之后发生了改变；（2）由下某些原因，type code 宿末类已经有了 subclass。如果你恰好面㨫这两种情况之 \(\cdots\)－就需要使用 Replace Type Code with State／Strategy（227）。

Replace Type Code with Subclasses（223）的立要作用其实是搭建一个舞台，让 Replace Conditional with Polymorphism（255）得以一展身于。如果宿立类中并没有出现条件式，㘫么 Replace Type Code with Class（218）更合适，风险也比较低。

使用 Replace Type Code with Subclasses（223）的另一个原同就是，宿主类中出现了「只与具备特定 type code 之对象相关」的侍性。完成本项重构之后，你可以使用 Push Down Method（328）利 Push Down Field（329）将伩些特性推到合适的 subclass 玉，以彰显它们「约与特定情洗相关」这 事实。

Replace Type Code with Subclasses（223）的如处在于：它把「对不同行为的了解！从 class 用户那儿转移到了 class 自身。如果需要再加入新的行为变化，我只需添加一个 subciass 就行了，姐杲没有寻态机制，我就必须找到所有条件式，并遂一修改它们。凶此，如果未来还有可能加入新行为，这项重构将特别有价值。

\section*{作法（Mechanics）}
－使用 Self Encapsulate Field（171）将type code 自我封装起来
\(\Rightarrow\) 如果 type code 被传递给构选函数，你就需要将构造函数换成 factory method，

口 为 type code 的每一个数值建立一个相应的 subclass。在每个 subclass 巾覆写 （override）type code 的取值函数（getter），使其返回相应的 type code 值。 \(\Rightarrow\) 这个值被硬编矿于 return 句中（例如：retarn1）。这看起来很骯脏，但只是权角之计。当所有 case 子们都被替换后，问题就解决了。
－每建立一个新的 subclass，编译并测试，
口 从 superclass 中删掉保存type code 的俏域。将 type code 访问函数（accessors）声明为抽象函数（abstract method）。
口编译，测试。

\section*{范例（Example）}

为简单起见，我还是使用那个恼人又不切实际的「雇员薪资」例。我们以 Employee表示「䧹员」：
```

class Ercployee...
private irit _Lype;
sta-ic final int ENGINEER = 0;
static final int SALESMAN = i:
static finai int MANACER = 2;
Fmployee (int type) {
-type = type:
f

```

第一步是以 Self Encapsulate Field（171）将 type code 引f我封装起来：
```

int. get'lyper) :
ret.usn _cype;
}

```

H与Employee 构造函数接受type code 作为 个参数，所以我必须将它替换为一个 factory method：
```

stacic Enployee creatc(int 'ype} {
returr new Emp.oyee(type):
}
private Employeo (int =ype) {
_t.ype = zype;
}

```

现在，我可以先建立－个 subclassEngineer 表小「工程师」，首先我建市这个 subclass，并在其中澓与 type code 取值函数；
```

Class Engireer extends Employee {
int ge:Type() i
return Employee.ENGTNEER;
}
}

```

同蚛我该修改 factory method，令它返国一个合适的对象：
```

Class Employee
static Employee create(inc type) {
if (type =- ENGINDER) letur- new Fngineew|);
else return r.ew Encloyec(rype);
}

```

然后，我继续遂一地处理其他 type code，直到所有 type code 都被替换成 subclass为止。此时我就可以移除 Employee 中保存 type code 利值域，并将 getType 11 声明为一个抽象函数。现在，facfory method看起来像这样：
```

abstract ir.t ger-ype();
gtatic Employee create(!m= type) i
swicch {type) {
case ENGINEER:
return rew Engineer();
case SALESMAN:
ret!um new Salesman!!;
case VANAGER:
return new Manager();

```
```

    defaulc:
        throw new I|legalmrgumentexception("मncorrect Eype
    code valuer);
    ```
    \}

当然，我总是避免使用 switch 语刊。但这里只有 一处用到 switch 语切，并且只用于决定创建何种对参，这样的 switch 㬐可是可以接受的。

很自然地，在建立了这些 subclass 之后，你就应该使用Push Down Method（328）
和 Push Down Field（329），将「只与特定种类的雇员朴关」的函数相值域推到相关的 subclass 去。

\section*{8．15 Replace Type Code with State／Strategy以 State／Strategy 取代型别码}

隹有 一个 type code，＇

以 state object（专门用来描述状态的对象）取代 type code。


\section*{动机（Motivation）}

本项重构和 Replace Type Code with Subclasses（223）很相似，但如整 itype code的值在对象生命期中发牛变化！戎；其他原过使得宿土类不能被 subclassing 1，你也可以使用本重构，本重构使用 State模式或 Strategy 模式［Gang of Four］。

State 模式和 Strategy 模式非常相似，因此尤论你选择其山哪一个，重构过程都是相同的。「选择哪一个模式」并非问题关键所在，你只需要选择更适合特定情境的模式就行了。如果你打算在完成本项重构之辰再以 Replace Conditional with Polymorphism（255）简化 一个算法，那么选洋 Strategy 模式比较合适；如果你打算撤移与状态相关（state－specific）的数刲，而且你把新建对象视为一种变还状态 （changing state），就应该选择使用 State 慔式。

作法（Mechanics）
－使用Self Encapsulate Field（171）将 type code 自我封㧼起来。
口 新建一个 class，根据 type code 的用途为它命名，这就是一个 state object。
－为这个新建的 class 添加 subclasses，每个 subclass 对应一种 type code。
\(\Rightarrow\) 比起逐－添肌，一次性加入所有必要的 subclasses 可能更简单些。
－在 superclass 中建立一个抽象的查询函数（abstract query），用以返同 type code。在每个 subclass 中蕧写该函数，返回确切的 type code。
－编译。
\(\square\) 在．source class 中建方一个值域，用以保存新建的 state object。
口 调整 source class 中俱责查询 type code 的函数，将查泊动作转发堬 state object，

口 调整 source class 中？为 type code 设值」的函数，将一个恰当启 state object subclass 赋值给「保存 sfate object｜刊那个值域。
\(\square\) 编译，测试。

\section*{范例（Example）}

和下．项重构…样，我仍然使用这个既无聊又弱铂的「雇员 1 薪资 例了。网样地，我以 Employee 表示＂雇员」：
```

class Employee {
private int _=ype;
g6atic f=na- ir: ENGINEFR - 0;
satic final inc SALESMAN = 1;
static final in* MANACER = 2;
Erployee (in: type) {
_type = type;
}

```

下面的代码展示使用这些 type code 的条件式：
```

int payAmount () {
switch {_typel :
case ENG-NEER:
retirn _monthlySaiary;
case SAJESMAN:
return _rnonthlySalary + _oonmission;
Case MANACFR:
reuurr _morthlySalary + _borus:
defatll.;
throw new RuntimeException("Incorrect. Fmployee");
i
}

```

假设这是一家激情四溢，积忣进取的公司，他们可以将表现出色的下积师擢升为经理。因此，对象的 type code 是可变的，所以我不能使用 subclassing 方式来处理 type code。和以前一样，我的第一步还是使用Self Encapsulate Field（171）将表示 type code 的值域自我封装起来：
```

Lreployee (ir:L type\ i
serType (type);
}
Ant getType{} {
return _Lype;
l
void setType{int arg! {
_type = arg;
}
int payAmount () ;
switch (getType()) i
case ENGINFER:
retum _mon=hlySalary;
Case SALESMAN:
returrl _rorthlysalary + _commission;
case MANAGER:
return __monthiysalary + _bonus;
defacle:
throw nlew Runt imeException("Ircorrect Empioyee");
}
}

```

现在，找需要声明一个 state class。我扎它声明为一个抽象类（abstract class），并提供一个抽象函数（abstract method），用以返阠 type code：
```

abstrac: class EmpioyeeType i
abstract int get'ypecodei';
}

```

现在，我可以开始创造 subclass \(\vec{J}\) ：
```

class Engineer excends EmployeeType i
znt getTypeCode () 1
zeturn Employee. ENGINEER;
}
}

```
```

class Manager extends Emp.oyeeType ;
int get Typocode (l {
return Emp-oyee.MANAGER;
}
}
Clatis Salesmarl extends Emp-oyeeType (
int get Typecude () {
returri Fmployee.SALESMAN;
i
}

```

现在进行一次编译。前泊所做的修改实在太平沙了，眀使对我来说也太简单。现在，我要修政 type code 访问函数（accessors），实实在在地把这些 subclasses 和 Employee class 联系起来：
```

class Empioyef...
private EmployeeType _type;
irt getmype() {
returr _type,ger TypeCode();
;
void sceTypo(int a=g) ;
switch {arg) i
Case ENC-NEER:
_type = new Engineevl!;
break;
case SALESMAN:
_type = new Salesman();
break;
Case MANAGtr:
_type = new Manager();
break;
cefaliat:
throw new =llegalArglment Exception("Incorreot Emp-oyee Code"!;
j
\jmath

```

这意味戊将在这里拥有一个 switch 语句，完成重构之后，这将是代码中惟一的 switch语句，其目久在对象型别发生改变时才会被执行。我也可以运用 Replace Constructor with Factory Method（304）针对不同的 case 子句建立相应的 factory methods．我还可以立刻再使用 Replace Conditional with Polymorphism（255），从而将其他的 case 子㘯完全消除。

最层，我喜欢将所有关于 type code 和 subclass 的知识都移到新的 class，并以此结束 Replace Type Code with State／Strategy（227）。首先我把 type code 的定义㭶以

到 EmployeeType class 去，在其中建交一个 factory method 以！成适当的 Employeetype 对象，旃调整 Employee class 中为 type code 赋们拊函数：
```

ciass Imployoo...
vojd setType(int arg} {
_type = EmployeeType.r.ewType(\varepsilonug);
}
class 5mployeeType...
slatic EmployeeType zew'Typo(inl codel :
switch (coce) {
case ENGINEER:
return new Enginuer(!;
Case SALESMAN:
ret.larm rew Sa`esmen\!;
case MANAGFF:
return new Manager();
deEamll:
throw new Illegamargumentbxceptior{"-ncorvec: tmp:ovoc code");
}
}
stasio final :rit ENGINEFR = 0;
blatic firal int salmbvaN - j;
static finel ir:t MANEG\XiR = 2;

```

然后，我删掉 Employee 巾的 type code 定义，代之以一个「指向（代表，指涉）
EmployeeType 对象」的 reference：
```

class Emp:oyee..
int payhmount.() {
switck (getType()) :
Case EmployeeTYpe.ENGTNE\XiR:
returr. _mont\lySaiary;
case EmployeetYpe.SALESMAN;
return _monthiySalary + _conmission;
case EmployeeTYpe. vaNAGER:
retirr، _montilySa-a:y + _bonus;
desaulc:
rhrow new RuntimeException("Incowroct tmpioyee");
}
;

```

现在，今事俱备，我可以运用 Replace Conditional with Polymorphism（255）来处理 payAmount（）函数了。

\section*{8．16 Replace Subclass with Fields（以值域取代子类）}

你的备个 subclasses 的惟一差别只在「返回労量数据：的雨数身上；

修改这些函数，使它们返回 superclass 中的某个（新增）值域，然后销毁 subclasses，


动机，（Motivation）
 behavior）称为＂常显函数」（constant method）［Beck］，＇它们会返同一个便编码 （hard－coded）值，这东西有其肘途：你可以计不同的 subclasses 中利同一个访问函
开有不同的 subclass 中计㐌返问不同的值。

尽管常量将数们其朋途，但若 subclass 小只有常量函数，实在没们题够的存在价值。你可以在 superclass 中设计 个与「常昷函数返囵值」相应的值域，从而至全全除这样的 subclass，如此一来就可以避免组 subclassing 而带柬的额外复杂性。

\section*{作法（Mechanics）}
－对所有 subclasscs 使用 Replace Constructor with Factory Method（304）。
口 如粉有任何代仍直接今用 subclass，令它改而引用 superclass。
- 针对每个常量函数，在 superclass 中声勖一－个 final 值域。
- 为 superclass 声明一个 protected 构造函数，用以初始化这些新增值域。
［新建或修改 subclass 构造函数，使论词用 superclass 的新增构造函数。
- 编译，测试。
- 在 superclass 中卖现所有常量米数，令它们返同相应值域值，然后将该函数从 subclass 中删掉。
- 每删除一个常量函数，编译并测试。
-  subclass 中所有的常量函数都被删除后，使用 Inline Method（117）将 subclass构造函数肉联（inlining）到 superclass 的 factory method 中。
- 编㶦，测试。
- 将 subclass 删掉。
［ 编译 测试
－重复「inlining 构造函数，删除 subclass」过程，直到所有 subclass都柀删除。

\section*{范例（Example）}

朴例之中，我以 Person 表示「人：，并什对每神性别建立一个 subclass：以 Male subclass 表示「男人」，以 Female subclass表示「文人」：
```

abstract class Person {
abstract boolean Esmalel!;
abstract char getcode(};
class Maie extends Person {
boolean isMa-e(f {
return true;
}
char getcode() {
return 'M';
j
}
Class Eemaie extends Person {
voolean :sMale() {
return false;
}
char getcode() t
returat 'F';
}
}

```

在这里，两个 subclasses 之间性一的区别就是：它们以不同的方式实现了 person所声明的抽象函数 getCode（），返回不同的硬编码常量（所以 getcode（）是个常量函数［Beck］）。我应该将这两个总情的 subclasses 去掉。

首先我需要使卉 Replace Constructor with Factory Method（304）＝存这里，我需要为每个 subclass 建市一个 factory method；
```

class Serson...
static Person createMale():
ret:urn new Male(|;
}
gtatic Person createFemale() ;
return new Fema-e(!;
}

```

然㢄我把对象创建过程从以下这样：
```

Person kent = new Male();

```

收为这柈：
```

Person kent - Person,createMale|!;

```

将所有「构造函数调用动作 \｜都替换为「factory method 调用动作〕応，我就不应该再有任何对 subclass 例直接引朋了。 次全文搜索就可以帮助我让实这－点。然后，我可以把这两个 subclasses 都声明为 private，这样编译器就可以帮助找，保证至少 package 之外小会出任何代码取用它们。

现在，针对每个常量函数，在 superclass 中芦明一个对应的俏域；
```

class Persur!...
private final booiean _isMale:
private final char _code;

```

然后为 superclass 加上一个 protected 构造函数：
```

class Persor...
prosectec Pexson (boolean isMale, char code) (
_isMaie - ismaie;
_code - code;
f

```

冉为 subclass 加上新构造函数，令它调用 superclass 新增的构造囦数：
```

class Male...
Maic!! {
super (true, 'M');
}

```
```

class Female...
Temale| {
super (false, 'F'};
;

```

完成这一步后，编详并测试，所有值域都被创建山来并被淢予初值，但到月前为止，我们茊没有使用它们。现在我可以在 superclass 中加入访问这此值域的函数，并删掉 subclass 中的常量函数，从而计这些值域精墨登场：
```

Qlase Person...
booieam isMa-eit {
resurn _isMalc;
}
Class Ma`e...
boolean ismaleft:i

```

```

    +
    ```

我可以婵－对每个值域，每个 subclass 进行这一步骤的修改；如果我相信自己的运气，也可以采取一次吽个食部修改的手段。

所有值域都处理完毕居，所有 subclasses 也都窎空如也了，于是我可以删除Person中那个抽象函数的 abstract．修饰符（使它不再成为批象函数），并以 Inline Method （117）将 subclass 构造函数内联（inlining）到 superclass 的 factory method中：
```

class Person...
stasic Person cxeaceMaie(f {
return new Personltrde, 'm'l;
}

```

编译，测试后，我就吅以删掉 Male class，并对 Femaleclass 重复

\section*{9}

\section*{简化条件表达式 \\ Simplifying Conditional Expressions}

条什逻辑（conditional logic）有可能十分复杂，代此本产提供－此重构手法，专门用来简化它们。其巾一项核心重构就是Decompose Conditional（238），可将一个复先的条件還镇分成若十小抉。这项重构很重要，因为它使得？转辙還辑（switching logic）和（操作细符（ （details）分离。

本章的其余重构于法可月以处理号一此重要问题；如果你发现代码中的多处测试有相闰结果，应该实施Consolidate Conditional Expression（240）；如果条偾代码中有佔何重复，可以运用 Consolidate Duplicate Conditional Fragments（243）将重复成分去掉，

如果程序开发为坚持「单一出口（onc exit point）：原则，那么为让条什式也遵睸这 －原则，他往往会在其中加入挖制标记（control flags）。我库不特别在意－一个函数－个：｜fLI」原则，所以我使用 Replace Nested Conditional with Cuard Clauses （250）怀小出那些特殊情况．并使用 Remove Control Flag（245）太除那些讨厌的㸞制标记。

较之于过程化（procedural）程序而它，面向对象（object oriented）程序的条件式通常比较少，这是肉为很多条件行为都被多态机制（polymorphism）处理採了。多态

 Conditional with Polymorphism（255）将它替换为多态．

多态还有 一种十多白用侣鲜为人知的用途：通过 Introduce Null Object（260）去除对于 nuill value 的㭘験。

\section*{9．1 Decompose Conditional（分解条件式）}

你有 一个复杂的条件（if－then－else）语名，

从 if，then，else 三个段落中分别提炼出独立函数。
```

if (date.before (SUMMER_START) i| date.after (SUMMER_END))
charge = quantity * _winterRate + _wirteerServiceCharge;
else
charge = quan\&ity * _summerRate;
m
if (notSumer(date))
charge = wintercharge(quantjty);
else
charge = euntumCharge (quantity);

```

\section*{动机（Motivation）}
鸭米检查不同的条什分支，恨据乐司的分支做不同的查，然片，你很快就会得到－个相当长的図数，大型屚数白身就会使代码的叮读性下降，而条件逻辑则会使代码更难阅该，在州有复杂条件逻辑的函数山，代码（包括检查条件分支的代码和真正实现功能的代帾）会告诉你发生的事，化常常让你羙不清楚为什么会发生这样的事，这就说明代矿的可读性的侑人大降低了。

利佂何人块头代础 样，你可以将它分解为考个独立函数，根据每个小块代矽的用途，为分解而得的新㕷数命名，并将原函数中对应的代码替换成「对新建函数的调用」，从再更清楚地衣达白已的意图。対十条件嗃辑，「将每个分支条件分解，形成新响数」证妸以给你带米更多好处：可以突出条什这辑，更清楚地表明每个分支的作用，并口䆜计每个分支的原因。

\section*{作法（Mechanics）}

口将 if 段溶提炼出来，构成 一个独立米数。
口 将 then 段落利 else 段洛都提炼出来，各白构成 个个独立函数。

如果发现嵌套的（nested）条件逻辑，我通常会先现察是㔻可以使用 Replace Nested Conditional with Cuard Clauses（250）。如果不行，才开始分解其中的镜个桼件。

\section*{范例（Example）}

叚设我要讨算购买某样商品附总价（总价工数量＊单价），而这个商品在冬季和夏李的单价是不同的：
```

if (date.befo:e (SUMMER_START) || date.after (SUMNER_END))
charge = quartity * _winterRate + _w!nterServicecharge;
else
charge = quantity * _surmerRa'e:

```

我扎每个分支的判断条件都提炼到一个独立図数中，如下所示：
```

    if (notSummer(date)}
        chayge = winterCharge(quant:ty);
    else
        Charge = summercharge (quartity);
    private boolean rotSummer(Date dane) \
returr date.before (SLMMER_S'ART) | date.atter(SUMMER_FND);
l
private doub-e summerCharge(irt quartity) (;
returri quantity * msummerरate;
j
private double wirterCharge(in:- quantity) {
return guantity * _wincerRate . _winterServiceCharge;
\vdots

```

通别这段代码你可以看出，整个重构带来的清晰性。实际 I 作中，我会逐步进行每一次提炼，并在每次提炼之后编详并测琙。

像这样的情况下，许多程序员都不会去提炼分支条件。因为这些分支条件往往非常短，看卜去似乎没育提炼的必要。但是，尽管这些条件往泮很短，在代码意图和代码白身之间往往存在不小的差距。哪恉在上面这样一个小小例了中， notSummer（date）这个语分也能够比原本的仵码更好地表达日已的用途。对于原来的代码，我必须着着＂它，想一想，才能说出其作用。当然，在我们这个简单的例子中，这并不困难。不过，即使如此，提炼出来的函数可读吽也更高一些—它看上去就像一段注释那样清楚而明白。

\section*{9．2 Consolidate Conditional Expression（合抍条件式）}

你有一系列条件测试，都得到相同结果。

\section*{将这些测试合并为一个条件式，并将这个条件式提炼成为一个独立函数。}
```

double disabijityAmount() {
if (_seniority < 2) return 0;
if (monthsDisabled > 12) return 0;
if (_isPartTime) retumm 0;
// compute the disability amount

```

double disabilityAmount（）\｛
if（isNotEligableforDisability \()\) ）return 0 ；
／／compute the disability amount

动机（Motivation）
有时你会发现这样一革条件检查：检查条件各不相同，最终行为却一致。如果发现这种情况，就应该使用 logical－AND 和 logical－OR 将它们合开为一个条件式。
际上只有一次条件检查，只不过有数个并列条件需要检査而已」，从侕使这一次检查的用意更清晰。当然，合井椪和合并后的代码有若相同的效果，但原先代码传达出的信息却是「这里有一些独》条件测试，它们只是恰好可时发生1。其次，这项重构往往可以为你使用 Extract Method（110）做好准备。「将检青条件提㤢成一个独立函数」对 5 里清代码意义非常右用，因为它把描述＂做什么－的语句换成了［为什么这样做」。

条件语的的「合并理由」也同时指出了「不要合并」的理陆。如果你认为这些检查的确彼此独府，的确不出该被视为同一次检查，那么就不要使用本项重构。因为在这种情况卜，你的代码已经清楚表达出自己的意义。

\section*{作法（Mechanics）}
－确定这些条件语的郬没有副作用（选带影响）
\(\Rightarrow\) 如果条件式的副作用，你就不能使用木项重构。
- 使用遀当的造轱操作符（logical operators），将 一至列相关条们式合并为一个。
- 编译，测试。
- 对合并斦的条件式实施 Extract Method（110）。

\section*{范例：Ors}

\section*{请看下列代码：}
```

double disabilityAmolit() {
if (_sen:ority < 2) returr 0;
if (_mon:rsa=sabled> >2) return 0;
if (_isParttime) return 0;
// conPute tro disability amoun=
..,

```

在这段代㐷中，我们看到一连串的条件检查，它们都做同一件事。对于这样的代码，

```

doub_e djsabilityRnolíL!) !
is ((_seniority<2) !| i_monthsDisabled > 12) || (_isPar=lime|)
relu-ri 0;
// corpute the disebiiity amount
...

```

现在，我可以观察这个新的条件式，并运用 Extract Method（110）将它提炼成一一个独立函数，以函数名称表达该语何所㭘查的条佃：
```

double disab!iityamolint (f {
i[ (1sNotEligibleForDisability()) retur: 0;
\therefore compute the disabiliry amourt
}
boolean lsNotEligibletorDisabi_ity(! {
return (!_seriority < 2) ||
(_monthsDisabled > 12) , ((_isfartT\&me));
;

```

\section*{范例：Ands}

上述实例展示了＂logical Or＂的月法，下列代神即示＂＂logical－AND＂的用法：
```

if (onvacasion{\)
\# (leng=rofGervico() > 10)
Ielun= 1;
rerarn 0.5;

```

这段代码可以变成：
```

it (orvacartor,\) b\& lengtrofפervice\) > i0, zetum -;
else roturn 0.5;

```

你可能还会发现，某些情况下需要同时使用 logical－AND，logical－OR 租 logical＿NOT，敢终得到的条件式可能很复杂，所以我会先使用 Extract Method（110）将衣达式的一部分提胨心来，从而使整个表达式变得简单一些。

如果我所观察的部分，只是对条件进行检查并返国一个值，我可以使用二元操作符将这一部分变成一一条 rel．urn 语们，因此，卜列代砲：
```

\#: Convecaiion| bs lerg!hotGervice() > l0} retur= I;
else recurn 0.5;

```

就变成广：
```

return (onVacation() \&\& lengthoxgervicell > lo) ? 1 : 0.5;

```

\section*{9．3 Consolidate Duplicate Conditional Fragments （合井重复的条件片段）}

位条件式的每个分文上苗䒴相河的－一段代码。
将这段重复代码撽移到条件式之外。
```

it {isSpecialDeal()) {
total = price * 0.95;
send(!;
}
else {
total = price * 0.98;
send():
}
if（isspecialDeal（）） total＝price＊0．95； else total＝price＊0．g日； send（）；

```

\section*{，}

\section*{动机（Motivation）}

有时你会发现，一组菻件式的所有分支都执行了相詞的某段代码。如果是这样，你就应该将这段代码撽移到条件式外面。这样，代码才能更消楚地表明哪此东西随条件的变化而变化，哪些东西保持不变。

\section*{作法（Mechanics）}
- 鉴别出「执行方式不随条件变化而变化」的代础。
- 如果这些共通代呺位十条件式起始处，就将它移到条件式之前。
- 如果这些共道代仍位于条件式尾端，就将它移到条件式之后。
－如果这些共通代码位于条件式中段，就需要观察共通代码之前或之后的代码是否改变了仆么东西。如米的确方所改变，应该前先将共诵代码向前或向后移动，移至条件式的起始处或尼端，再以前面所说的办法来处理。

口 如果共通代码不止－条语何，你应该学先使用 Extract Method（110）将共通代码提炼到一个独六函数中，再以前面所说的办法来处理。

\section*{范例（Example）}

你可能遇到这样的代码：
```

if (isspecialDeal()) {
total =- price * 0.95;
serd();
}
else {
Cotal = price * 0.98;
send();
j

```

由于条件式的两个分支都执行了 send（）函数，所以我应该将 sendり移到条件式的外围：
```

if (isSpecialDeal())
total = price * 0.95;
e]se
Sotal = price * 0.98;
send();

```

我们也可以使用同样的手治来对待异常（exceptions）。如果老 try区段内＂可能弓发异常」的语们之后，以及所有catcin 区段之内，都重复执行了同一段代码，我就可以将这段重复代码栘到final区段，

\section*{9．4 Remove Control Flag（移除控制标记）}

在一系列布尔表达式（boolean expressions）中，某个变量带有「控制标记。（control flag）的作用。

以 kreas 语句或 retumr 语句取代控制标记。

\section*{动机（Motivation）}

在一系列条件表达式中，你常常会看到「用以判断何时停止条件检查」的控制标记 （control flag）：
```

set done to false
wtile not done
is (conditior)
do somelring
set done to true
ncx: step of =oop

```

这样的控制标记带来的麻烦超过了㫐所带来的便利。人们之所以会使妇这样的控制标记，因为结构化编程原则告诉他们：每个子程序（routines）只能有一个入入（entry）和 一个出口（exit）。我盉同「单一入口」原则（而且现代编程语言也强迫我们这样做），但是「单－出山」原则会让你在代码中加入讨厌的控制标记，大大降低条件衣达式的可读性：这就是编程语言提供break 语包和contirue 语向的原因：你可以用它们跳出复杂的条件语旬。去掉控制标记所产生的效果往往让你大吃一惊：条件语的真正的用途会清晰得多。

\section*{作法（Mechanics）}

对控制标记（control flags）的处理，最显而易见的办法就是使用 Java 提供的 break语句或 coヶtirme 语䚯。
- 找出「让你得以跳出这段逻辑」的控制标记位，
- 找出「将可跳出条件式亡值域予标记变量 的那个喡勿，代以恰当的break语们或contirue 徣创。

■ 每次替換后，编译升测试。

在未能提供break 和 contirue 语句的编程语咅中，我们可以使用品一种办法：
\(\square\) 运可 Extract Method（110），将整段塄辑提炼到一个独立函数中。
口 找出「让你得以跳计这段逻辑」的那些控制标记值。
口 找出「将可跳出条珄式记值赋予标记变量」的那个语付，代以恰当的return语句。

■ 每次替换后，编译升测试。
即使在支持 break 和 continae 语吅的编程䜤育中，我通常也优先考虑上埔第二方案。間为 return 语句п以非常清楚地表示；个再找行该函数中的其他佶何代码。如果还有这一头代码，你早晚需需将这段代码提炼够来。

请注意标记变量是否合影呵这段逻辑的最后结果。如果有影响，使用break 语句之后你还得保留控制标记值。加果你已经将这段逻辑提炼成一个独立函数，也可以将控制标论值放在 ret urn 语的中返回。

\section*{范例：以 break 取代简单的控制标记}

下列函数用来检相一采列人名之灲是否的含两个可疑人物的名字（这两个人的名字硬编的于代码中）：
```

void checkSecurity(String!} people) {
boolean found - false;
for (int i = 0; i < people.length; i++) {
if (! found) {
if (people:i].equals ("Don")),
sendAlert\;
found = true;
if {people[i].equais ("John'))(
sendalert();
Found = true;
}
}
j
}

```

这种情况下很容易找出控制标记：当变量 fourd 被赋子 true 时，搜索就绡束。我可以逐 引入 break 语句：
```

void checksecurity(String[] people) {
boolean found = false:
Eor (irt : = 0; i < people.lengtin; 2++1 {
if (! fourd) :
if (peopie[\frac{1}{j}.equals ("Don")){
sendAlert(|;
break;
j
if (peop*e[i].equals ("John")):
sendAlert();
found = trwe;
!
}
}
}

```

最店获得这样的成果：
```

void checkSccurity(String[] people) (
boolear found = false:
for (int i = 0; i < people.iength; i+.) {
if (! found) {
if (people[i].equals ("Don*)):
sendAlert(};
break;
}
if (people[i].equals ("John")){
sendAlert(!;
break;
}
;
}
}

```

然后我就可以把对控制标记的所有引用都去掉：
```

void checkSecurity(Stringij people) {
for (int l = 0; i < people.lergrh; i++} {
if {people[i],equals ("Don"}){
seridAlerti);
break;
l
if (peop-e[i].equals ("Johrn") i
sencAlert();
break;
}
}

```

\section*{范例：以 return 返回控制标记}

本项重构的另一种形武将伐肘 returr 语句，为了阙述这种用法，我把前面的例子稍加修坆，以控制标㫛记录搜索结米：
```

void checkSecurity(St:!ng:. peop-e! {
Strirg fourd = "";
for (irl i = 0; ! < people.length; i++) {
if (found.oquals("")) {
iz (people[i],equlals ("Don")){
sergA_est ();
found - "LJon";
}
if (Deop-e[:- -guals ("Jomm")\
sendAlert();
found - "Tohn";
\jmath
}
;
soner atercode(ronrd);

```

在这里，变量 fourc颠了两件事：它既是控制标记，也是运算络果。遇到这种情况，我真欢先把计算 found 变量的代码提炼到一个独立函数中：
```

void checkSecurjty(Stringl) people) (
String found = foumomiscrean!{peopie};
some[atercode(Ionat);
}
string foundviscrennt.(Strirg[] people}{
SLring Eomnd = "";
for {irt : : 0; i < people.length; i++! {
if (found.equa-s("")) {
if (peopie[i].eqLals ("Don"!){
serdAlert(l;
Fourià = "Don";
}
if (peoplc[i].equals ("John")!{
gendAlert ();
found = "John";
}
}
}
retwrn found;
}

```

然后以 return 语仜取代控制标记：
```

Strirg foundWiscreant(String[] peop-e){
String found = "";
Eor (ivt i = 0; : < people.1ength; i++ {
if (fomnd.equals("")} {
if (people[i].equals ("Dorn")){
sendAlert();
return "Don";
}
if (people:i|.equals ("Join")){
sendalert();
found = "John";
}
}
)
rerurn found;
}

```

最后完全去掉控制标记：
```

SLrimg foundvisoreant(Strirug[] people)(
for (int i = 0; i < people.lergth; i-+) [
if {peop.e[i].equals ("Don")i{
sendAlert();
returm "Don";
l
if {people[i}.equals {"Johm"}){
sendAlert();
return "John";
!
}
return "';
}

```

即使不需要返回某值，你也可以使用 recurn 语句来取代控制标记。这时候你公需要一个空的 returr 语句就行了。

当然，如果以此办治去处理带有副作用（连带影咃）的函数，会有一一些河题。所以我需要先以 Separate Query from Modifier（279）将函数副作用尔离出去，稍后你会看到这方面的例子。

\section*{9．5 Replace Nested Conditional with Guard Clauses}

\section*{以卫语句取代模夽条件式}

函数中的条件逻辂（conditional logic）使人难以看清正常的执行路径。

\section*{使用卫语句（guard clauses）表现所有特殊情况。}
```

double getPayAmount () (
double result;
if (_isDead) result = deadAmount ();
else {
if (_isseparated) result = separatedAmount ();
else {
if (_isRetired) result = retiredAmount();
else result = normalPayAmount ();
};
)
return result;

```
I;

\section*{§}
```

double getPayAmount () {
if (_isDead) return deadAmount ();
if (_isSeparated) return separatedAmount ():
if (_isRetired) return retiredAmount ():
return normalPayAmount();
|;

```

\section*{动机（Motivation）}

根据我的经验，条件式通常有两种呈现形式。第一种形式是：所有分支都属于正常行为。第二种形式则县：条件式提供的答案中只有一种是正常行为，其他都是不常见的情况。

这两类条件式有不同的用途，这一点应该通过代码表现出来。如果两条分支都是正常行为，就应该使用形如「if \(\cdots \mathrm{else} \cdots\) 〕的条件式：如果某个条件极其至见，就应该单独检查该条件，并在该条件为真时立刻从函数中返回。这样的单独检査常常被称为［卫语句（guard clauses）」［Beck］。

\section*{Refactoring－Inproving the Design of Existing Code}

Replace Nested Conditional with Guard Clauses（250）的精䯝就是：给呆一－条分支以特别的重视。如果使用 if－then－else 结构，你对 if 分支和else 分文的稬视是同等的。这样的代码结构伎递给阅读者的消息就足：各个分支有同䛨的重要性。口语句（guard clauses）就不同了．它告诉阅读者：『这种情况很胥见，如果它真的发牛了，请做一些必要的整理丁，作，然后退细。1

「每个类数只能有一个入山和一个出口」的观念，根深蒂固于某些积学员的脑海里，我发现，当我处理他们编写的代偶时，我经常需要使用 Replace Nested Conditional with Guard Clauses（ 250 ）。圲今的编程语言都会强㑬保证每个函数只有－个入口，至于「单一出口，规则，其实不是那么有用。在我看来，保持代码清惭才是最关键的：如果「单 出口」能使这个函数更清楚易读，那么就使用单 出「；否则就不必这么做。

\section*{作法（Mechanics）}
－对于每个检查。放进－－个卫语句（guard clauses）。
\(\Rightarrow\) 已诺句要不就从函数中返同，要不就抽出一个异常（exception）。
－每次将「条件检查」替换成「卫语句」后，编译并测试。
\(\Rightarrow\) 如果所有情语的都导致相同结果，请使用 Consolidate Conditional Expressions（240）。

\section*{范例（Example）}

想像一个薪册系统，其中以特殊规则处理死亡员 T ，驻外员［ ，退休员T的薪资。这些情况不常有，但彩确偶而会出现，

假设我在这个系统中看到下列代码：
```

doLible getPayAm.ount() {
double result;
if (_EsDead) resuit - deadmmourtu);
ense (
{f \_isSeparated) result = sepazatedamount (j;
else !
if (_isResired) reg:ll: = retiredAmounin!);
else result = normelpayAmount();
};
}
return result;
i;

```

左这段代码中，非正常情况的检榅掩盖了正常情况的检査，所以我应该使用「卫语们」来取代这些检合，以提高程序清唽度，我可以逐－引入卫语句。让我们从最上面的条件检查动作开始：
```

double getPayAmourt () {
double result;
if (_1sDead) return deadAmount\);
if (_isSeparated) robul+. = separatedAmount(!;
else ;
if (_isRetired) result = retiredAmount (!;
else resil: = normalPayamount();
;
return result;
};

```

然后，继续下さ，仍然一次替换－－个检㮅动作：
```

double getPayAmomnt! {
double rescit;
if (_isDead) retum deadAnoun= ():
1f (_is\&eparated) return separatedAmount();
if (_inRetired) resul] = retiredAmomit();
else result = normalPayAmount();
returr result;
};

```
然后是最后一个:
double get PayAmount () :
    double resuit;
    if (_isDead) return deadAmourt ();
    if (_isseparated) return separatedamount (!;
    if (_isRetired) return retiredAmount ();
    resule = romalĐayAnount ();
    retum result;
\(j\);

此时，resalt 变量已经没有价值了，所以我把它删掉：
```

double getFayAmount() {
if {_isDead) return deadAmount(1;
if {_isseparated) return separatedAmount ();
if {_isReLired} return retiredamount();
return normal Faymmount();
};

```

怅育（nested）条件代码往往由那些深信「每个函数只能有一个计口」的程序员写出。我发现那条规则（函数只能有一个出口）实在有点太简单化了。如果对函数剩余部分不再有兴趣，当然应该立刻退出。引导阅读者去看一个没有用的 else 区段，

只会妨的种们的理解。

范例：将条件逆反（Reversing the Conditions）
审兑本书初䅥时，Joshua Kcrievsky 指出：你常常可以将条件表达式逆反，从而实现 Replace Nested Conditional with Guard Clauses（250）。为了㧻救我可怜利想像力，他还好心帮我想了个例于：
```

Fub.ic dolble getadilsledCapital(| :
gotble revulL - 0.0;
Ef {_capital > 0.0) {
if {_sut.kare > 0.0 \&\& _durarion > 0.0} {
result - (...nCOne / _duratiori * ADu_\&AClOR;
}
}
retimy resuic;
}

```

同样地，我逐一进行替换。不过这次在插入卫语加（guard clause）时，我需要将相应的条佃逆反咸束：
```

pubicic dousle get.RaplstedCagisa!() (
donble result - 0.0;
if (_capital <= 0.0) return result;
三f (_irtRare > 0.0 E\& _duration > 0.01 {
rosult = (_incone ' _duraifon} * ADU_rAClOR;
}
returg resuli;
}

```

下一个条件稍微复杂一点，所以找分两步进行逆友，弟先加入一个＂logical－NOT＂操作：
```

pablic gouble getadiustedCaviこal() {
double resuit = 0.0;
:F !.capital <= 0.0! retarrn result;
if (1(_intRate > 0.0 \&\& _duration > 0.0)) return regult;
resilt = (_income ; _Gura:ion) * ADu_faCTOR;
return reswls;
!

```

但是在这样的条件式中留下－个＂logical－NOT＂，会把我的脑袋拧成 •团乱麻，所以我把它简化成下面这样：
```

public doubie ge:Ad%'us=edCapitelli :
double resull - 0.0;
if (_oapital <= 0.0) rcturr vegu.L;
If (_intRate <= 0.0 || _duration <= 0.0) returm result;
result = (_incorre / _dural.ior.) * ADi_FACTOR;
rosurn rcsult;
]

```

这时候我比较喜欢在卫语句（guard clause）内返同一个明确俏，因为这样我可以一日与然地看到卫语句返回的大败结果。此外，这种时候我也会考虑使用 Replace Magic Number with Symbolic Constant（204）．
```

public doubie getAdjustedCapital() {
couble result = 0.0;
if (_capitai <= 0.0) return 0.0;
if (_intRate <= 0.0 || _duration << 0.0) return 0.0;
result. = (_incone / _duration) * ADJ_FACTOR;
retarn result:
}

```

完成沶换之后，我同样可以将临时变量移除：
```

mubiic double getAojustedCapital(| {
if (_capital <= 0.01 retamn 0.0;
if (_intRate <- 0.0 li _guration < 0 0.0) returrl 0.0;
return (_inccme / _duration) * ADJ_FACOOR;
}

```

\section*{9．6 Replace Conditional with Polymorphism以多态取代条件式}

你手 E 有个条件式，它根据对象型别的不司而选择不同的行为。
将这个条件式的每个分支放进一个 subclass 内的覆写函数中，然后将原始函数声明为抽象函数（abstract method）。
```

double getSpeed() (
switch (_type) {
cate EUROPRAN:
return getBasespeed();
cage AFRICAN:
return getBaseSpeed()-gettoadFactor () *_numberOfCoconuts;
case NORWEGIAN BLUE:
Teturn (_iaNaiked) ? 0 ; getEegeSpeed(nvoltage);
}
throw new RuntimePrception ("Should be ummeachable");
l

```


\section*{动机（Motivation）}

在面向对象术语中，听上去最高贵的词非「多态｜莫属。多态（polymorphism）最根本的好处就是：如果你需要根据对象的不同型别而来取不同的行为，多态使你不必编宁明显的条件武（explicit conditional）。

正因为有了多态，所以体会发现：「针对type code（型别码）而写的 switch 语句」以及「针対 type string（型别名称字符串）而写的if－then－else 语句」在偭向对象程序中很少出现。

多念（polymorphism）能够给你带来很多好处。如果同 组条件式存秆序许多地点出现，那么使用多态的收益是最人的。使用条件式时，如果俰想添加－种新型別，就必须查找升更新所有条件式。但如果改用多念，叭需建齐。个新的 subclass，并在其市拱供适当的函数就行了。class 用厂不需要了解这个 subclass，这㩆大丈降低了系统各部分之间的相依程度，使系统升级更加容易。

\section*{作法（Mechanics）}

使用 Replace Conditional with Polymorphism（255）之前，你们先必须有一个继承结构。你叮能已经通过先前的重构得到了这一结构，如果还喑有，圲在就需要建立它。

要建立继承结构，你有丽杉选择：Replace Type Code with Subclasses（223）和 Replace Type Code with State／Strategy（227），前一种作法比较简屰，因此你应该尽可能使用它。似如果你需穻在对象创建好之后修收 type code，就不能使用 subclassing 作法，只能使用 State／Strategy模式。此外，如果閉于其他原凶你要重
语的针对的是｜可一个 type code，你尺㙐针对这个 type code 建立一个继承结构諒行了。

现在，可以向条件式开战了。你的目标可能是 swi：＝cis（case）谈訽，也可能是if语包。
－如果要处理的条俨式是一个更人函数中的一部分，首先对条件式进行分析，然后使用 Extract Method（110）将它捉炼到 个独立函数去。

口 如果有必要，使用 Move Method（142）将条件式放置到继象结构的顶端。
口 任选 个 subclass，在其中建立一个函数，使之覆T superclass 市容纳条件式的那个函数。将「与该 subclass相吴的条什式分支，拷贝到新建函数中，并对它进行适当调整。
\(\Rightarrow\) 为了顺利进行这 抹集，你可能需要将 superclass 中的某些 private 值域声明为 protected．
- 编译，测楓。
- 在 superclass 中删掉条件式内被拷贝计去的分支。

口编译，测试。
类数为止。
\(\square\) 将 superclass 之巾容纳条件式㽛米数声明为讲寗函数（abstract method）。

\section*{范例（Example）}

Replace Type Code with State／Strategy（227）那个例子市束的，因此示意图京如图9．1所示（奸果想知道这个团是怎么得到的，请看第8章范例）。
```

Class Ftnployee...
int parAromm!! :
switch (get.Type{)) {
Gase Fitployeerype. ENGJNFE:X:
return _morthiySaiary;
cese تmployeeType.sA-要MaN:
rorimn _mon=hiygalary - _commission;
Case EmpioyecType,VANaGER:
retur= _montilySalary + _borlus;
default:
throw now RuntimeExceptior.("-ncorred. Emp_oyec";:
}
;

```


图 9.1 继承结构
```

    in` getType() {
    returr _type ge:Typecode();
    ;
    pr'vate EmployeeType _iype;
    abstract class EmployceType...
abscract j.rt ge=?Ypecode(1;
class Engineer extends EmpiofeeTypt...
in: get \#YpeCode(! !
retumn Employee.\XiNGINEER;
i
... and ocher subclasses

```
switch 语句已经被很好地提炼出来，因此我不必费劲再做一遍。不过我需要将它移到 Employeetype class，因为 EmployeeType 才是被 subclassing 的class，
```

class Employec-ype...
Ent payRmount (Employee amp) {
switcl: (get'ypecode()) {
case ENO-NGER:
rowirn emp.getMonthlySalaryi;
case SAueSMAI,
retum emp.getMonthlySalary() + ermp.getConmission(l;
case MANAGER:
return emp.getMor:thlySa_ary() + enp.getBonus(!;
default:
:hrow new RunitireExcept ion.!"Sncorvect Emp.oyee");
}
!

```

由于找需要 Employee class 的数据，所以我需要将 Employee 对象作为参数传递给 DayAnoun＝11。这些数据门的一部分也许可以移到 EmployeeType class 来，但那是另一项重构需要关心的问题厂。

调整代码，使之通过编详，然后我修改 Employee 巾的 payAmo，nt！！函数，令它委托（delegate，转调用）EmployeeType：
```

class Employee..,
int payAmount (j (
\&elurr. _type. कayrmount(this);
;

```

现在，我可以处玾 switch 语的了。这个过积有点像淘气小男孩折磨－只昆虫—
 Engineer class：
```

class Frgginee:...
int pdyArount (Erployee emp) :
return emp.getmonthlySalary();
}

```

这个新函数覆写了 superclass 中的 switch 语们之内那个专门处理＂Engineer＂的分支：我是个偏执狂，有时我会故意在case子们山放一个陌娸，检查 Engineer subclass是否正常工作（是否被调用）；
```

ciass BmployeeTyoe...
irt paymmoum(Emp-oyee emp)
switch (get.Typerode()) {
case FNGINEER:
throw new RuntimeException (
"Should be being overridden");
case SALESM4N:
return emp.getMonthiySalary() + emp.getCormission();
case MANAGER:
returr enp.getMont-LySalary() + erp.ge:Bonus();
default:
throw new RuntimeExceptior(":ncor yect Employec");
}
}

```

接下来，我重复上述过程，直到所有分支都被去除为止：
```

class Salesman+..
int paysmount (Employee emp) ;
returrl emp,getMonthlySalary(! + emp.getComriission():
j
class Manager...
int payAmount (Employee emp) {
return emp,getvor.hlysalary() + emp.getBonls();
}

```

然愿，将 superclass 的 payAmount（）函数声朋为抽象函数；
class EmployeeType．．．
abstract int payAmount（Employee emp）；

\footnotetext{
6 译注：「腿」和条件式「分支」的英文都是＂leg＂。作者幽默地说「㲔掉一条腿」，意思就是「去掉一个分支」。
}

\section*{9．7 Introduce Null Object（ \({ }^{\text {（ }}\) 入Null 对象）}

你需要両三检肖「某物是杏为 null value」。
将 null value（无效值）替换为 null object（无效物）。


动机（Motivation）
多态（polymorphism）的最报本好处在于：你不必再向对象询问「你是仆么型别」而屋根据得到的答案调用对象的某个行为—你只管调用该行为就是了，其他的切多态机制会为你安排要当。当你的葉个值域队容是 null value 时，考态可扮演另 - 个较不直观（亦较不为人所知）的用途。让我们先听听 Ron Jeffries 的故事。

\section*{Ron Jeffries}

我们第一次使用 Null Object 模式，是因为 Rih Garzaniti 发现，系统在对对象发送一个消息之前，总要检查对象是否存在，这样的检查出现很多次。我们可能会向一个对象索求它所相关的 Person 对象，然后再问那个对象是否为 null。如果对象的确存在，我们才能调用它的 rate（）函数以查询这个人的蘋资级别。我们在好些地方都是这样做的，造成的重复代码让我们很烦心。

所以，我们编写了一个MissingPerson class，让它返回＇ 0 ＇薪资等级（我们把 null objects称为 missing object（虚构对象）。很快地 MissingPerson 就有了很多函数，ratel）自然是其中之一。如今我们的系统有超过 80 个 null－object classes
我们常常在显示信息的时候使用 null object。例如我们想要显示一个 Person 对象信息，它大约有 20 个 instance变量。如果这些变量可被设为 null，那么打印一个 Person对象的工作将非常复杂。所以我们不让 instance 变量被设为 null，而是插入各式各样

的 null objects 一 它们都知道如何正常（正碥地）显示自己。这样，我们就可以摆脱大量代码。

我们对 null objects 的最聪明运用，就是拿它来表示不存在的 Gemstone session。我们使用 Gemstone 数据库来保存成品（程序代码），但我们更愿意在没有数据库的情况下进行开发，每过一周左右再把新码放进 Gemstone 数据库。然而在代码的某些地方，我们必须登录（log in）一个 Gemstone session。当我们没有 Gemstone 数据库时，我们就仅仅安插一个 missing Gemstone session，其接口和真正的 Gemstone session 一模一样，使我们无需判断数据库是否存在，就可以进行开发和测试。
null object 的另一个用途是表现出「虚构的箱仓」（missing bin）。所谓「箱仓」，这里是指群集（collection），用来保存某些薪资值，并常常需要对各个薪资值进行加和或遍历。如果某个箱仓不存在，我们就给出一个虚构的箱仓对象，其行为和一个空箱仓（empty bin）一样；这个虚构箱仓知道自己其实不带任何数据，总值为 0 。通过这种作法，我们就不必为上千位员工每人产生数十来个空箱（empty bins）对象了。
使用 null objects 时有个非常有趣的性质：好事绝对不会因为 null objects 而「被破坏〕。由于 null objects 对所有外界请求的响应，都像 real objects 的响应一样，所以系统行为总是正常的。但这并非总是好事，有时会造成问题的伎测和查找上的困难，因为从来没有任何东西被破坏。当然，只要认真检查一下，你就会发现 null objects 有时出现在不该出现的地方。

请记住：null objects一定是常量，它们的任何成分都不会发生变化。因此我们可以使用 Singleton 模式［Gang of Four］来实现它们。例如不管任何时候，只要你索求一个 MissingPerson 对象，你得到的一定是MissingPerson class 的惟一实体。

关于 Null Object 模式，你可以在 Woolf［Woolf］中找到更详细的介绍。

\section*{作法（Mechanics）}
［ 为 source class 建玄一个 subclass，使其行为像 source class 的 null 版本。在 source class 和 null class 中都加上 false，后者的 isNu： 1 （）怚该返回 true
\(\Rightarrow\) 下面这个办法也可能对你有所帮助：建立一一个 nullable 接口，将 isNuli（）函数放在其中，让 source class 实现这个接口。
\(\Rightarrow\) 只外，你也可以创建一个 testing 接山，专门用来检查对象是否为 nuil。
- 编译。
- 找出所有「索求 source object 却获得一个null」的地方。修改这些地方，使色们改而获得一个 null object。
－找出所有「将 source object 与 null做比较！的地 \(j\) 。修改这些地方，使它们调用isNL： 11 （ ）函数。
\(\Rightarrow\) 你可以每次只处理一个 source object 父其客户柱序，编译并测式后，再处理只一个 source object．
\(\Rightarrow\) 你可以在「不该再出现 null value \(\mid\) 的地方放上一些 assertions（断京），确保 null 的确不再出现。这可能对你有所帮助。

口 编泽，测试。
－找出这样的程序点：如果对象不是 null，做 A 动作，否则做 B 动作。
口 对于每－个上述地点，在 null class 中覆写 A 动作，使其行为和 B 动作相同。
口 使用 1 述的被㠅写边作（A），然后删除＂对象是否等于 null」的条件测试。编译亣测试。

\section*{范例（Example）}

一家公用事业公司的系统以 site 表示地点（汤所），庭院宅第（house）和集合公寓（apartment）都使用该公司的服务。任何时候每个地点都拥有（或说都对应于）一个顾客，顾客信息以 Customer 表示：
```

ciass Site...
Customer getCustomer () {
retirn _c.lstomer;
!
Customer _custoner;

```

Customer 有很多特性，我们只看其中三项：
```

c.ass Custonez...
public String getName(} {...f
public BillingP]an get叉lan() (...}
public Payment.Hjstory get\#istory() {...}

```

本系统又以 PaymentHistory 表示顾客的付枚记录，它也有它自己的特性：
```

public class Faynent:istory...
irut ge-WeeksDel'nquent InLastYear (f \译注: celinquent: 拖矢.

```

F．而的各种取值函数（getter）允许客户取得各种数据。但有时侯 个地点的顾密搬走了，新顾密还没搬进来，此时这个地点就没有顾客。由于这种情况有可能发生，所以我们必须保证 Customer 的所有用户都能够处理＇Customer 对象等于 null」 的情况，下面是一些示例片段：
```

Gustoner customer = s'土e.getCuscomor(f;
BillingPlan plan;

```
```

if (customer =- nu]l) p^arr = RillingP-ar.basic|;
else plan customer.getolar();
Strirg eustomarName;
if (customer == nuli) customerName = "occupant";
clse cuscomerNare = Customer.geiNare();
int= weeksDelizuquent;
if (cust.oner == nuil) weeksDelinquert = 0;
e-ite weeksDelirquent -
custoner.gelHistory().getweeksDeiircuentImLastYeaz();

```

这个系统中可能使用许多 Site 和 Customer，它们都必须检相 Customer 对象是否等于 null，「向这样的检肯室全是重复的。看来是使用 nuil object 的时候了。

肖先新建一个 NullCustomer，并修收Customer：使其支持「对象是否为null。的检䄸：
```

class Nul-customer extends Customer {
public boolean 'svall| :
zel.wri true:
}
i
ciass Customer...
public boonear: ismu`l!| {
returrn false;
}
protected Custoner(} {i /'needed by the Nu'1Customer

```

如果你无法修收 Cus tomer，你可以使用p． 266 的作法：建立 \(\cdots\) 个新的 testing 接口
如果你喜欢，也可以新建一个接口，昭告大家「这里使用广 null object \()\) ；
```

interface Nullable {
boolean isNuli(};
;
class Customer Empierents Nuliable

```

我还喜欢加入一个 factory method，专门用来创建 NullCustomer 对象。这样一来，用户就不必知道 null class 的存在了：
```

class Customer...
static Customer newNull() {
returr new Nulicustoner(!;
!

```

接下来的部分稍微们点麻烦。对于所有「返同null」的地方，我都要将它改为「返苼 nuil object」，此外我还要把 foo＝＝nall 这样的检查替换成foo．isNull（）。我发

现下列办法很有用；査找所有「索求 Customer 对象」的地方，将家们都加以修收，使它们不能返回 null，改献返回－个 NullCustomer 对象。
```

class Site...
Customer getCustomer() {
ret.urn (_custoner == null) ?
Cusconer, newNul- ():
_customer;
}

```

另外，我还要修改所有「使用 Customer 对象」的地方，计它们以 isNu］： 0 函数进行检查，不再便用＂\(=\)－n nご1＂检相方式。
```

Customer customer = si-e.getCustoner (|;
Bi]ing(alan plan;
if (customer.fsNull(!) plam = EillingPian.basic();
else plan = cusncmer.getPlan(!;
String customerName;
if (cus_omer.isNu1l(); customerName = "occupanr";
e:se custonerName = custoner.getName();
int weeksvelinclent;
if (custcmer.isNull(!) weeksDelimgrens = 0;
e`se weeksDelinquert =
custoner.getHisEory().getWeessDe:inquentInLastYear();

```

毫无疑问，这是本项重构中最需要技巧的部分。对 J 每一个需要替换的「可能等于 null」的对象，我都必须找到「它是否等于 null」的所专检䒤动作，并逐一替换。如果这个对象被传播到很多地方，追踪起来就很困难。十述范例中，我必须找出每一个型别为 Customer 的变量，以及它们被使用的地㿝。很难将这个过程仔成更小的步骤。有时候我发现「可能等fnull」的对象只在某几处被用到，那么替换工作比较简单。詣是大多数的候我必须橵大量替换工作。还好，撤销这些替换并不闲难，因为我可以不太困难地找出对：sN」l〕い的调用动作，但这毕竟也是很零乱很怰人的。

这个步愀完成之启，如果编泽和测试都顺利通过，我就可以宽心地露非笊容了。接下来的动作比较有趣。到目前为止，使用 isNull！！函数尚末带来任何好处。只有当我扎相关行为移到 NullCustomer class 中并去除条件式之后，我才能得到场实的利益。我口以遂一将各种行为（函数）移过去。学先从「取得印客名称」这个函数开始。此时的客户端代码大约如下：
```

String customerNane;
if (custoner.isNul`()) customerName = "occupant";
else custonerName = cussomer.getName();

```

首先为 Nul1Customer 吅入－个合适的函数，通过这个函数来取得顾客名称：
```

clasg NuliCustomer...
publice String getName<br>{
return "occupant";
}

```

现在，我可以去掉条件代码了：
```

String oustomerName = custoner.getName();

```

接「下来我以相同手法处理其他函数，使它们对相应查询做计合适觓响应。此外我还可以对＂修改函数」（modifiers）做适当的处理。一于是下面这样的客户端程序：
```

if (! CLstome`.igNul]())
clstoner.setPlan(BillingPlan.special());

```

就变成了这样：
```

Cugtoner.setP-an(Bi-1irgPIan, Speclal());
class NullCustomer.,.
pubilic void setPlan (BiliingPlan arg} {}

```

请记住；只有当大多数客户代㖡都要求 null object 做出相同响应时，这样的行为搬移才有意义。注意我说的是「大多数」而不是「所有」。任何用户如果需要 null object作出不同响应，他仍然可以使用 S SN－1ll（）函数来测试。只要大多数客户端都要求 null object 做出相同响应，他们就可以调用缺省的 null 行为，厉你也就受益匪浅了。

上述范例略带差异的某忡情况是，某些客乡端使用 Customer 函数的运算结果：
```

if {customer.isNull(|) weeksDelinquent = 0;
else weeksDelirouen: =
customer.getHistory(}.getweeksDelisquentInLagcYear();

```

我可以新建一个 Nu71Paymenthistory class，用以处理这种情况：
```

class NuilPaymentHistory extends FaymentHistory...
int getWeeksDelirquentInLasrYear() (
return 0;
}

```

并修收 Nullcustomer，让它返｜日｜－个 Nullpaymenthistory 对象：
```

Olass NullCustomer...
public PaymentHiscory getHistory() (
returrl Daymentmistory.rewNull();
}

```

然后，我同样可以删除这一行条件代鸭：
```

int weemsDelinquent =
customer.getiristory(}.getweeksDelinquentInuast-Year(i;

```

你常常可以看到这样的情况：null objects 会返回其他 mull objects，

\section*{范例：另一种作法，Testing Interface}

除了定义isNuIこ（）え外，你也可以建文一个用以检查「对象是否为null＇的接口。使用这种办法，必须新建一个NuI1接口，其中不定义任何函数：
```

irterface Nall {}

```

然后，让 null object 实机 Nul1 接口：
```

class NullCustomex extends Cugtomer imploments Nuli...

```

然后，我就可以用 instarceof 操作符检查对象是否为 null：
```

aCustomer instarceof k"ull

```

通常我尽量避化使用 Enstanceof 操作符，但在这种情况下，使用它是没问题的。而且这种作法还有悊 一个好处：不需要修改 Customer。这么－－来即使无法修改 Customer 源码，我也可以使用 null object。

\section*{其他特殊情况}

使扵本项重构时，你可以有数种不同的 null objects，例如你可以说＂没有顾客。（新建的房子和椠时没人仕的房子）和「不知名顾案。（有人住，何我们不知道是谁）这两种情况是不同的。果真如此，你可以针对不同的情况建立不同的 null class。向时候 null objects 出可以携商数据，倒如不知名顾条的使用记录等等，于是我们可以在榅出倾客姓名之右将帐灲寄给他。

本质上来说，这是一个比 Null Object 模式更人的模式；Special Case 模式。所谓 special case class（特例类）是某个class 的特殊情况，有着特殊的行为。因此表示「不知名顾密」的 UnknownCustomer 和表示＂没有顾客」的 NoCustomer 都是 Customer 的特例，你经常可以在表示数量的 classes 中看到这样的「特例类」，例如 Java 浮点数有 ！ 1 无无学大！，「负无穷人」和＂；非数量」（NaN）等特例，special case class（特例类）的价值是：它们可以降低你的「错岸处理」形销。例如浮点运算决隹会抽出异常。如果你对 NaN 做浮点运算，结果也会是个 NaN 。这和 「null object的访问函数通常返回另一个 null object」是一样的道理。

\section*{9．8 Introduce Assertion（引入断言）}

某一段代码需要对程序状态（state）做出某种假设。

以 assertion（断言）明确表现这种假设，
```

double getexpenseLimic() {
// should have either expense limit or a primary project
retum (_expenseLimit != 肘LL_EXPENSE) ?
_expenselimit:
_primaryProject.gethemberExpenseLimit();
}
\square
double getExpenseLirait() {
Assert.isTrue {_expenseLimit != NJTL_EXPENSE ||
_primaryProject != mulI);
return (_expenseLimit != NEL_EXPENSE) ?
_expensetimit:
primaryProject,getMemberExpenseLimit();
}

```

\section*{动机（Motivation）}

常常会有这样一段代码：只有当某个条件为真时，该段代码才能正常运行，例如「平方性训算」只对止值才能进行（译江：这里没考虑复数与虚数），又例如某个对象可能假设其值域（fields）至少有一个个等于 null。

这样的假设通常开没有在代码中眀确表现出来。你必须阅读整个算法才能看州。有时程序员会以注释写出这样的假设。而我要介绍的是一种更好的技术；使用 assertion （断言）明确标明这些假设。
assertion 是一个条件式，应该总是为真。如果＇＇失败，表示程序员犯了错误。因此 assertion 的失败应该导致一个 unchecked exception \({ }^{7}\)（不可控异常）。Assertions 绝对不能被系统的其他部分使用。实际上程序最后成品往往将 assertions 统统删除。因此，标记「某些东西是个assertion」是很車血的。

\footnotetext{
7 译放：航摆 unchecked exceplion 是指「未曾F函数签名式（signawre）中列出；的导常。
}

Assertions 可以作为交流与调试付辅助。在交流（沟通）的角度上，assertions 可以帮助程序阅读者理解代码所做的假设；在调试的角度上，assertions 可以在距离「臭出」最近的地方抓住：它们。当我编焉自我测试代码的时候，我发现，assertions 在调试方面的帮助变得不那么重要了，但我例然非常看重它们在交流方面的价值。

\section*{作法（Mechanics）}

如果程序员不犯错，assertions 就应该不会对系统运行造成任何影响，所以加入 assertions 永远不会影响程序的行为。
－如果你发现代明「假设某个条件始终（必须）为真」，就加入一个 assertion明确说明这栁情况。
\(\Rightarrow\) 你可以新建一个 Assert class，用于处理各种情况下的 assertions。
注意，不要滥用 assertions。请不要使用它来检查你「认为应该为真」的条件，请只使用它来捡查「一题必须为真」的条件。滥用 assertions 可能会造成难以维护的重发逻辑。在一－段迻辑中加入 assertions 是有好处的，肉为它迫使你重新考虑这段代码的约束条件。如果；不满足这些约束条件，程序他可以正常运行」，assertions 就仆会弊给你任何帮助，只会把代码变得混乱，并且有可能妨碍以后的修政。

你应该常常问自己：如果 assertions 所指示的约束条件不能满足，代码是否仍能正常运行？如果可以，就把assertions 拿掉。

只外，还需要注意 assertions 中的重复代码。它们和其他任何地方的重复代码－样不好闻。你可以大胆使用 Extract Method（110）去掉那些重复代码。

\section*{范例（Example）}

下面是一个简单例子：开支（经费）限制。后勤部门的员工每个月分周定的开支限额：业务部门的员工则按照项目的开支限额来控制自己的开支。一个员工可能没有开支额度可用，也可能没有参与项目，但两者总得要有一个（否则就没有经费可用了）。在开支限额相关程序中，上述假设总是成立的，因此：
```

class Employee...
private static firal double NULi__EXPENSE = -i.0;
private double _expenseLimit = NULL_EXPENSE;
private Project _primaryProject;

```
```

    doubie ge: Expenser imit.| {
    retumr= (_cxponscLimir != NL゙_L_EXPENSE) ?
            __expenseLimit:
            _puimaryProject.getMermerExpenselimit(1;
    !
boolean wi=hinuinit (dowble expensefnomint) (
resurrl {expersemrtourt <= getExpemseLimit();;

```
\}

这段代码包含了－个明显假设：低何员上要不就参与某个项目，要不就有个人不支服额。我们可以使用 assertion 在代码中更明确地指出这一点：
```

doub-e getExpenseLimi=() {

```
Agsert．isTrue（＿expenseLimit ！＝NULL＿EXPENSE｜｜
```

                            primaryProject != null);
    return (_expense.imit != NULL_EXPENSE) ?
        _expenserimit:
        _primaryProject.getvenberExperiseLimit();
    ```
:

这条 assertion 不会改变程序的佂何行为。品一方面，如果 assertion 中的条件不为真，我就会收到 个运行期异常：也许是在 \(w^{2}\) th niLimit（）函数中拖出一个空指针（null pointer）异常，也许是在 Assert．isTrue引函数中拋抽一个运行期异常。有时 assertion 可以帮助程序员找到臭虫，因为它离曹错地点很近。䚰是，更多时候， asserion 的价值在与；帮助程序员理解代码止确运行的必要条侟。

我常对 asserlion 中的条件武使用 Extract Method（110），也许是为了将若干地方的重复吗㨉炼到同 个个函数中，也许只是为了更清楚说明条件式的肘途。

在 Java 中使肘 assertions 有点麻烦；没有一种简单机制可以协助我们插入这东西 \(\mathbf{B}_{\text {。 }}\) assertions 可被轻松拿掉，所以它们1不可能影响最终成品的性能。编写一个辅助类（例如 Assert class）当然有所邦功，可惜的是 assertions 参数中的任何表达式不论作么情况都一定会被执行一遍。阴止它的恠 外法就是使用类似下面的下法：
```

doub-e getexpensef.'mit.() {
Assert.isTrue (Assert.ON \&\&
(_expenseLimi= != NU`L_EXPENSE ||
_vrimaryP=cject != rul:1);
roEdrn (_expenseLimit != NJLL_ExDENSE) ?
_expenseLimit:
prinaryPróeca.getMeniverexpensela:mit ();
!

```

8 详注：J2SE 1．4 山经支持 assert 语句。

或者是这种手法：
```

double getexpenseLimit() {
if (Assert.ON)
Assert.isTrue !_expensewinit != NULJ_EXPENSE |'
_primaryProject != rull);
return {_expenseLirit != NUGL_\XiXPENSE) ?
_expenseIsirti:.;
prim:aryProject.getMerberExpensel imit!|;
}

```

如果 Assert．ON 足个常量，编译器（译注：而非运行期间）就会对＇它进行检左；如果它等于 false，就不再执行条件式后半段代码。但是，加上这条语的实在有点丑陋，所以很多程序员宁可仅仅使用 Assert． \(\operatorname{sisTrue}\)（函数，然后在项下结束前以过滤程序滤掉使用 assertions 的每一行代码（可以使用 Perl 之类的语言来编写这样的过濾程序）

Assertclass 应该有多个函数，函数名称应该帮助程序员理解其功用。除了 isTrue（）之外，你还可以为它加．I，equals（）私 shouldNeverReachFere（）等函数。

\section*{10}

\section*{简化函数调用}

\author{
Making Method Calls Simpler
}

在对象技术中，最重要的概念莫刘下「接口！（interface）＝容易被球解和被使肘的接口，是开发良好面向对象软件的关键。本苧将介绍；使接口变得更简洁易用。的重构手法。
的关键II兵。只要你能理解－－段程序的功能，就应该大胆地使用 Rename Method （273）将你所知道的东西传达给其他人。兄外，你也可以（并且应该）乍适当时机修改变量名称和 class 名称：不过，总体来说，\({ }^{-1}\) 修改名称」！是相对比较简单的文本替换功夫，所以我没有必它们提供并独的重构项目。

函数参数在「接1．1」之中扮演十分重要的角色：Add Parameter（275）和 Remove Parameter（277）都是很常见的重构下法。䘞始接触面向对家技术的程序员行往使用很长的参数列（parameter lists），这在其他开发环境中是很典型的方式，但足，使用对象技术，你可以保持参数列的简短，以下有一些相关的重构可以都助你缩短参数列。如果来自同一对象的数个值被咨作参数传递，你吅以运有 Preserve Whole Object（288）将它们替换为单一对象，从而缩短参数列。如果此前并不存死这样一个对象，你可以运用 Introduce Parameter Object（295）将＇t创建川来，如果函数参数柬自该函数可耿用的 个对象，则可以使用 Replace Parameter with Method （292）避免传递参数，如果某些参数被用来在条件式中做选洋依据，你可以实施 Replace Parameter with Explicit Method（285）。为外，你还可以使用 Parameterize Method（283）为数个相似函数添加参数，将它们合并到一起，

关于缩减参数列的重构手法，Doug Iea 对我提出了一个警告：并发编程（con－current programming）往往需要使用较长的参数列，因为这柞你可以保证传㣢给函数的参数都是不可被修改的，就像内置型对象和 value object－－定地不可变。通常，你可

以使用何可变对象（immutable objects）取代这样的长参数列，但出 方面你也必须对此类重构保持谨慎。

多年来我 一直坚守一个很有价值的习惯：明确地将 修改对象状态」的函数（修改函数，modifiers）和「查询对象状态。的函数（植询函数，queries）分开设计。不知道多少次，我因为将这两种函数漍在一一起而麻烦缠身；不知道多少次，我看到别人也因为同样的原因而遇到同样的麻烦。因此，如果我看到这两种函数混在 起，我就使井 Separate Query from Modifier（279）将它们分开。

良好的接口只向用户展现必须展现的东西，如果一个接П暴露了讨多组苻，你可以将不必要暴露的东兆隐藏起来，从而收进接口的质量，毫尤疑问，所有数据都应该隐藏起来（希望你不需要我来告泝你这一点），同时，所有可以隐藏的函数都州该被隐藏起来。进行重构村，你往往需要暂时暴露某此东西，最历再以 Hide Method （303）和 Remove Setting Method（300）将＇它们隐藏起来。
须知道 i 待建对象！属于哪一个class，而你往往开示需要知道这 点。你可以使用 Replace Constructor with Factory Method（304）遮免了解这＂被迫了解的一点」。

转型（casting）星 Java 程序员心中品一处永远的痛。你应该尽芼使井 Encapsulate Downcast（308）将－向下转型动作！刲装隐藏起来，擗免让class用户做那种动作。

和许多现代编程语交－－样，Java 也有异常处埋（exceptionhanding）机制，这使得错误处理（error handling）相对容易 些。不习惯使用异常的程序员，往往会以错误代码（error codes）表示程序遇到的崊烦：你可以使用 Replace Error Code with Exception（310）来运用这些恸新的异常特性。但伯时候异常也亣不是最合适的选择，你应该实施 Replace Exception with Test（315）先测试—番。

\section*{10．1 Rename Method（重新命名函数）}

为数的名称术能据示函数的用途。

\section*{䲞改函数名称。}


\section*{动机（Motivation）}

我极力提倡的一种编程风格就是；将复委的处理过程分解成小函数。但足，如果做得不好，这会使你费尽周折椡弄不清楚这些小函数各白的用途。要避免这种麻烦，关键就在于给函数起一个好名称：函数的名称应该准㻊表达它的用途：给函数命名有一个好办法：首先考思应该给这个函数号上一们怎柈的㳆䉽．然层想办法将注释变成函数名称。

人牛不如意，1 之八九，你常常无法第一次就给函数起 个好名称，这时候你叮能会想：就这样将就龙吧—毕竟只足一个名称而已。少心！这是恶度的省㛟，是通向泥乱之路，下分不要被它诱惑！如果你看到一金函数名称不能很好地表达飞的用途，应该与上加以修改，让位，你的代码首先是为人写的，其次才是为引算器与的。而人需要良好名称的函数。想惁过去普经浪费的无数时间昍，如果给每个函数都起 －一个良好的名称，也许你可以节约好多时间。起一个好名称并小容易，需要经验：要想成为一个真正的编程高手，＂起名称 1 的水平是至关重要的。当然，函数签名式（signature）中的其他部分也一样重要：如果重新安排参数顺序，能够都助提鬲代础的清晰度，那就人潩地去做吧，你有 Add Parameter 275）利 Remove Parameter （277）这两项武器。

\section*{作法（Mechanics）}
－检杏函数签名式（signalure）是否波 superclass 或 subclass 实现过。如果是，则需要针对每份实现品分别进行下列步骤。
－声帅一一个新函数，将它命名为你想要的新名称，将情函数的代码拷贝到新函数中，升进行适当调整。
－编译。

日修改㺫函数，令它将调用转发给新函数。
\(\Rightarrow\) 如果只有少数儿个地 \(/ j 引\) 用 \(\|\) 函数，你可以大胆地跳过这－步䠫。
- 编译，测试
- 找出旧函数的所有被引用点，修政它们，令它们政而引用新函数。娒次修改后，编泽并测试。
－制除旧函数。
\(\Rightarrow\) 如果 1 囦数是 class public 接 L 的一部分，你可能无法安全地删除它。这种情况下，将它保留任原处，并将它标记为＂deprecated＂（木再被赞同）：
－编译，测试。

\section*{范例（Example）}

我以 get Telephonevuriber（）函数来取得某人的电话号码：
```

public String getrelephonevumber(} {
reLur:1 ("(" | _officeAreaCode | ") " _ _off'cevumber:;
}

```

现在，我想把这个函数改名为geLofficerielephonoNumber（）。首先建立一个新函
的代俩拷只过来，然后，让用函数自接调用新函数：
```

Class Person...
public String getTe]ephtoneNumber() {
\&eturn get0r'iceTeiepmoneNurber ();
}
public strinu getofficeTelepioreNmmer(f {
returr ("(" + _ofsiceareaCode + ") " + _officevamber);
}

```

现在，我需要找到川畨数的所有调用者，将它们全部改为调用新函数：全部修改完后，就可以将师函数删掉了。

如果需要涊加或去除楽个参数，过程也人政相同。
如果川函数的调用者开不多，我可以苗接修收这些调用苩，令它们调用新函数，不必让用函数充当中介。如果测试出皆，我可以同到起始处，并放横前进速度。

\section*{10．2 Add Parameter（添加参数）}

某个函数需要从调用端得到更多信息。
为此函数添加一个对象参数，让该对象带进函数所需信息。


\section*{动机（Motivation）}

Add Parameter（275）是一个很常用的重构辰法，我儿乎可以肯定你已经用过守广。使牛这项重构的动相佷简单：你必须修改一个函数，而修改辰的函数盛要 些过去没有的信息，以此你需要经该函数添加一个参数。

实际［：我比较需要说明的是：小使用本重构的时机，除了添加参数外，你常常还伯其他选择。只要可能，其他选择都比本项「添加参数」要好，闪为它们不会增加参数列的长度，遇长的参数列是不好的味道，因为程序员很难记住那么多参数，而H长参数列往往伴随着坏味道 Data Clumps。

请看右巩有的参数，然后问自己：你能从这些参数得到所需的信息盱？如果同答是否起称，有可能通过某个函数提供所需信息吗？你它竟把这些信息用于何处？这个
参数是否合适？也许你应该考虑使用 Introduce Parameter Object（295），

我乍非要你绝刑不要添加参数。事实，1：我自己经常添加参数，但是在添州参数之前你有必要了解其他选择。

\section*{作法（Mechanics）}

Add Parameter（275）的作社和 Rename Method（273）非常相似。
－检当函数签名式（signature）是否被 superclass 或 subclass 实规过。如果是，则需要针对每份实现分别进行下列步㵵。

口 声明 •个新函数，名称与原函数同，只是加上新添参数。将旧函数的代码拷以到新函数中。
\(\Rightarrow\) 如炛需要添加府参数代上一个，将它问一次阼添朋进去比较容易。
- 编译。
- 修改师函数，令它调井新函数。
\(\Rightarrow\) 如果只有少数几个地方引用目函数，你大可放心地跳过这一步骤。
\(\Rightarrow\) 此旷，你可以给参数提供任意值。但一般米说，哉们会给对象参数提供 null，给内置型参数提供一一个明显非正常值。对于数值型参数，我建议使用 0 以外的催，这样你比较容易将来认出它，
－编泽，测试。
■ 找出腘函数的所有被引用点，将它们全部修改为对新図数的引用。每次修改后，编译并测试。

ㅁ 删除旧函数。
\(\Rightarrow\) 如果日函数是 class public 接 \(\boldsymbol{y}\) 的一部分，你可能无法安全地删除它。这种情况下，请将它保留在原地，并将它标示为＂deprecated＂（不再被憗同）。
－编译，测试

\section*{10．3 Remove Parameter（移除参数）}

函数本体（method body）不再需姴宗个参数
将该参数去除。


\section*{动机（Motivation）}
何，多余的参数不会引勀作何问题，而月以后还可能用上它。

这也是恶魔的唀惑，•定要把它从脑于里赴出上！参数指出図数所需倍息，不河的参数值代表不司的意义。函数调用茬必须为每一个参数操心该伎什么东西进去。如果你不去掉多余参数，你就是让你的每一位用户多费一份心。这是很不划算的，尤其「去除参数」是非常简笁利一项㫣构。

化是，对于多态悃数（polymorphic method），情冽有所不同 这种情况下，可能多态函数的另 你（或多份）实现的会使用这个参数，此吋你就不能去除它。你可以浱加 个独立尿数，在这些悄况下使用，不过你底该先检查调用者如何使用这个函数，以决㱜是否值得这么做。如果某此调开者已经知道他们正优处理的是个特起的 subclass，并且已经做」额外工作找州自己需要的参数，或已经利胡对 classes 体系的与解来噼免取到 null，那么就值得你建高一个新函数，去除那多余参
福）的状态。

\section*{作法（Mechanics）}

Remove Parameter（277）的作法私 Rename Method（273），Add Parameter（275）非常相似。
－检杰函数签名式（signature）是否被 superclass 或 subclass 实现过。如果是，则需要针对每份实现品分别过行下列步骤。
－声明一个新函数。名称与原函数问，只是去除不必要的参数。将旧函数的代码指贝到新函数中。
\(\Rightarrow\) 如果需要む除的参数不止－－个，将它们一次性去除比较容易。
- 编译。
- 修改䐂数，令它滰用新雨数。
\(\Rightarrow\) 如果只有少数几个地方引用旧函数，你人可放心地咙过这一步摖。
- 编详，测试，
- 找出口函数的所有被引用点，将它们全部修改义对新函数的引用。每次修改后，编译并测试。
－删除旧函数。
\(\Rightarrow\) 如米Ill函数是 class public 接口的一部分，你叮能无法安全地删除它，这种情况下，将它保留在原处，并将它标记为＂deprecated＂（不再被赞同）。

编详，测试。
由于我可以轻松地添如，去除参数，所以我经常一次性地添加或去除必要的参数。

\section*{10．4 Separate Query from Modifier将查询函数和修改函数分离}

某个挡数既返回对象状态值，又修改对象汱态（state）。

建立两个不同的函数，其中一个负责查询，另一个负贵䰄改。
\begin{tabular}{|c|}
\hline Customer \\
\hline getTotalOutstandingAndSetReadyForSummaries \\
\hline
\end{tabular}
\(\square\)\begin{tabular}{|l|}
\hline \multicolumn{1}{c|}{ Customer } \\
\begin{tabular}{l} 
getTntalQutstanding \\
SetReadyForSurmaries
\end{tabular} \\
\hline
\end{tabular}

\section*{动机（Motivation）}

如果某个函数只是何你提供－个俏，没有任们看得到的副作用（或说连带影晌），服公这是个很有价值的东西。你可以任意调用这个函数，也可以把调用办作搬到函数的其他地方。简而言之，需要操心的事情少毒了。

明确表现忛「有副作用」与「尤副作用」两种函数之间的差异，是个很好的想法。下面是一条好规则：估何有返回值的函数，都不应该有䡒得到的副作用。有些程序员甚至将此作为一条必须道守的规则［Meyer］\(]_{\mathrm{C}}\) 就像对待任何乐西一样。我并不绝对遵守它，不过我总老尽量道守，而它也同报找很好的效果。

如果你遇到 个「既有返回值又有副作用」的函数，就应该试右将查询动作从修改列作中分割旦来。

你也许已经注意到 「：我使用「者得到的副作用 ：这种说法。有一种常见的优化办法足：将查询所得结果高速缓存（cache）于某个值域中，这么一来应续的重复查询就可以大人加快速度。虽然这利作法改变了对象的状态，但这一修改是察觉不到的，因为不论如何点询，你总是获得眮同结果［Meyer］．

\section*{作法（Mechanics）}

侩时变黾的位置。

不应该这回其他东曲。
\(\Rightarrow\) 如果调用者将返同值赋给了一个临时变量，你站该能够む除这个临时变量。
－编泽，测试，
口将「原函数的每－个被调用点」苔换为「对查诲函数的调用」，然后，值调用查诲函数的那 行之前，加卜对原函数的调引。每次修收原，编详并测试。


\section*{范例（Example）}

有这怆一个函数：一旦有人入侵晏全系统，它会告诉我入侵者的名字，并发送一个警报。如果入伲者不卡一个，也只发送 条警报：
```

String foundmiscreart(String.a peop-e):
For (int i = 0; i < Deop.e.-ength; i.+) (
j.f (people.i].cq:a]s ("Don"!)t
serciA-ext();
returr "Don":
}
i= {people[i].equals ("Tolm"!){
sendA_ovt.(;)
retur" "Iohic";
l
}
"eturm "n;

```

该娄数被下列代矿调出：
```

Yoid checkGocurityistring.. moon-e: (
Snr:ng found = =omam:screamt!people!;
someLatercode(found);
}

```

为了将查询动作和修收动作分开，我単先建 应一个适当的杳询函数，健其与修收函数返回相同的值，但不造成任何副作用：
```

Stijrg EoundParsom(Gt.:ing* Deog`e).
for (irt : - 0; i < yowp:e.iength; i+-) ;
j\# (perple[i].eguais ("Dow")!{
retu:n "Dor";
\&f (peoplel= . ecluals ("Jotm")\:
rer.|=r. "Johr";
}
}
returil "n;
|

```

然后，我要逐一巭换原函数内所有的 reaLra可，改谓用新建的查皅函数。每次替换后，编讦并测诚：这一步完成之后，原函数如卜所示：
```

Saring foundviscreartistring:. peop_e;:
For (:rn: i = 0: i < people.lewgts: i++i {
if (peopleli].equais ("Don")!{
sendAler:();
Yeturn foundPerson(people);
}
if (people`i].equals ("John"।!!
sendAler:(!;
yeturr foundPergon(people);
;
f
ret lirg foundrerson(people);
}

```

现在，我要修改调用苩，将原本的单一调用动作牵换为两个调用：先调用修改函数，然后调肘查询㴍数：
```

voLg checkSecur'ty(strirg[] people) (
fomamiscreant (peop-e);
Strjng Found = Fourdperson(people);
someLaterCode([ound);
}

```

所有调戍都替换完毕后，我就吅以栘修改隔数㓩返同值改为 void：
```

void folndMiscreart (scring!! peop,e){
Gor (En= i - 0; i < people.lengt.a; it+! {
j\pm {peqp]e[i].equais ("Don")!!
sendA]eri(1;
return;
}

```
```

        if {people[il,egrels ("unoh"'}){
        sendAler:();
        returim;
        }
    }
    ```

现在，为原函数改个名称可能会更好－些；
```

void send\& er= (Stringll people)\
sor (irt : = 0; - < people.lergen; i++} {
if (Deopiel!!.equais ("Don")!{
sencalert(!;
retum;
}
¿f (people[i].equals (":ohr."))
seridAlert();
roturn;
}
)
}

```

当然，这种情况下，我得到了大量重复代码，因为修改函数之中使用 「与夯询函数相呍的代码。现什我可以对修改函数实施 Substitute Algorithm（139），设法让＇E再简洁一些：
```

voic sendalerr(ssring.] peopie):
if (! fourdpergon(people).equals(""))
sercidert();
}

```

\section*{并发（Concurrency）问题}

如果你在一个多线程系统中工作，卢定知道这样一个重要的惯用手法：在同－个动作中完成检查和赋值。这是否和 Separate Query from Modifier（279）可，相矛盾呢？我曾经和 Doug Lea 讨论过这个问题，并得出结论：两莦并不矛盾，伯你需要做一些额外工作。将柰询动作和修改动作分开来仍然是很有价值的。但你需要保留第二个函数来同时做这两件事。这个「查皅一修改」函数将调用务自独玄的查询函数和修收函数，并被声朋为 synchoonized。如果杳询函数和修改函数未被声明为 syrachronized，那么你速应该将它们的可见苋闱限制在 package 级别或 private 级别。这样，你就可以拥有一个安全，同步的操作，它由两个绞易理解的函数组成。这两个较低层函数也可以用于其他场合。

\section*{10．5 Parameterize Method（令函数撙带参数）}

若 1 函数做了类似的 1 作，但在函数本体中却包含了不同的值。
建立单一函数，以参数表达那些不同的值。
\begin{tabular}{|c|}
\hline Employee \\
\hline \begin{tabular}{l} 
fivePercentRaisef） \\
tenPercentRalse（）
\end{tabular} \\
\hline
\end{tabular}

\section*{动机（Motivation）}

你可能会发现这样的陃个逍数：它们做着类似的工作，但内少数几个值致使动作略有本同。这种情况下，你可以将这些各自分离的函数替换为一个统一隶数，并通过参数来处理那些变化情况，用以简化问题。这样的修敌可以去除重复的代吗，并提高灵洁性，因为你吅以用这个参数处理其他（吏考种）变化情况。

\section*{作法（Mechanics）}
－新建一个带有参数的函数，使它可以替换先前所有的重复性米数（repetitive methods）．

口 编详。
- 将 「对旧函数的调用动作」替换为＂对新函数的调刃动作」。
- 编译，测试。
- 对所有卜囦数重复上述步㵵，每次替损后，修政并测试。

也弥你会发现，你无法用这种办法处理整个函数，侣可以处理函数中的一部分代程。这种情况下，你应该首先将这部分代码提炼到一个独立函数中，然后再对那个提炼所得的富数使用 Parameterize Method（283）。

\section*{范例（Example）}

下伯是 个最简并的例个：
```

class maployee f
void terpercentaise {! :
Galary *. -.l;
f
roid fivelrerceroraise || :
sa-a=y *- 1.05;

```

这段代码叮以替换如下：
```

void raise (aomble factor) {
salary *= {l ( faciom);
;

```

当然，这个例 \(f\) 实在太简单了，所有人都能做到。

下白是 一个利微复杂的例子：
```

protected Do-lars basecharge() {
doub_e result = Marr.mini(lastUsege(),100) * 0.03;
i= llest.Wotue{) > 100} {
result += (Mat%.min (lag-Tgage(!, 290) - l00) * 0.05;
j;
if {Las=Jsage(} > 200) i
resu=ะ -= (las=iJage() - 200%) * 0.07;
};
zeturn rew On lars (resuit):
}

```

上述代码可以替換如下；
```

protectec Dol_azs baseCharge| :
donble zestit = LsagelnRerge(0, 1001 * 0.03;
result +- Lsagelriange {100,2001 * 0.35;
result +- usagelraarge (200, Integer.VAX_VALIE) * 0.07;
return new DoIlars (result);
}
protected irt wageTaRange(irt start, ir.t end) {
\#\# (lastisege() > star-.)
returm Math.min(-astCsage(), end) - start;
else re:dzir 0;
}

```

本项重沟的伎例在 \(\mathrm{f}^{\prime}\) ：以「可将少呈数值机为参数」为依据，找扠带有重夏性的代何。

\section*{10．6 Replace Parameter with Explicit Methods以明确函数取代参数}

你们一个函数，其内荘全取决了参数值而来取不同反应。

针对该参数的每一个可能值．建立一个独立函数
```

void setvalue (suring name, int value) (
if (name.equals("height")){
_heignt = value;
return;
}
i.f (name.equais("widthr))(
_width = value;
roturn;
l
Assert.shouldNeverReachifere{);
}
\

```
```

void setHeight(int arg) {

```
void setHeight(int arg) {
    _height - arg;
    _height - arg;
}
}
void setWidth (int arg) {
void setWidth (int arg) {
    _width - argi
    _width - argi
}
```

}

```

\section*{动机（Motivation）}

Replace Parameter with Explicit Methods（285）恰恰相反 F Parameterize Method （283）：如告某个参数后离敞取侑，而函数内义以条件式检省这些参数佤，并根据不同参数直做出们可的反成，耶么就应该使用本项重构。调用为原本必须恜子参数适当的值，以㓋过该函数做中何种响应；圲在，既然你提供了个同的函数给调用者使用，就可以避免出现条件式。此外你速可以获得＂编译期代码检验」的好处，
数，而且还要判断参数侐是合合法，lijij会法的参数值」往征很少仕文梢中被清楚扡㨉出。

就算不考虑＂编洋期检验。的好处，只是为了获得一个清将的接口，也值得你执行
出比 Switch．setstate（trce）㻃请楚得多。

但是，如果参数值㫦会对函数行为有太多影响，你就不应该使用 Replace Parameter with Explicit Methods（285）。如果情况真是这杆，而你也只需要通过参数为一个值域倵值，那么直接使用设值囦数（setter）就行了。如果你的确需要＂条件判断」式的行为，可考恶使用 Replace Conditional with Polymorphism（255），

\section*{作法（Mechanics）}

口 叶对参数的每一种可能值，新建一个明确函数。
- 修改条件式的每个分支，使其调用命适的新函数。
- 修改每个分文左，编泽并测试

口 修改原函数的每一个被调用点，改而调用上述的宗个合适的新函数。
- 编惮，测试。
- 所有调用端都修改完毕后，删除原（带有条件判断的）函数。

\section*{范例（Example）}

下列代码中，我想根据不同的参数值，建夜 Emplayee 乙下不同的 subclass。以下代码往往是 Replace Constructor with Factory Method（304）刊施行成果：
```

static firial -nt ENGINESR = 0;
stat:c final int SALEGMAN = 1;
stetie firal int MPMAGER - 2;
static Employee create;int iype) {
switch (Eype) {
case EROINEER:
rotum new Engineer();
case SALESMRN:
return rew Salesmar();
case MANAGER:
resurn new Manager();
defalilt:
tirow new IilegalargumentException
|"Incorrec= t.jpe code va"ue"|;
}

```

由于这是 一个 ractory method，我不能实施 Replace Conditional with Polymorphism （255），因内使用该函数时我根本尚末创建出对象。我并不期待太多新的 subclasses．所以一个明确的接П是合理的（详注：不甚理解作者文意）。㽞先，我要根搭参数值建立相应的新函数：
```

sta=icc Emplogee createEng-neer() {
return new Eragineer(!;
;
stac.c Enpioree greatesalesman(! {
veturn new selesman(!;
:
Gratic Employee createManager() (
returm new Manager ();
j

```
然后把「switch 语句的各个分支」替换为「对新函数的调用」;
```

static: Fmployce create(int lypej \vdots
switch {type} {
case ENGIMEFR:
return Employee.createEngineer();
case gaLESvaN:
retarn new Salogmav();
Case MANAGER:
return rew Vamager();
gefalil::
throw new I:legalArgumertaxcep之ion
"lrcorrect type code value"):
}
;

```

每修改一个分支，都需要编婇并测试，直到所有分支修敌无毕为止：
```

statsc Fmplogee create(int typel {
switch (typel i
case JNGTNEER;
re-urn Enployeo.oreatoErgimeer (j;
case SALESMAN:
return Emp_oyee.crcategelegmanli;
Case MANAGER:
returr. Employee.createMarager (j;
defanlt:
-hrow new illegalArgurent.Exception
("-ncoriect ty%e rode vailue");
}

```

接下来，我把活意力转移到旧函数的调用端。我把诸如下面这样的代仍：
```

trmployee kent = Employee.creatc(ENG:NGFR)

```

替换为：
Inoloyee kent＝Erployee．crealeengineer（\}
修改完create！函数的所有调男者之几，我就吅以把 create（）函数制掉了。同时也可以把所有常量都删掉。

\section*{10．7 Preserve Whole Object（保持对象完整）}

你从某个对象中取引占下偪，将它们作为某一次函数调用时的参数。

改使用（传递）整个对象，
```

int low = daysTempRange().getLow();
irt high = daysTermpRange().getHign();
withinPlar - plan,withinRonge(low, bigh);

```

withirplan＝mian．withinRange（daysTempRange（））；

\section*{动机（Motivation）}

有时候，你会将束白同一对象的若干项数据作为参数，传递给某个図数。这样做的问题在干：不一将来被调相唃数需要新的数据项，你訧必须查找并修政对此函数的所任调用。如果你把这此数楛所属的整个对象传给函数，可以避免这种䍀捴的处境，戉为被调丼函数叮以向挪个参数对家诂求任何它想要的信息。

除了可以使参数列更稳周（不变动）之外，Preserve Whole Object（288）行㣔还能提高代㰤的叮读性，连长的参数列很难使用，因为调用苩和被调用者都必须记作这
用完慗对象中的的数来计算某些中吅作。
 （dependency）， \(\mathrm{t}_{-\mathrm{g}}\) 这些数值所属到象没有任何依存关系。倒如果你传抲的是整个对象，「参数对象」和「被调用函数所在对象」之间，就有了依仔炎系：唯果这会使你於低仔结构恶化，排么你就木该使用Preserve Whole Object（288）

我还听过另一种不使用 Preserve Whole Object（288）的理H：如果被调用函数只需要「参数对象」的其中 一项数值，丼公只传递那个数作会电好，我并和认同这种观点，凶为传递一项数值和传递一个对象，台少低代码清晰度に是等价的（当然对 I：pass by value（传值）参数来说，性能上可能有所养异）。更重要的考毒该该放住「对家之问的依存关系」上。

如果被谓用函数体雨了「来自多－个对象的很各项数据」，这可能意味该図数实际上治该被定义在「那些数怙所属的对象」中，所以，考志 Preserve Whole Object（288）的国邖，你也住该考虑 Move Method（142）。

运用木项重构之前，你可能还没有过义一个完整对象。佣么你就应该先使用 introduce Parameter Object（295）：

还有一种常见情况：调用者将白已的若干数据作为参数，传连给被调用函数：这种情况下，如果该对象有合适的取值函数（getter），你可以使用this 取代这此参数位，并且无须懆心刈象依存间题。

\section*{作法（Mechanics）}
- 对你的目标函数新添一个参数项，形以代表原数据所在的完整对象。
- 编弥．测试。

口 判断哪此参数可被他含在新添的宅整对象中
口 选择，卜述参数之一，将｜被调州函数 \｜内对该参数的各个引井，替换为「对新添之参数对象的相应取传因数（getter）」的调用。
- 删除该项参数。
- 编译，测试。


\(\Rightarrow\) 当然，如果调用端还訨其他地力使用了这此参数，就不要删除它们。
－编译，测试。

\section*{范例（Example）}

以下范例，我以一个 Room 对象表示「房间」，它负贞记录房间一一天中的最高温度和最低温度。然后这个对象需要将「实际温度范围，与预先规定的「温度控制计划〕相比较，告诉客户当天县度是否符合计划要求：
```

clasg Roon...
boo-ear: wsthinFlan(Heat.ingPlari plar) ;
int low = daysl'empRonge(|.getLow();
lot. nigh = daysTempkange().getingh();
return plarl,withinRange(low, hign);
}
class EeatingPban...
boo-ean withinRange (in: low, inc rig's) :
returg (low >= _rarige.getLow() \&\&
high <- _rarge.getHigh());
}
privale TempRange _rarige;

```

其实秡乍必将 TempRange 对象的信息拆开来单独传婵，只需将整个对家传递给 wirfir－Plan（）函数即叮。在这个简库的矨子中，我可以一一次性完成修政。如米相共的参数更多些，我也叮以进行小步重构。首先，我为参数列添加新的参数项，用以传递完整的 TempRange 对象：
```

clags Heatingplan...
boolear withinRange (TempRange roomRange, int ow, int high}
{
return (low >= _rarge.getLow() w\&
nigh <= _range.get:igi());
}
class Room...
boo:ean wi:himplan(Heat:jugplan plan) {
int low = daysTermpRange{).getIow(};
:nt high = daysTempRange{).get:igh();
return plan.withinkange(daya'empRange(}, low, rigi:\;
}

```

然后：我以 TempRange 对象提供的図数来替换 Low 参数：
```

ciass HeatingPlar...
boolear: W:thinRarige ('empRange roomRange, int high!
returm (roomRange.getLow() >_ _range.getLow() sk
high s= _range.getyigh());
}
class koon...
boolear withinPlan(featingPlar plan} {
int low = daysTempRange().getLow(};

```
```

    int righ = davgTemprange(|.ge=Higl:(1;
    retumn plan.withir-karge{daysTempRange{}, high!;
    i

```

重复上述步跡，直到把所有待处理参数项都去除为歨：
```

class HeatirgP-an...
boo-ear wi -hinRange (TempRange soomRenge) (
return (roomkange.ger-ow() >= _range.getLow\) \&x
roomRange.getHigh() <= wrange.get|ligh(!);
!
ciase Roomi..
boolean witairflan(HeatingPlan plam) :
int low days=enpra:ge().gel Low();
irt high - daysTemorange().cerHigh(i;
returru plan.wi:hirsRange(daysTenpRange());
]

```

现訨，我不再需要 low 和 high 这两个临时变显了：
```

class Roon...
boolear with:nlP+ar(Hea_ingQlar D_an) {
int low = duygtempramge(!.getiow|),

```

```

        returr 0ian.wilhinRange(days=erpRamge(1);
    i
    ```

使用完整对象后不久，你就会发现，可以将某些函数移到 TempRange 对象中，使它更容易被使用，例如：
```

class ËeatirgPlan...
boolear withinRange (TerpRange roomRarge) (
return (_range.includes(roomRange));
}
clase rempRango...
boo-ean śnciudes (TempRange arg} {
returrn (arg.getLow() >= this.ge=_ow(| \&\&
arg.ge:High() <= thse.ge:High()};
i

```

\section*{10．8 Replace Parameter with Methods（以函数取代参数）}

对象调用某个函数，并将所得结果作为参数，传递给另 一个函数。而㢺受核参数的函数也可以（也有能力）调开前一个函数。

让参数接受者去除该项参数，井直接调用前一个函数。
```

int basePrice = _quantity * _itemFrice;
discountLevel = getDiscountLevel ();
double finalPrice = discountedPrice (basePrice, discountLevel);

```

int bagcerice＝＿quantity＊．itemprice； double finalPrice \(=\) discountedprice（basePrice）；

\section*{动机（Motivation）}

如果函数可以通过其他途径（而非参数列）获得参数值，那么它就不应该通过参数取得该值。近长的参数列会增加程序阅读者的理解难度，国此我们应该尽可能缩短参数列的长度。

缩减参数列的办法之一就是，看看「参数接受端（receiver）」是否可以通过 「与调用端相同的计算」来取得参数携带值。如果调用端通过 ！其所属对象内部的兄 一个函数｜来计算参数，并佂计算过程中「未曾引用调用端的其他参数」（㶦汁：亦就是说没有太多与外界的相依关系），那么你就应该可以将这个计算过程转移到被调用端㘬，从而去除该项参数。如果你所调用的函数隶属另一对象，血该对象拥有一个 reference 指向调用端所属对象，前面所说的这些地抣枰适用。

但是，如果「参数计算过程。倚赖调用端的某个参数，那么你就无法む掉被调用端的那个参数，肉为手 次调用动作中，该参数值都可能不同（当然，如果你能㖟运用 Replace Parameter with Explicit Methods（285）将该参数替换为一个函数，又只当别论）。另外，如果参数接受端（receiver）并没有一个 reference 指向参数发送喘（sender），而你也本想加上这样一个 reference，那么也无法去除参数，

有时候，参数的存任是为了将来的弹性：这种情况下我仍然会北这种多余参数拿掉。是的，你应该贝在必要关头才添加参数，预先添加的参数很可能并本是你所需要的。不过，对于这条规则，也有一个例外：如果修败接口会对整个程序诰成非常痛苦的结果（例如需要很长时问来重建程序，或需要修改大量代不），那么

可以考虑保留前人预先加入的参数，如果真是这样，你底该首先判断修攻接山究
少「修改接上所造成的影响！：稳定阿接口确实很好，但足被㑈结在 个不良接 1．」 F．，也定有问题的。

\section*{作法（Mechanics）}
－如断付必要，将参数的计算过程提炼到 一个独立函数中，
\(\square\) 将明数本体内－对该参数的引用！替换为；对新建函数的调师
- 每次替换后，＂修改方测试。
- 个部替换完成冨，使目 Remove Parameter（277）将该参数む掉，

\section*{范例（Example）}

以下代仍用于认算定单折扣价格。虽然这人低的折扣似人可能情圲在现实牛江中，不过作为一个范例，我们暂不考虑这一点：
```

public doub-a getFrece() {
{nc buEebrice = _quertity * _itemFw.ew;
int d'gcolralleve_;
if {_gwamrity > -on! dsGoountrevel . z;
e'se aisrountLevel = 1;
double Einalprico =
aisccuntedsrice loasoprice, discourtuevoi!;
rerumy [_rmafrice;
}
private double digconrtedprice (int basenvice, irl discolmLLeve?i :
if idiscommTerel -- 2! recimn basePrice * O._;
esse return iagpprice * 0.05;
i

```

首先，我把计算折扣等级（ciscoun＝こcre］）的代码提炼成为一个独立的
```

get.Discol-LEvvei (! 隣数:
piol:c double getPrice() :
int basefr-ce = _quan-ity * _i.semFrice;
irt discoun-Eevei = getDiscountLevel();
double inmalErice =

```

```

        returm finaipr:ce;
    }
privare :nc get Jiscoumt.T evel!| {
if {_quaw:-ily > 100) yeturm 2;
else revurn 1;

```

然后把 discountederice！！函数中对 discountievel 参数的所有引用点，巭换为对 getDiscount Level 1 ）函数的调用：
```

private double discourtedPrice (ir: DasePrice, in= discoun'Level) (
if (getDiscountLevel() == 2) return basePrice * 0.i;
eise return base?rice * 0.05;
}

```

此时我就可以使用 Remove Parameter（277）去掉 di scomn：Zovol 参数了：
```

publ:c aouble getPrice\! !
int basePrice = _quamity * _tomPrice;
ir.t discountleve- = gethiscomnLevel|;
double finalPrice = discountedPrice ('basePr'ce);
re-urn finalprice;
}
private doub-e discourledPrice (in: baseprice) {
if (getDiscountLevel() == 2) return basePrice * 0.2;
e] se recamn basePrice * 0.05;
}

```

接下来可以将 discounctevel 变量边除掉；
```

public double getPrice() :
int baseprice = _quantity * _itemprice;
\mathrm{ codble finalPrice = discountedPrice ('basePrice);}
return firalprice;
}

```

现在，叮以去掉其他非必要的参数和相应的临时变量。最后获得以下代捐：
```

public double getprice() ;
returr digcountedPrice ();
}
privase double discountedPrice (| :
if {getDiscountSevel(} -- 2} zeturn getBasefrice() * 0.1;
else return getRaseFrice() * 0.05;
\jmath
private double get.BasePrice() {
ret:urn _quantity * _i=emprice;
}

```

最后我还可以针对 disco．ntedPr ico（）函数使用Inline Method（117）：
```

private dolble get.Price i) {
if (getDiscouncrevel(! -- 2) recurn getBaseprice|) * 0, 1;
cise return get GasePrice(} * 0.05;
}

```

\section*{10．9 Introduce Parameter Object（引入参数对象）}

某此参数总是很自然地同时出现。

\section*{以一个对象取代这些参数。}


动机（Motivation）
你常会看到特定的 组参数总是 起被传递。可能有好几个函数都使用这一组参数，这些函数叮能隶属同 个 class，也可能隶属不同的 classes。这样 组参数就是所猉的 Data Clump（数据泥团）！，我们可以运用一个对象包装所有这些数据，再以该对象取代它们。哪悄只是为了把这些数据组织在一起，这样做也是值得的。本项重构的价值在于＂缩短了参数列的长度：，任你知道，过长的参数列总是难以理解的。此外，新对悉所定义的访问函数（accessors）速可以使代码更具一致性，这又进一步降低了代码的理解难度和修改难度。

本项重构还可以带给体更多好处。当你把这些参数组织到 起之后，往往很快可以发现一些「可被移至新建class」的行为：通常，原本使用那些参数的函数对肟些参数会有一些共通措施，如朱将这些共通行为移到新对象中，你可以减少很多重复代码，

\section*{作法（Mechanics）}

口 新建 一个 class，用以表现你想替换的一组参数。将这个class 设为不可变的（不可被修改的，immutable）。
－编译。

■ 针对使用该组参数的所有函数，实施 Add Parameter（275），以上述新建 class之实体对象作为新添参数，并将此一参数值设为 null，
\(\Rightarrow\) 如果你所修战的函数被其他很考函数调用，那么你可以保留修改前的昍函数，并令它调用修改有的新隣数。你可以先对旧函数进行重构，然后逐一今调円端转而调用新函数，最后再将旧函数删除。

口 对于 Dota Clump（数据泥区）中的每 项（在此均为参数），从函数鉒名式〈signature〉中移除之，并修败调用端利柬数本体，令它们比改而通过 「新建的参数对象」取得该值
－每去除一个参数，编诗并测试
口 将原先的参数全部玄除之后，观察有无适当函数可以运用Move Method（142）搬移到参数对象之け。
\(\Rightarrow\) 被摋移的可能是整个函数，也可能是函数印的一个段落。如果是后者，屵先使用 Extract Method（110）将该段落提炼为一个独立函数，再㧴移这 新建米数。

\section*{范列（Example）}

下面是一个「帐月和帐项」（account and entrics）范例。表示「帐项，的 Entry实际上只是个简单的数据容器：
```

class Entry...
Entry (doublo va_ue, Date chargeDate) {
_val`le = val'le;
_chargeDate = chargeDate;
!
Date getDate\};
ret,mrn _ciargeDase;
}
couble ge:Val'ue\!{
veturn _valve:
}
private Jate _chargeDaie;
private double _va-ue;

```

我关注的焦点是用以表示「帐H」的Account，它保存 \(\zeta\) 组 Entry 对象，并有个函数用来计算两日期间的帐项总量：
```

class Accomm:..
double getFiowPetween (Date s'art, Date end, (
dorble resuil = 0;
Envmexation e = _eniries.e-enen乞s(j;
while ie.hasMoreElemenrs(); {
Entry each = (Entry) e.nextElement |;
iE (each.getDate().equals(start) ;

```
```

                    each.getDa:e().equa]s(erd) |!
    (each.getDatel).after(stara) &&
    each.getDate().before{erg)})
            resu!! += each.getVal.ue():
    }
    retura result;
    /
    private Vector _erlries = new Veclor!1;
    clierrt. code...
dcuble Ilow = ar.Accornt.getFlowserween(start.Date, erdDate);

```

我已经记不清有芕少次看见代码以「 对值 表示「一个范園！，例如表示口期范韦的 starc 和 end，表示数值范围的 upper 和 iower 等等。我知道为什么会发生这种情况，氒竟我自已白经常这样做。不过，白从找得削 Aange模式［Fowler，AP］
容器，用以表示范围：
```

class JateRange i
DateRarge (Date starl, Date enci) {
_start = start;
_end - erd;
}
Sate getStart() i
returr _star::
}
Lete get End() (
retura _end;
;
private firnal Jale __stert;
private F!ria` Date __end;
;

```

我把 Daterange class 设为不叮变，也就是说，其中所有值域都是final，只能内构造函数来赋值，园此没有任何函数可以修改其中任何侐域值。这是一个明智的决定，因为这样可以避免别名（aliasing）带来的因忧：Java 的函数参数都是 pass by value （传值），不可变类（immutable class）正是能够模伤 Java 参数的丁作应式，旺此这种作法对于本项重构是最合适的。

接 \(\mathrm{F}^{\prime}\) 来找扎 DateRange 对象加到 ge－FlowBetween！函数的参数列中：
```

class Account...
gouble getFlowBe=weer (Dale gtazt, Date end, DateRenge range)
{
double reslit: = 0;
Endmerat.ion e = _erttyies.elements();
while (e.hasMoremlemen=s()) {
Encry each = {Entry) e.rextenenent (};

```
```

        if (each.getDate().eguals(start) ||
                        each.getDate().equals(erd) ||
                        (each.getDate().after(start) &&
                        eact.getDate(!,before(endi))
                1
                    result += each.gesValue!};
                }
        }
        returr mest.t.;
        }
    client code...
double flow =
anAccount.get FlowBeweer(stavtgate, endDate, rulis);

```
至此, 我只需编译․-下就行了, 因为我尚末俊改程序利任何行为。

下一个步骤是土除旧参数之一，以新建对象取闰代之。首先我删除 start 参数，并修改 get \(\mathrm{F}^{\prime}\)－owBerweer（）函数及其调用者，让它们转而使用新对象：
```

clasg Account...
double ge:tlowBetween {Date end, Datepange range} {
double result = 0;
Enumeration e = _entries.elerents(l;
while (e.hasvoreElenents()) i
Entwy each = {Entry) e.nextEiement (!;
if (each.getDate().eguals{range.getStart()) .|
each.getDate().equals(end) |
(each.getDate().aEser(range.getStart()) \&\&
ecor.getDa`e(), कefore{ema)})
i
result += each.getVaiue{);
}
}
return result;
j
client code...
double flow = anAccount.getFiowBetween

```
                                    (endDate, new DateRange (atartDate, null));
然后我将 erd 参数也移除:
```

class Account...
double getF'lowbe=weer (Daterarge rarge) {
double result =0;
Enumeration e = _envries.elemen=s();
white (e.hasMoregnements!i) {
Fritry each = (Entry) e.rextElemert \);
i= (each.getDate\).equa-s(rarge.getstart()) ||
each.geabate().equals(range.getEnd()) ||
(each.getDate().aEter(range.getstart()) fro

```
```

                    each.getDate().beqore(renge.getEnd()))|
                !
                    resu:z -= each.gezvalue();
                }
    ;
    returr resu:`;
    ;
    client code...
double flcw = ErAccourt.ge-F'owBetweem
(rew Da=eRange (startDate, endDate));

```

现在，我已经引入了「参数对象！。我远可以将适当的行为从其他函数移到这个新建列象中，进一步从本项重构获得更大林益：这里，我选定条件式中的代鸭，实施 Extract Method（110）和 Move Method（142），最店得到如下低码：
```

cams accourit...
double getFlowBetween {Pat.eRange range) (
Gouble resuit = 0;
Erumeration e = _ent ries.elements(|;
while (e.hasMoreflements(|) {
Entry each = {Entry) e.nexiEienent {);
\#\overline{I} {range.includes(each.getDate())) i
rogil:- = eaca.ge_val:le();
}
!
retu:r. resli^:;
)
class Datekzrge...
boolean includes (Date arg) !
retume (arg.equels(_sart)
arg,eguals(_erld) |i
(arg.aster(_start) \&\& arg.before(_erc) ||;
}

```

如此单纯的提炼相搬移动作，我通常一步完成。如果在这个过程中出剒，我可以団到重构前的状态，然后分成两个较小步骤重新进行。

\section*{10．10 Remove Setting Method（移除设值函数）}

你的 class 中的某个值域，应该在对象初创时被设值，然后就不再改变。
去掉该值域的所有设值函数（setter）。
\begin{tabular}{|c|}
\hline Employee \\
\hline setImmutableValue \\
\hline
\end{tabular}


动机（Motivation）
如果你为某个值域提供了设值函数（setter），这就㖕小这个值域值可以被改变。如果你不希望存刘象初创之后此倩域还有机会被改变，那就不要为它提供设傦函数 （可时并将该值域设为 final）。这样你的意图会果加清晰，并且往行可以排除其值被修次的可能吽—这种妸能性往往足非常人的。

如果你保密了间接访问变显的方法，就可能经常有程序员昌目使井它们［Beck］。这
却忽视了设值函数往后可能带束的混清。

\section*{作法（Mechanics）}
－检查设值函数（setter）被使用的情况，看它是否只被构造函数调用，或者被构造荳数所调用的只一个函数谓用。
－修改构造函数，使其交接访问设位函数所针对的那个皮昷。
\(\Rightarrow\) 如果某个 subclass 通过设值函数给 superclass 的某个 private 值域设了值，那么你就不能这样修改。这科情况下你应该试眉任 superclass 4提倛一个 protected 函数（最好是构造函数）来给这些估域设值。不论你怎么做，都不要给 superclass 中的函数起 一个与设值函数涨渚的名字。
\(\square\) 编诌，测试。
- 移除这个设俏函数，将它所针对的值域设为 fitral。
- 编译，测试。

\section*{范例（Example）}

译注：本书英文版网站上的勘误网页（www．refactoring．com／erratahtml）显示，本页程序有些问题，惟因前后频有牵连，故勘误表上并未明确条列代码之修改。请读者自行上网查阅理解。

卜面是－个简单例与：
```

Olang Accon:: !
pr:vato S'ring _ici;
Accom= (strirg . d) (
getId!id!;
}
void se.Jd (Strirg arg) i
\therefore\mp@code{i = arg;}
f

```
以代码叮惨改为:
Ulass Accolin-
    vrıvare fina: Strirg _id;
    Nccolst (strirg id) (
        _id = ic;
    \}

问题可能以数利尒可的形式相现：首先，你可能会在设值函数中对引数做运箨；
```

Glase Accolve :
private Soling __d;
Acocunt (string ibl {
set-aildj;
}
Toid setId (SEmirtq arg) ;
_ic - "7T" + arg;
!

```

如果对引数的修改很荋单（就像卜间这吽）系且义只有一个构造函数，我可以自接们柎造函数中做相同的修改，如果修改很复杂，或者有一个以卜的函数调压它，我

```

c-ass Account :
arivate f:rac`. Strinc _ic;

```
```

Account {S=ring id) :
initiã.izeTd(id};
}
void in!tializeIc (SEring arg) {
_id = "ZZ" + a:g;
}

```

如果 subclass 需要对 superclass 的 private 变昷赋初值，情况就比较麻烦一些：
```

casss IncerestAccomnt extends Account...
private Gouble _interestRate;
Intexes-Acconrt. (String id, double rate) {
gotIE(-d);
_interestRate - rate;
}

```

问题是我无法价Itherostaccoant（1）中直接访间id变量．．最好的解决办法就是使用 superclass 构造函数：
```

class incerestAccount...
IrterestAccount (String id, double ra=e) {
super(id);
_interestRate = race;
j

```

如果不能那样做，那么使用一个命名良好的函数就是最好的选择：
```

class InterestAccount...
InterestAccoms (String id, doub-e rate) i
initia]izeId(id);
_irnterestRate \overline{ ratc;}
}

```

另一－种需要考虑的情吩就是对一个群集（collections）设值：
```

C-ass Ferson {
Vector getCourses(! {
return _courses:
j
void setCourses(Vector arg) {
_courses = arg;
private vector _courses;

```

在这里，我希望将设值函数替换为＂add＂操作加上＂remove＂操作。我已经在 Encapsulate Collection（208）中谈到了这一点。

\section*{10．11 Hide Method（隐藏某个函数）}

巵一个函数，从来没有被其他任何class 用到。
将这个函数修敌为 private，
\begin{tabular}{|l|}
\hline Employee \\
\hline+ aMethod \\
\hline
\end{tabular}\(\quad\)\begin{tabular}{|l|}
\hline \\
\hline
\end{tabular}

\section*{动机（Motivation）}

重构往往促使你修改「西数的叮见度」（visibility of methods）。提高函数可见度的情况很容易想像：只 个 class 需要用到某个函数，因此你必须提高该函数的可见度，但是要指出一个函数的可见度是否过高，就稍敞困难－－些 理想状况下你可以使用工具检查所力米数，指川可被隐蔵起来的枆数。即使没有这样的工具，你也应该时常进行这样的检查。
－种特别常见的情况是：当你而对一个过于＋䁇，提供了过多行为的接口时，就值得将非必要的取值函数（getter）和设值函数（setter）隐藏起来。尤其当你面对的是一个 一只不过做了点简向封装。的数摭容器（data holder）时，情况更是如此随着愈来息多行为被放入这个 class 之中，你会发现许多取值，设值函数不再需要为 public，因此可以把它们階珬起来。如果你把取值，设值承数没为 privale．并在他处市接访问变量，那就可以放心移除取值／设值函数了。

\section*{作法（Mechanics）}
－经常检查有没有可能降低杲个函数的䟚见度（使它更私有化）。
\(\Rightarrow\) 使用 lint－style EL具，思的能频㢣地佮充。当你佂另一个class 中移除对某个函数的调用时，也应该进行检查。
\(\Rightarrow\) 特别对设值雨数（setter）进行上述的检查。
- 尽可能降低所有函数的叮见度。
- 安完成一组函数的隐藏之后，编捗亣测诚， \(\Rightarrow\) 如果有不适当的隐藏，编泽器很自然会检愉出来，状此不必每次修改広都进行编译。如有任何借误比圲，很容易被发现。

\section*{10．12 Replace Constructor with Factory Method}以「I「函数」取代「构造函数」

你希望在创建对象时不仅仪是对它做简单的建构的作（simple construction）。

将 constructor（构造函数）替换为 factory method（工厂函数）。
```

Employee (int type) {
-type = type;
}

```

```

static Employee create(int type) {

```
static Employee create(int type) {
    return new Employee(type);
}
```

动机（Motivation）
伐井 Replace Constructor with Factory Method（304）的最显而易见的动机就是在 subclassing 过程中以 factory method取代type code，你可能常常需要根据type code创建㕲应的对象，观化，创建名单中还得加上 subclasses，那些 subclasses 也是根据 type code 来创建。然而山于构造比数只能返川：被索求之对象」，因此你需要将构造函数替换为 Factory Method［Gang of Four］．

此外，如果厸造函数的少能隹能满足你的需要，也可以使用 factory method 米代替＇ $\mathbf{E}^{\prime}$ ．Factory method 也是 Change Value to Reference（179）的基㸴。你也可以令你的 factory method 根据参数的个数和型别，选洋不同的创建行为。

## 作法（Mechanics）

- 新建 个 factory method．让它调用现有的构造函数。
- 将「对构啮函数的调用 替换为「对factory method的调用｜。

[^3]
## 范例：根据整数（实际为 type code）创建对鱼

又足排个单调き味的例了：员！薪资系统 s 我以 Employee 表示「员T」：

```
class Employee {
    private !nt _type;
    static final 'ה: ENGINEER = C;
    star!c Eiral int sRLPSMAN = 1;
    static rimal int MANAGEE = 2;
    Erployee (En- trope) {
        _=ype - t.ype;
    }
```

此，我需要建立一个 factory method：

```
Siutic Employee croa!elint rypel (
    returr new tmb-oyee(type);
}
```

然 $\Gamma_{1}^{-}$，我要修改厸迹函数的所有调泪点，让它们改用上述新建的 factory method．午将构造函数声明为 private：

```
civenr code..
    Erployee eng = Employen.cyeate:#mployee.ENGINESR!;
class Eriployce...
    pa゙vate Employee (ist: type) :
        _lype = type;
    i
```


## 范例：根据字符串（String）创建 subclass 对象

迄今为止，找还没有获得价么实质收获。月前的好处在下：我把＂刏象创建之调用动你的接收㕕」和 被创建之对像所属附class」分开了。如果我随今使井 Replace Type Code with Subclasses（223）把 type code 转换为 Employee 的 subclass，我就可以运用 factory method，将这些 subclass 对用户隐蔵起米：

```
static Emp?oyec create(irit type) {
    switcl- (type) {
        case ENGINEER:
        retuyr Hew Engineer();
        case SALESMAR;
        returr new Sa] esmazu():
        case NANAGER:
        returr new Manager();
        deEamlt:
        throw new I_legalnrgumentExcep:jon
                                    ("मncorrect trpe coc̄e value");
}
```

可惜的是，这里面有一－个 swizch 语包。如果我添加一个新的 subclass，就必须记得愛新这里的 swi cca 语句，而我义偏偏很健忘。

绕过这个 switcl 㬐句的 个好办法是使用Class．forName（），第－什要做的出是修改参数型别，这从恨本 上说是 Raname Method（273）的一种变体。首先找得建立 个个函数，让它接收一个字符必引数（string argument）：

```
static Employee create (String name) {
    &y:
        rer.irn (Emp.oyee) Class.forName(rare) .newTnstance(!;
        } catch (Excep=\on e) {
            throw new L_Legaln-gum:en-Exception
                                    |"Jnabie to Enslartiate" + namel;
    }
}
```

然辰讣稍早那个「create引函数jnt版」调用新建的「createi！函数 String 版＿：

```
clama Embioyee {
    sta-ic Emoloyee crecte\int type) (
        switch (type) {
            case INGINEER:
                zeturn create{"Jngineer"};
            case SALSSYAN:
                return create{"Salesmarl");
            case MANAGER:
                return create{"Manager"};
            default:
                throw ncw IllegalArgumertException
                                    ("Ircorrect type code value");
        :
    }
```

然号，茂得修改create！函数的调用者，将下列这样的语句：
Employee．create（ENGINEER）

修改为：
Friployee．create（＂Engineer＂）
完成之后，我就可以沵－create（1函数，int 版本り移除了，

现在，当我需要添加新的 Employeesubclasses，就犬再需要更新create引雨数了。伦我却同此失去了编㶦期检验，使得 一个小小的浙写错误就订能造戎运行期锴误。如果们必要防心运行期错谐，我会使用明确㻖数来创建对象（见本页下）。但这样一来，每添加 个新的 subclass，我就必须添加一个新函数，这就是为了型别安全向栖牪掉的灵活性。还好，即使我做了错误选择，他可以使明 Parameterize Method （283）或 Replace Parameter with Explicit Methods（285）撤销决定。

另一个 ；必须谨慎使用 Class．forName（1）的原用是：它向用广暴路了 subclass名称。不过这并不是太糟糕，因为你可以使用其他字符串，If在 factory method中执行其他行为。这也是「伓使牛 Inline Method（117）玄除 factory method」的一个好理用。

## 范例：以明确函数（Explicit Methods）创建 subclass

我可以通过另一条途径来隐藏 subclass—使用明确函数。如果你只有少数几个 subclasses，而且它们都不再变化，这条梌径是很有用的。我可能有个帅象的Person class，它有阿个 subclass；Male 和 Female。首先我在 superclass 中为每个 subclass定义一个 actory method：

```
Class Perscr...
    static Ferson creacemaie() {
    return new Male();
    }
    static Ferson createfema-e(! :
    retur:? rew Frrmale();
    ;
```

然厉我叮以把下面的调用：

```
Herson kent - new Male();
```

巭换成：

```
Pexson kent = Pergon createvale\!;
```

似是这就使得 superclass 必须知晓 subclass。如果相避免这种情况，你需要一个更为复杂做设计，例如 Product Trader 模式［Bäumer and Riehle〕。绝人多数情况下你并隹需要姆此复杂的设计，上面介绍的作法已经绰绰有余。

## 10．13 Encapsulate Downcast（封装「向下转型」动作）

某个函数返回的对象，需要由函数调用者执行「向下转型」（downcast）动作。
将向下转型（downcast）动作移到函数中。

```
Qbject lastReading() (
    return readings.lastElement();
}
```



```
Reading lastReading() {
    return (Reading) readings.Iastelement ();
}
```


## 动机（Motivation）

隹强型别（strongly typed） 00 语穹中，向下转型是最烦人的事情之一。之所以很顺人，是因为从感觉卜来说它完羊没有必要：你竟然越祖代庖地告诉编译器累些应该由编译器自己引算出来的乐西。但是，由于「计算对象型别 的动作往往比较麻
行，因为 Java 没有 template（模板）机制，因此如果你想从群集（collection）之中取出一个对象，就必须进行向下转型。

向下转型也许是一种无法避免的罪恶，但你仔然应该尽可能少做。如果你的某个函数返间一个值，并且你知道「你所返回的对象」其型别比函数签名式（signature）所招告的更特化（specialized；译注：意指返回的是原本声明之 return type 倣 subtype），你便是在函数用户身上强加了非必要的工作，这种情兄下你不应该要求朋广承担向下转型的责任，应该尽显为他们提供准确的型别。

以上，所说的情况•常会在「返同迭代器（ilerator）或群集（collection），的通数身卜发牛。此时你就应该观察人们拿这个迭代器干什么用，然后针对性地提供专月雨数。

## 作法（Mechanics）

－找出「必须对函数调月结果进行向下转型」的地方。
$\Rightarrow$ 这种情况通常出现在「返屾一个群集（collection）或选代器（iterator）」的函数中。

口 将间下转型的作般移到该屚数中，
$\Rightarrow$ 计对返同磁葉（collection）的函数，使井 Encapsulate Collection（208）。

## 范例（Example）

下面做例子中，我以 Reading 表示 $「$ 书籍 1 。我还拥有 一个名为 las－Reading



```
    return readings.las=element.f);
;
```

我应该将这个函数变成：

```
Reading last.Reeding() {
    returr. (Reading) readings.las:\overline{chment ();}
}
```

当我拥有 一个群集时，上述那么做飒很在意义。如果「保存 Reading 对象：的群集被放在 Siteclass 中，并H我看到了如卜的代码（客户端）：

```
Readirg lastreading = (Reading) thesite.readings().lasrElement.;
```

我就的＂以不乎把「向下转型」1．作推给用户。并得以间用户隐藏群莱：

```
Reacirg SasLRecding = lhesilev.lostReading();
c-ass Sico...
    Reading lascheading() !
        ret.wrn {Roadingl readings(}.|astelertent();
    }
```

如果你修改函数，将其「返同型别」（return type）改为原返回型别的 subclass，那就是政变了函数签夺式（signature），但并不会破坡各户端代码，以组编译器知道 ＇它总是可以将一个 subclass 自氻向上转型为 superclass。当然咕你必须确保这个
继承关系代表 is－a 关系，因此 subclass is－a superclass，因此正确设计之 subclass决不会破埭 superclass 带来的任何栔约。）

## 10．14 Replace Error Code with Exception以异常取代错误码

某个函数返回 个特定的代码（special code），用以表示某株错梠情况：

改用异常（exception）。

```
int withdraw(int amount) (
    if (mmount > _balance)
        return -i:
    elge {
        balance -m amount;
        return 0;
    }
}
```

void withdraw(int anount.) throws BalanceException \{
if (amount $>$ balance) throw new Balance Exception $\}$;
mbalance $=$ amount;
\}

## 动机（Motivation）

和牛活一样，计算器偶尔也会出错，一旦事情出徣，你就需要有些对策。最简单的情况下，你可以停止程序运行，返可一个错误码。这就好像因为错过一环：必机而自杀•样（如果真那么做，哪怕我是只猫，我的九条命也早赔光了）。尽管我的油岤滑谓企图带来一点幽䭾，但这种「软件自杀」选择的确是有好处的。如果程序崩溃代价很小，用户又足够宽容，那么就放心终止程序的运行好了。但如果你的程序比较重要，就需要以比较认真的方式来处㴶。

问题在：于：程序中发现错误的地方，并不一定知道如何处理错装。当一段到程序 （routine）发现错误时，它囊要让它的调用者知道这个错误，而调用者也可能将这个错误继续沿着调再链（call chain）传送上去，许多程序都使用特殊输测来表示错谈，Unix 系统和C－based 系统的传统方式就是「以返回值表示副程序的成功或失收」。

Java 有－种更好的错误处理方式：异常（exceptions）。这种方式之所以更好，因为它清楚地将「普通程序！和「错误处理」分开了，这使得程序更容易理解—我希望你如今已经坚信：代码的可理解性应该是我们度诚追求的目标。

## 作法（Mechanics）

－决定待拋异常底该是 checked还是 unchecked．
$\Rightarrow$ 虭果调用者有贪任在调开前检李必要状态，就扰出 unchecked异常。
$\Rightarrow$ 如果想拋出 checked 异常，你叮以新建一个 exception class，出可以使用现有的 exception classes：
－找到该函数的所有调用者，对它们进行相应词整，让它们使用异常。
$\Rightarrow$ 如果函数拋出 unchecked 异常，排么就调整调用者，使其在调用函数

$\Rightarrow$ 如果函数扡出 checked异常，那么就调整调用者；使其在try 区段中调用该函数。
－修改该除数的签名式（signanure），令它反映出新用法。

如果函数有许多调用旨，卜述修收过程可能跨度太人。你可以将它分成卜列数个步骤：
－决定待拋异常国该是 checked还是 unchecked．
口 新建 个函数，使用异常来表示错误状况，将旧函数的代码姷贝到新函数中。升做适当調整。

口修改川函数的函数本体，让它调用上述新建噒数。
口编译，测试
口 逐一修改旧函数的调用者，令其调用新図数。每次修改它，编泽并测试，
口 移除旧函数。

## 范例（Example）

现实生话中你可以透支你的账广仝额，计算器教科书却总是假设你不能这样做，这不是很奇怪吗？不过下丽的利于仍然假设你不能议样做：

```
G-ass Account...
    irt wiltrdraw{int amouni: ; {
        if (arount > _om,ance)
            retural -l;
        else :
                _balamce "= arount;
                returr 0;
```

```
    }
!
private int _balancc;
```

为了让这段代码使用异常，我首先需要妆定便用 checked异常还是 unchecked吕常，决策关键佂于：调丹者是否有责仟在取款之前检恶疗欵余额，或者是否应该出 wi＝hdraw（）函数负责检查。如贸「检查余额」是调用者的责任，那么＇取款金额人于存款余额」就是－个编程锴误。白子这是一个编程错误（也就是一只「臭壬り），所以我应该使用 unchecked异常，另一方面，如果「检查余额」是witharaw（）函数的星任，我就必须估函数接口中声明它以能扡出这个异常（译泫：这是一个 checked异常），那么也就提醅了调打者汸意这个昇常，并束取相应措施，

## 范例：unchecked异常

要检查调用端的代码，它们应该使用 withdraw（）函数剖返可位，㲸为该运回值只用来指出程序员的做误，如果我差到下面文样的代的：

```
if (account.withdrew(amount) == - ')
    randleoverdramn(!;
else doTheviaalinimg(;;
```

我应该将它替换为这样的代砢：

```
j: (!account.canwitrdraw(amount.)
    nandleorerdrawn(!;
elge (
    acconn= witsdraw(amount.);
    doTheusualrining(};
}
```

每次修改后，编译升测试。
得知）是升常的，解见的，所以我应该用一个工语句（guard clause）检查这种情资：

```
void withdraw(irit. anourt.) {
    iz lamount > _balance)
        tarow rew ijlegaiArgument Except:on ("Amorai= too large");
    _balance -= amourt;
}
```

由于这是程序员所犯的错误，所以我应该使用 assertion 电清楚地指出这一点：

```
class Account...
    vordwi(modtawint amount) :
                Assczt.isTr:e ("sl.f`fcier.t funds", दmount <= _balance);
            _bald:ce -- am.cunt;
class Assert...
    static void is?: Je (String cormomt, coolearl test) (
        if (! test) i
            thyow rew RurtimeException
                                    |"ssertion failed: " + comment};
        }
    }
```


## 范例：checked异常

checked 异常的处璉方式略有不同，首先我要建记（或使用）一个合适的异常：

```
Class maienco\xception excends Exception {:
```

```
然后,调整调用端如下:
try {
    account .w'thdrew(amour.t.);
    doTreJsuaiThirogi;
} catch (BalamceExceprion e) {
    hard.eoverdrawn!;;
```



```
void withdraw(int amount) throws Balancebwception {
    {E {amount > _balarce} :hrow new Balanceexcep:ion(|;
    _ba-ance -- amount;
}
```

这个过程的庥烦仁于：我必须一次性修改所有调用旨和被它们调用的函数，否则编译器会张错。如果调用者很多，这个结㫮就实在太人了，其中没有编详和测试的保隌，

这种情况下，我可以借期一个恪时中间函数。我仔然从先前相司的情况出发：

```
if (eccount.witrdraw(amour:t) == -1)
    handleovercrawn(!;
else doTheUsualThing(!;
ciass AccoumL ...
    int withdraw(int arolirt) (
        iE (amount > _balance!
                returi --;
        clse {
            _belance -- errount;
            resurri0;
        ;
    ;
```



```
void newwil.hdraw(is.l amount) fhrows Dalarcemxception {
    if (amount > _ba`drice) throw rew BalanceFxception(i;
        _ba.ance -= amount;
```

然后，调整现有的withciraw（）函数，证它调用：newfi＝hdraw（）：

```
irl withdraw(int emount) :
    L:y |
        rewWi Irdraw (amount);
        retirn 0;
    } catch (BalamceException e) (
        returr -i;
    }
;
```

完成以后，编译亣测试。现在找可以逐一将「对｜11函数的调用！替觡为；对新函数的调用！：

```
Ery i
    accoun= nowwitndraw(arount);
    doThevsualThingi!;
) catch (Balamcezxception el !
    handleoverdrawn();
}
```

由于新旧两函数都存在，所以每次修改后我都可以编译，测试。所有㯧用吕都被我修改完毕后，旧函数使可移除，并使用 Rename Method（273）修敌新函数名妳，使它与旧函数相同。

## 10．15 Replace Exception with Test以测试取代异常

面对一个「调用者可预先加以检古！的条件，你扡背了一个异常。

## 修改调用者，使它在调用函数之前先做检查。

```
double getvalueforPeriod (int periodNumber) {
    try (
        return _values[periodNumber];
    } catch (ArrayIndexOutofBoundsexception e) {
        return 0;
    }
}
Gouble getValueForPeriod (int periodNumber) (
    if (periodNumber >= values. Dength) return 0;
    return _values[periodNumber];
}
```


## 动机（Motivation）

异常（exception）的忆现是程序语育的一大进步。运用 Replace Error Code with Exception（310），异常使可协期我们避免很多复杂的恉误处理逻辑。但是，就像许多好东西一样，异常也会被滥用，从的变得不再计人愉快（就连味道㤢好灲
的，＂丞见的行为，也就是那些「产生意料外的错误」的行为，而不应该成为＂条件检奔｜的替代品。如果你可以合理期望调用者在调用函数之前先检查某个条件，形


## 作法（Mechanics）

－仕函数调的点之前，放置一个测试们，将函数内的catck．区段中的代码拍则刢测试訽的适当 if 分艾中，

- 在 catch区段起始处加入一个assertion，确保catch 区段绝对不会被执行，
- 编译，测试。
－移除所有 caacra，区段，然后将try 区段内的代矿拷贝到try之外，然后移除 tzy区段。
－编译 测试。


## 范例（Example）

下面的例‘卉，我以 个 Resourcepool对象管理「创建代价高哺，可复用」的资源（例如数据库连接，dalabase connection）。这个对象朋有两个「池！（pools），
个用以保存叮用资部，一个用以保存已分配资源。当用户索求一份资源时， ResourcePool 对象从－可用资源池」中取出一份资源交出，并将这份资源转移到「已分配资源池，。青男户犁放一份资源时，ResourcePool对象就将该资源从「さ分配资源池」放回｜可用资湶池」。如果「叮用资源池｜不能满足用户的索求， ResourcePool 对象就创建一份新资源。

资源供底函数可能如下所小：

```
C-6s Resource?ool
    Eosource get.Resource!i
        Besource vesu-t;
        1.ry i
            resuit = (Rescurce) _avai-ab_e.pop|!;
            _allocated.pl:chiregul=i;
            return rescl=;
        \ cat.ch (Emp=ys=ackExcep=ion e) i
            resdlt = new Resolrce\!;
            _a\perp_ocated.push(result);
            retur: rocuil;
        }
    }
    Stack _available;
    S!.dck _aliocated;
```

在这里，「可用盗源用尽」并化是一利意䊅外的步件，因此我不该健用异常 （exceptions）表示这利情况，

为了去掉这里的异常，我首先必须添加一个适当的提前测试，并在其中处理「可用资源池为空」的情沈：

```
Resolirce getResource() {
    Rescurce result:
    if (_available.igEmpty()) {
        result = new Resource();
        _allocated.pugh(result);
        return result;
    J
```

```
        tise {
            iry :
                resu.t - (Fescurce) _avaslab-e.pop(i;
                _aliocalcd.p.tehlrcault;;
                re:urn result;
        } catch (Drp-yJiacisExceptior e) (
                result = now Resoumce(:)
                _dilocol.ed,plsin!esult!;
                ret:urn rosult;
    \vdots
;
}
```


Resombe gatRegource() \{
Fosolure result:
if (_avdilable.isEmpy y $)$ \{
resal= = new Resource ();
_a! lors-eg, pusí(res.li-);
returs resill:
:
else :
t.ry
Les.llt = (Resorre! _available.pop();
_e'locazed.puss(resuli.);
retint resaly:
) catc-: (EnelyStack $x$ xeption e)

## Assert．shouldNeverReachHere

（＂available was empty on pop＂）；
result ：new Rescurce（）；
＿a．locened，pushiresulu；
そelurn resull；
$!$
\}
;
© ass Assert...
state woic sholidNeverReach:Here(stxing ressage) :
throw mew Rumbitebxcopt ion (message);
!

编译方测试。如果 切运转山：常，就可以将 try区段中的代码拷以到：：区 区段之外，然后将 Ir r 区段全㓷移除；

```
Fesource cetrescurco(l {
    Resource tesu-t.
    j* I_avei`ab_o.igFmpty()। .
        result = new Fescurceil;
        _a-located,pusn(result):
        returr resalt;
```

```
        }
        clse {
            result - (Resource) _availab:e.pop(l;
            _allocated.pusn(resu-t.;
            return1 tes:i.;
        ;
    }
```

在这之后我常常发现，我可以对条件代码（conditional code）进行整理，本例之中我叫以使用 Consolidate Duplicate Conditional Fragments（243）：

```
Rescumbe gcerrocuacel} {
    Resource reslit;
    if (_cvailable.isEmply())
        result = new Resource();
    e.se
        resull = (Resource) _aval]able.poril;
    _al_ocatea.push(result);
    re!jxt regult;
}
```


## 11

## 处理概括关系

Dealing with Generalization

有一批重构于法专门用来处理「概括关系」（generalization；讦社：这里指的是 ${ }^{-}$class粙秉（这捎事），其中主要是将図数（methods）下下移办丁继秉体系立山。Pullup Field（320）和Pull Up Method（322）都办于将 class 特性向继我体系的上端移动， Push Down Method（328）和 Push Down Field（329）则将class 特性河粙承体系的
 （325）处理事。我们不会将构造晄数往下推，㥵为 Replace Constructor with Factory Method（304）通常更管用。

如果有若 「比数大体小相同，只在细节上有所差异，可以使用 Form Template Method（345）将它们的共同点利不同点分开，

除了化继承体系中移动 class 特吽之外，你还可以建 $\bar{V}$ 新 classes，收变整个继隹体系，Extract Subclass（330），Extract Superclass（336）和 Extract Interface（341）都是这样的重构丁法，它们在线承体系的瓜同位置构造出新元素。如果你想在型别系统（1ype system）巾标示（mark）小部分函数，Extract interface（341）特别有用，如果你发现继者体系中的某些 classes 没有存住必要，可以使用 Collapse Hierarchy（344）将它们移除。

持时候你会发圲继承并非最休选择，你真止需要的其实是委托（delegation），那么， Replace Inheritance with Delegation（352）可以帮助你把继承改为委托：有则候你又会想要做反向修改，此时就叮使用 Replace Delegation with Inheritance（355），

## 11．1 Pull Up Field（值域上移）

两个 subclasses 拥有相同的俏域。

将此一值域移至 superclass。


动机（Motivation）
如果条个 subclass 是分别开发的，域者是存重构过程山组合起来的，你常会发现它们拥有重复特性，特别是值域女察岉重复。这样的值域有时胁有近似的各字，似也
如果它们被使用的方式很相似。你就可以将它们打纳到 superclass 去

本项里构从两方面减少重复：首先它去除了一里复的数据监明」：其次它值你诃以将使用该值域的行义从 subciass 移至 superclass，从而去除「重定的行为 J 。

## 作法（Mechanics）

－针对待提升之佾域，检查它们的所何被使用点，确认它们以何样的方式被使用。

■ 如果这些值域的名称不同，先将它们改者，使每一个名称都和你想为 superclass值域取的多称相同，

- 编译，测试。
- 化 superclass 中新建 一个值域。
$\Rightarrow$ 如米这些值域是 private，你必须将 superclass 的值域声明为 protected，这样 subclasses 才能引用’。
- 栘除 subclass 中的值域。
- 㧑泽，測试。
- 考点付 superclass 烈新建值域使用 Self Encapsulate Field（171），


## 11．2 Pull Up Method（函数上移）

有此函数，在条个 subclass 中产生完全相同的结果。

将该函数移至 superclass


动机（Motivation）
避免＇行为重复」是很重安的。尽管「重复的两个函数」也可以淐自工作得很好，
现重复，你就会面临－修改其中一个却末能修改另 个」的风险。通常，找出重复也有 定困难。

如果某个尿数在齐 subclass 中的将数体都相同（它们很可能是通过「拷以一粘貼」得到的），这就是最显向易贬的 Pull Up Method（322）适用场合。当然，情况并不总是如此明显，你也可以只管放心地重构，再看着测试积序会个会发特鵴，但这就需要对你的测试有充分的信心。我发圲，观察这些可疑（可能重复的）雨数之间的并异往行大有收获：它们经常会向我展示那些我密记测试的行火。

Pull Up Method（322）常常紧随其他重构而被使用，也计你能找出硣下个「身处人同 subclasses 内的缶数। 而它们又可以「通过其种忽式的参数调整」而后成为相同了函数。这时候，最简单的办法就是首先分別调整这些函数的参数，然后再将它们概括（generalize）到 superclass 中。当然，如果你自信足够，也可以一次同时完成这两个步骤。

有－－种特殊情况也需要使用Pull Up Method（322）：subclass 的函数覆写（overrides）了 superclass 的函数，㐰却仍然做相 1 可的工作：

Pull Up Method（322）过程中最麻烦的一点就具：被提升的㘠数呵能会引井「只出现 J subclass 向不性现于 superclass，的恃怆，如果被引用的是个函数。你可以将该米数也 同提开到 superclass，域者在superclass 中建立 个抽象函数。佂此过程中，你可能需要修改某个函数的答名式（signature），步建立一个委札函数（delegating method）．

如果陃个函数相似但不相同，你或计叮以先以 Form Template Method（345）构造出相同的函数，然后再提升它们。

## 作法（Mechanics）

口检査 \｜待提升函数」，觕定它们是完全－致的（identical）。
$\Rightarrow$ 如果这此函数看上去做了相同的専，但并不完企一致，可使用 Substitute Algorithm（139）让＇ヒ们变得宅全－致，
－如果＂待提质函数」的签名式（signature）不同，将服些签名式都修改为你想愛在 superclass 中使用的鉒名式。
$\square$（L superclass 廿新建一－个函数，将某一个「待提升函数」的代码拢页到其中，做适当调整，然厉编泽。
$\Rightarrow$ 如果你使用的是 种强型（strongly typed）语宿，而「待提形函数
可以在 superclass 中为被调用函数声明 个抽象函数，
$\Rightarrow$ 加果＂待提升函数」使用了 subclass 的－个值域，你可以使用Pull Up Field（320）将该值域也提升到 superclass；或者也扫以先使用Self Encapsulate Field（171），然后在 superclass 中把取值函数（getter）声明为抽象函数。

口移除一个「待提升的 subclass函数」。
口编译，测试。
$\square$ 逐 - 移除 \｜待提升的 subclass函数」，直到只剩下 superclass 小的函数为止，每次棈除之后都需要测试，
－贬察该函数的调用者，差有是否可以将它所索求的对象型别改为 superclass

## 范例（Example）

我以 Customer 表示「顾客」，它有两个 subclass：表示「普通顺客；的 Regularcustomer 和表示 「贵宾！的 PreferredCustomer。


两个 subclasses 都有一个 creasebill（）函数，并目代码光全－样：

```
void creaceEj-l (cate Date) i
    GoLble chargeamourt - chargearor (las=BiliDate. Gate!;
    acodBil= idate, chargej;
;
```

似我不能直接把这个函数上移到 superclass，因为各个 subclass 的 chargeforll函数升仆相同。我必须先在 superclass 中声朋 chargeFoo 1 抽象函数：

```
class Clstomel...
    abstract souble ofargeFor (Gate start, date end)
```

然应，我就可以将（reat．e日： 17 亿函数从其中一个 subclass 搭贝到 superclass＝㭶贝完之唐应该编泽，然后移除阣个 subclass 的createrill（1函数，然片编译弁测试。随后再移除㘯 个 subclass 的creaceRill（）函数，再次编译亣测试：


## 11．3 Pull Up Constructor Body（构造函数本体上移）

你在各个 subclass 中抽有一此构进米数，它们的本体（代㐷）儿乎完尒一致，

在 superclass 中新建一个构造函数，并在 subclass 构造函数中调用它，

```
Class Manager extends Employee...
    public Manager (String name, String id, int grade) (
        _name = name;
        _id= id;
        _grade = grade;
    }
        \
    public Manager (String name, String id, int grade) {
        super" (name, id);
        _grade = grade;
}
```


## 动机（Motivation）

构造函数（constructors）是很奇妙的交西。它们不是普通函数，使用它们比使用普通函数受到更多的限例。

如果你看见各个 subclass 中的函数有共同行为，你的第一个念为葍该是将共同行为提炼到一个独立函数中，然后将这个函数提升到 superclass，刏构造类数而言，它们彼此的其同行为往彺就是「对象的建构！。这时候你笨要在 superclass 市提供一个构造函数，然后让 subclass 都来调用它，很多时候，「调用 superclass 构造函数」就是 subclass 构造函数的惟一动作。这里不能运用Pull Up Method（322）。以必你无法在 subclass 中继承 superclass 构造函数（你可曾痛恨过这个规定？）．

如果重构尘棕过于复杂，你叮以考岩转向使用 Replace Constructor with Factory Method（304），

## 作法（Mechanics）

－作 superclass 中定叉一个构造函数。
口将 subclass 构造函数中的共同代柇船移到 superclass 构造函数中。
$\Rightarrow$ 被搬移的可能是 subclass 构造函数的全部队容。
$\Rightarrow$ H先设法将共同代码搬移到 subclass 构造函数起始处，然后再拷贝到 superclass 构造函数中。

口将 subclass 构造函数中的共同代四删掉，改而调用新建的 superclass 构造函数。
$\Rightarrow$ 如果 subclass 构造函数中的所有代鸭都是䒔同仍，那么对 superclass构造函数的调用将是 subclass 构造函数的性一动作。
－编详，测试
$\Rightarrow$ 如果 l 后 subclass 构造琭数再省现共同代码，你可以首先使用 Extract Method（110）将那一部分提炼到一个独立函数，然后使用Pull Up Method（322）将该函数上移到 superclass。

## 范例（Example）

卜自是一个表小「珄员」的 Employee class 和一个表示 \｜经理 \｜的 Manager class：

```
clasis Empluyme..
    protected String _ranie;
    protected String _id;
class Kamagez extends Fmp:oyee...
    public Nanager (Strirg rare, String id, int grade) {
        _name = narre:
        _id = id;
        _grade = grade;
    }
    private int .grade;
```

Employee 的值域虚该在 Employee 构先函数中被设妥初值。因此我定义了一个 Employee 构造函数，并将它声明为 protected，表示 subclass 应该调用它；

```
07ass Erplovee...
    protected Erployee (String ramo, Stu`.rg id) ?
        _name = name;
        _id = id:
```

\}
然后，我从 subclass 中调用它：

```
public Manager (Str'.mg name, String id, int grade) (
    guper (name, id);
        _grade = grade;
}
```

后来情況义有些变化，构造函数中出现了共同代码。假如我有以下代码：

```
class Employee...
    booiean isPrivi_iged{} {..}
    void assignCar() (..)
class Manager...
    puolic Marager (String name, Scring id, int grede) :
        supez (name, id);
        _grade = grade:
        if (!sFriviliged()) assignCar(); //every subclass does this
    }
    boolear. lsPrivi-ıged! {
        return _grage > 4;
    :
```

我不能把调用 assignCar（）的行为移到 superclass 构造函数中，因为惟有把合達的值赋给 grade 值域后才能执行 assignCar（1）此时我需要 Extract Method（110）和 Pull Up Method（322）。

```
class Employee...
    vnid iritialize() {
        if (isFriviliged()) assignCar();
        i
ciass Manager...
    puolic Manager {String rame, Slring id, int grade} {
        guper (name, id);
        grade = grade;
        ̇nitialize();
    }
```


## 11．4 Push Down Method（函数下移）

superclass 中的某个函数只与部分（而韭全部）subclasses 有关。
将这个函数移到相关的那些 subclasses 去。


动机（Motivation）
Push Down Method（328）恰恰相反于•Pull Up Method（322）。当我有必要托某些行为从 superclass 移至特定的 subclass 时，我就健用Push Down Method（328），它通常也只佳这种时候有用。使用 Extract Subclass（330）之后你订能会需要它＂

## 作法（Mechanics）

口 在所有 subclass 中声明该函数，将 superclass 种的函数本体拷只到每一个 subclass 函数中。
$\Rightarrow$ 你可能需要将 superclass 的某些值域声明为 protected．让 subclass 函数世能够访问它们。如果口后獬也想把这些值域下移到 subclasses，通常就可以那公做；否则应该使用 superclass 提供的访问函数 （accessors）。如果访问函数并井 public，你得将它声明为 protected。
$\square$ 删除 superclass 中的函数。
$\Rightarrow$ 你可能必须修改调用端的某些变量声明或参数店明，以便能够使用 subciass．
$\Rightarrow$ 如果有必要通过一个 superclass 对象访问该函数，或如果你不想把该函数从任何 subclass 中移除，或如果 superclass 是抽象米，那么你就可以在 superclass 中把该函数声明为抽象函数。

- 编译，测试。
- 将该函数从所有不需要它的哪些 subclasses 中删掉。
- 编译，测试。


## 11．5 Push Down Field（值域下移）

superclass 中的某个值域贝被部分（而非全部）subclasses 用到。
将这个值域移到需要它的那些 subclasses 去。


动机（Motivation）
Push Down Field（329）恰恰相反于 Pull Up Field（320）。如果只有某些（而非全部） subclasses 需要 superclass 内的 个值域，你可以使用本项重构。

## 作法（Mechanics）

口在所有 subclass 中声明该值域。
－将该值域从 superclass 中移除。
$\square$ 编译，测试。

- 将该值域从所有不需要它的那些 subclasses 中删掉。
- 编译，测试。


## 11．6 Extract Subclass（提炼子类）

class 中的某些特性（features）只被某些（而非伞部）实体（instances）用到。

新建一个 subclass，将上面所说的那一部分特性移到 subclass 中。


## 动机（Motivation）

使用 Extract Subclass（330）的才要动机是：你发现 class 中的某些行为只被－部分实体用到，其他实体不需要它们。有时候这种行为上的差异是通过 type code区分的，此时你可以使用 Replace Type Code with Subclasses（223）或 Replace Type Code with State／Strategy（227）。但是，折非一定要出现了 type code才表东需要考䍐使用 subclass。

Extract Class（149）是 Extract Subclass（330）之外的另一和选样，两者之间的扰择其实就是委托（delegation）和继承（inheritance）之间的拱择。Extract Subclass （330）通常更容易进行，但它讪有椚制；一旦对象创建兮戊，你无法再改变？上型别相关的方义！（class－based behavior），但如果使用 Extract Class（149），你只需插入另一个不同组件（plugging in different components）就可以改变对象的行火。此外，subclasses 只能用以表现 一组变化（a set of varialions），如果你希望class 以数种不同的方式变化，就必须使用委托（delegation）。

## 作法（Mechanics）

－为 source class 定义一个新的 subclass．
口 为这个新的 subclass 提供构造函数。
$\Rightarrow$ 简弟的作法是：i上 subclass 构造函数接受与 superclass 构造斗数相同的参数，并通対 super 调用 superclass 构造函数。
$\Rightarrow$ 如果你希望对用户隐藏 subclass 的存在，可化用 Replace Constructor with Factory Method（304）。
－找出调用 superclass 构造函数的所有地点。如果它们需要的是新建例 subclass，今客们㳊而调开新构造函数。
$\Rightarrow$ 如果 subclass 构造函数需要的参数和 superclass 构造函数的参数不同，可以使井 Rename Method（273）修改其参数列。如果 subclass 构造函数不需要 superclass 构造函数的某些参数，可以使用 Rename Method（273）将它们去除。
$\Rightarrow$ 如果们冉需要直接实体化（员现化，instantiated）superclass，就将＂も声明为抽象类。

■ 豚 使用 Push Down Method（328）利 Push Down Field（329）将 source class的特性移到 subclass 去，
$\Rightarrow$ 和 Extract Class（149）们可的是，先处理函数再处理数据，通常会简单一些，
$\Rightarrow$ 当 个 public 函数被卜移到 subclass 后，你可能需要重新它义该㮀数的调刃端的局部变显或参数型别。让它们改调用 subclass 中的新函数，如果忘记近行这一步骤，编侪器会提醒你。
－找到所有这样的值域：它们所传达的依息如今可由继承体系自身传达（这类值域通常是 boolean 变是或 type code）以 Self Encopsulate Field（171）避免直接使用这些俏域，然后将它们的取值函数（getter）替换为名态常昷函数（polymorphic constant methods），所有使用这些值域的地方都应该以 Replace Conditional with Polymorphism（255）重构。
$\Rightarrow$ 什何图数如果位于 source class 之外，而义使牛丁卜述值域的访问函数 （accessors），䓔忎以 Move Method（142）将它移到 source class 中，然后再使井 Replace Conditional with Polymorphism（255）。
－每次下移之后，编诸并测试。

## 范例（Example）

下面是 Jobitem class，用来决定当地修车厂的工作报价：

```
class JobIEem ...
    public -obIter iint un:tPrice, int quantizy,
                                    boolean isLabor, Fmployee orployee!
        _urisPrice - LritPrice;
        _quanti=y - guantity;
        _isLabo* = isLabor;
        _employee = employee;
    }
    public -nt getTotalprice(| {
        returr get[tritPrice() * _quantity;
    }
    pub]:C :mt get.onit.Price()!
        returr (_isJabor) ?
            _empioyee.ge':Rare():
            _unitPrice;
    !
    publ_c int getQuantity(){
        leturn _quart.ity;
    }
    puolic Employce gotEmp.oyco(| {
        returin _empioyee;
    }
    private int _initPrice:
    private int _quar-tity;
    private Erployee _employee;
    private Doolean _iscabor;
class Employee...
    public Enployee innt ratel {
        _rate = rate;
    }
    plblic in= geckate(} {
        return _rate;
    }
    private int _ra=e;
```

我要提炼出－－个 LaborItem subclass，园为上述某些行为和数据只在 labor（劳 L）情况下才需要，首先建立这样一个 class：

```
class LaborIteri exterds Jobltem {}
```

我需要为 LaborItem 提供一个构造函数，因为 JobItem 没何「无引数构造函数！
（no－argument constructor）。我把 superclass 构造函数的参数列拷贝过来：

```
public LaborItern {imt 山ritewico, int quartity,
    booledi ismabor, Enployee employee) f
    super (urittrice, quantity, EsTabor, employee);
```

这就足以主新的 subclass 通过编译了，但是这个构造函数会造成混淆：某些参数是 LaborItem所需要的，另一此不是。稍启我再来解决这个间题。

F＂－步是要找出对 JobItem 构造米数的调用，㚏人中戊出；可替换为 LaborItem构造函数」者。因此，卜列语包；

SobIter j1－new Job－ter（0，5，trie，kent）；（译活：labor case
就被修坆为：

```
LobTter jl = new LaborItem (0, 5, rrue, kent);
```

此时我尚末修改变量型别，只是修改了构造函数所禹的 classc 之所以这样做，是因为我希望只在必要地点才使用新型别。到目前为小，subclass 还没有专属接П，因此我还不想宣布任何改变。

现化下是清埋沟造函数参数列的好则机。我将计对每个构告函数使用 Rename
造㴍数声明为 protected（不能市接声明为 private，以为 subclass 还需要它）：

```
class JobIter...
    protected JobItemi irt writPrece, irt quantity,
                            Doolean isvabor, Employee erlployee) {
        _unitprice = uritPrice;
        _quartity = quarnily;
        _isLaoor = isLabor:
        _employee = employee;
    !
    public TobItem (imb uritPrice, En= gaan=ity) (
        this (unitprice, quanticy, false, null)
    }
```

现化，外部调用这该使丮新构造図数：

```
uobItem i2 = new Job-tem (20, 15);
```

编译，测试晹通过后，我再使用 Rename Method（273）修改 subclass 构造函数：

```
class LaborIterf...
    public Labor`ten iint quantify, Emp-oyee employee) \
        super (O, quantisy, true, employee);
    \jmath
```

此时的我做然椠时使用 protected superclass 构造函数。

现在，我可以将 JobItem 的特性向下搬移。先从函数厅始，我先运用 Push Down Method（328）对付 getEmp：oyee ！1 函数：

```
class בaborItem...
        public Employec getEmployee{' .
            returrn _employee:
        }
    class Jobitern...
```

        protected Eirmloyee _ermployee;
    因为＿employee 值域也将在稍后被下移到 LaborItem，所以我现在先将它声明为 protected．

将＿employee俏域声明为protected之后，我可以再次清理构造函数，让＿eriployee只在 「即将去达的 subclass 中」被初始化：

```
ClAas tootterm...
    protected JobItem (int uricPrice, in: quanti:y, boolean isLabor'
    [
            _unitPrice = uṅtPrice:
            _quantity = quantity;
            _isLabor = isLabor;
    i
class LaborIterı...
    public [aborIterr (int. quartity, Ernployee erployee) :
        Guper 10, quantisy, truel;
        _employee = employee;
    }
```

＿isLabox 值域所传块的信息，现在已经成为继承体系的内在信息，周此我可以移除这个值域了。最好的方式是：先使用Self Encapsulate Field（171），然后再修改访问函数（accessors），改用多态常量函数。所谓「多态常荲函数，会在不同的 subclass实现版本中返回不同的固定值：

```
caass JobIterl...
    protected boolean isLabor(| ;
        return Ealse:
    }
class LaborI=em...
    protected boolean isuabor() {
        return true:
    }
```

然后，我就可以摆脱＿is「abor 值或了。

现在，我可以观察 iscabor（）寀数的用广，并运用 Replace Conditional with Polymorphism（255）重构它们。找找到了下列这样的函数：

```
class -obItmm..
    pusl:c :ng getUn:tPrice(){
        returr (isLabor()) ?
                _employee,getRete():
                _uni-tPrice;
    !
```

将它車构为：

```
class JobItcmi...
        mubic int getUri=`rice(!)
            returri _uristPrice;
        !
class LiborTtern...
    pLiolic Int getLnitPrice():
        relurr _emozoyee.getRate();
    }
```

当使用某项值域的尿数全被下移至 subclass后，我就可以使用 Push Down Field（329）将值域也卜移。如米尚还尤法移动值域，那蚘表示，我需要对函数做更多处理，可能需要实施 Push Down Method（328）或 Replace Conditional with Polymorphism （255）。

由」＿uric？rice 值域只被 LaborItem 以外的对象（也就是 parts job iterms）所用，所以我叮以冉次运用 Extract Subclass（330）对 Jobttem 提炼出一个 subclass： PartsItem。完成唐，我可以将 JobItem吉明为抽象类。

## 11．7 Extract Superclass（提炼超类）

两个 classes 有相似特性（similar features）。
为这两个 classes 建立一个 superclass，将相同特性移至 superclass，


## 动机（Motivation）

專复代码是系统中最主要的 科糟糕东西。如果体在不同的地方进行相偪一件事情，一旦需要修改那些对作时，你就得负担比你原本应该负担的更多要情。

重复代码的某种形式就是：两个 classes 以相同的方式做类似的事怰，或者以不同的方式做类似的要情。对象提供了一种简化这种情玑的机制，那就是继承机制。但是，在：建立这些具有共通州的 classes 之前，你往往无法发现这样的共通性，因此你经常会存：具有共通性 的 classes 存在之后，再开始建立其间的继乘结构。

㔚一种选抒就是 Extract Class（149）。这两种方案え间的选择其实就是继秉 （inheritance）和委托（delegation）之间的选择，如果两个 classes 可以共享行为，也可以共享接口，那么继冰是比较简单的作法。如果你选错了，也总有 Replace Inheritance with Delegation（352）这瓶后悔药可吃，

## 作法（Mechanics）

－为原本的 classes 新建一个空向的 abstract superclass．
口 运用Pull Up Field（320），Pull Up Method（322）和 Pull Up Constructor Body （325）遂一将 subclass 的共同它素 L 移到 superclass。
$\Rightarrow$ 纪搬移值域，通常比较简单。
$\Rightarrow$ 如果相应的 subclass函数有不同的签名式（signature），但用途㕲同，可以先使用 Rename Method（273）将它们的签名式改为相同，然后再健用 Pull Up Method（322）。
$\Rightarrow$ 如果㥵应的 subclass 函数有相同的答名式，保函数本体不同，可以在 superclass 中括宗们的共司签各式声明为抽象函数。
$\Rightarrow$ 如果相应的 subclass 函数有不同的函数本体，但用途相同，可试若使朋 Substitute Algorithm（139）挹其中一个函数的雨数本体苓贝到另

- 个図数山。如果运转汇常，你就可以使用Pull Up Method（322）。
- 每次卜移后，编译并测试。
$\square$ 检書留在 subclass 中的函数，看它们具否还有其通成分，如果有，可以使用 Extract Method（110）将其通部处再提烧出米，然后使用Pull Up Method（322）将提炼ill的函数士移到 superclass。如果条个 qubclass 印某个函数的整体流种很相似，你也许叮以使用 Form Template Method（345）。
们只使用共同接口，你就可以把它们所索求的对象型别改为 supcrclass。


## 范例（Example）

卜面例中，我以Employee 表示「员1＂」，以 Department表小＂部门」：

```
Glass Emiploree...
    public Empioyee String rame, Strirng id, irt. ammualCost; {
        _name = zame;
        _id = id;
        _anmualCost - ammialCost;
    j
    pubiic int getannaa-Costi) {
        retur" _arInuclcost;
```

```
    public Str'ng getid(){
        returr. _id;
    }
    public Strivig ge-Name() {
        rerurn _name;
    }
    prirate Siring _name;
    private int _anrualCost;
    private Strir:g _id;
vub].c class Departmer.t...
    pub]!c Devartment (Scring name) {
        _name - rame;
    }
    pubicc int get.TotalAmmuacost(!{
        Embmeration e = getstaff();
        in= result. = 0t
        wiiIe {e.}asMoreblements()} {
            Employee emoh = (Employee) e.nex'Flement {);
            resuit t= eacin.getAnmualCost(1;
        }
        return result;
}
public int getHeaccount() ?
    return _sta&f.size();
}
public Enumeratjon get.Staft0
        returrı _s:aff.eiemen%s():
;
mblic void acidSta=f(Empogee arg) {
    _staff.adgizerrent (atg);
}
Qublic String getName() {
    veturn _nane;
}
brivate String _narc;
private Vecsor _staff - new Vector!);
```

这里有附处共同点。并先，员了和部门部有名称（names）；其次，它们都伯年度成本（annual costs），只不过计算分式略有不同，我要提炼出一个 supecrclass，用以包容这些共通特性。第一步是新建这个 superclass，并将现有的两个 classes 定义为其 subclasses：

```
abstract class Party ::
class Employee extercs Party...
class Department extends Paxty...
```

然后我不始把特性上移至：superclass：先实施 Pull Up Field（320）通常会比较简单：

```
c_ass Party...
    protected sering _name;
```

然后，我可以使用Pull Up Method（322）北这个值域的取值函数（getter）也上移至 superclass：

```
class Party {
    publ:c String getName\) (
        returm _name;
    }
```

我通常会把这个值域声明为 private。不过，在此之前，我需要先使用Pull Up Constructor Body（325），这样才能对＿name 止确烒傦：

```
clase Party...
        protected farty {String rame\ {
            _name = rane:
        }
        private String _neme;
C-ass Employee...
    public Employee (String mare, string id, inc anrualCost) i
        super (nare);
        _id = id;
        _arimua:Cost = ammualCost;
    }
class Department...
    public Department (Strirg rame) &
        super (name);
```

开途相同，国此它们应该有相同的名称。我先运用 Rename Method（273）把＇它们的名称改为相犒：

```
class Department exterds Party {
    Sub-ic int getannualCost()!
            Envmeration e = get Stafí();
            int. result = 0;
            whi"e {e.hasMorea゙cer:ents()\ {
                Eriployee each = {mplovee! e.rextmlement ();
                result t= each.getarmualcos=1);
        l
        return res;1l:;
    j
```

它们的函数本体仍然不同，因此我目前还无法使用 Pull Up Method（322） 。但足我可以在．superclass 中声明一个抽象函数：

```
abstrac: pubiic int ge-Ammalcost()
```

这 步修改完成后，我需要观察陃个 subclasses 的用户，看看是否可以收变它们转而使用新的 superclass。用户之一就是 Department 自身，它保存了一个Employee对象群集。Departmen－．．getAnmua．Cosc！！只调用群集内的元素（对象）的 getArnualCosL（1）雨数，而该函数此刻／是在 Party class 中声明的：

```
    class Department...
    public in= getAnrua_Cost(i){
            Frmmerन-ion e = getStafí();
            int resli_t - 0;
            while (e.hasvorefloments()) :
                    Party each = (Party) e.nextElemenr(i);
                result I= cach.getArmualCosr();
            f
            recurn resulL;
    }
```

这一行为暗示 种新的可能性：我可以用 Composite 模式［Gang of Four］来对待 Department 和 Employee，这样就叫以让 一个 Department 对象色容另一个 Department 对象。这是一项新功能，所以这项修改严格来说木属于重构范围。如果用户恰好需要 Composite 模式，我可以修收＿sta三E 值域名字，使其更好地表现这一模式。这一修改还会苒来其他相应修改：修改 addsta三f（）函数名称，升将
归调用。我的作法是在：Employee 中建立一个 headCourt（）函数，计它返回 1 ；再使井 Substitute Algorithm（139）修改 Department 的 headCount（）函数，让它总和（add）条部门的 neadCount（）调扵结果，

## 11．8 Extract Interface（提炼接口）

㘸干客户使用 class 接山中的同一千集；或者，两个 classes 的接山有部分相同，

## 将相同的子集提炼到一个独立接口中。

| Employee |
| :--- |
| getRate <br> hasSpecialSkill <br> getName <br> getDepartment |



## 动机（Motivation）

classes 之间彼此互用的方式有若下种，「使用一个class \｜通常意味覆盖该class 的所有䍒位区（whole area of responsibilities）。另一种情况是，某一组案广只使用class责代区中的一个特定子集。再一种情况则是，class 需要与「所有可协助处理某些特定请求」的classes 合作。

对于后两种情况，将「被使用之部分责任」分离出来通常很有意义，因为这样可以使系统的用法更清晰，同时也更容易看清系统的责任划分。如来新的classes 需要支持上述子集，也比较能够者清子集内有些仆么东西。

在许多面向对象语言中，这种「责任划分」能力是通过多重继承（multiple inheritance）支持的。你可以针对一段行为（each segment of behavior）建立一个 class，轮将它们组合十 份实现品（implementation）中。Java只提供角一继我（single inheritance），但你叮以运用interfaces（接山）来昭示并实现」述需求。interfaces对于Java程芧的设计方式有着巨大的影响，就连 Smalitalk 程序员都认为interfaces（接口）是 大进步！

Extract Superclass（336）和 Extract Interface（341）之间有些相似之处。Extract Interface（341）只能提炼共通接口，不能提炼共通代码。使用 Extract interface（341）可能造成难闻的「重复」具味，幸血你叮以运用 Extract Class（149）先把共通行为放进 一个个组件（component）中，然后将上作委托（delegating）该组件，从侕解决这个问题。如果夜仆少其通行为，Extract Superclass（336）会比较简单，但是每个 class 只能有一个 superclass（译注：每个 class 却能有茤个 interfaces）。

如果某个 class 任付同科境下扮演截然不同的角色，使用 interface（接口）就是个奴 ま意。你可以计对每个角色以 Extract interface（341）提炼中相成接山。其•种叮以用 上．Extract Interface（341）的情况是：你想要描述一个个class 的外验接口（outbound interface，亦即这个 class 对其 server 所进行的操作）。如果保打算将来加入其他种类的 server，只需要求它们实现这个接口即同。

## 作法（Mechanics）

- 新建一个今接口（empty interface）。
- 在接口巾声明「待提炼类」的共通操作。

口 让相关的 classes 实现上述接 H 。
－调整客户端的型别声明，使得以运用该接П。

## 范例（Example）

Timesheet class 表示「月报表」，其中将计算花在员T身上的费用。为了计算这笔费用，Timesheet 需要知道员T级别，以及该员工是否有特殊技能：

```
couble charge(Employee emp, int days) {
        int base = emp.getRate() * cays;
        if {emp.hasSpecialskill(!)
        return base * l.0b;
    else returr base;
f
```

除了提供员工的索费级别利特殊技能信息外，Employee 还有很多其他方面的功能，但本应用程芧贝需这两项功能。我可以付对这两项功能定义 个接 C ，从而强调「我只需要这部分功能 的事实：

```
interface Ei-lable {
    public int getRate!f;
    public boolean hasSpecia:Skill(};
j
```

然后，我声明计 Emp loyee 实现这个接山：

```
class Envloyee implenterts Billable ...
```

它成以后，我可以修改 charge引函数声明，强调该函数只使用 Employee 的这部分行为：

```
wodole charge(Biliable emp, int daysi {
    irt base = emp.getRatel) * days;
    if (emrp.tıasSpercal.skill())
        returr base * -.05;
    else return base;
}
```

此刻，諓们只㳡是在文档化（documentability）方面获得了一此适度收状。对米数，这样的收获开没存太大价值；侣如果有荐十 classes 都使用 Billable 接 L 7 ，它就会很有用。如果我还想计算计算器租金，巨人的收获就显露山来了。为了让公问里的计算器都「能的被计费（（billable），我只需让：Computer class 实现 Billable接口，然后就叮以把讨算器租全登记到月报表上了：

## 11．9 Collapse Hierarchy（折叠继承体系）

superclass 杖 subclass 之问无太大1x别。
将它们合为一体。


## 动机（Motivation）

如果你曾经编至过继承体系，你就会知道，继承体系很容易变得过分复杂，所调重构粙承体系，行往是将函数和值域在体系中上下格动。它成这些䢵作后，你很可能发现某个 subclass 并未临束该有的价值，因此需要把 classes 并合（折叠）起来。

## 作法（Mechanics）

- 选择你想移除的 class；是 superclass 还是 subclass？
- 使用 Pull Up Field（320）和 Pull Up Method（322），或者 Push Down Method （328）和 Push Down Field（329），扰想要移除湤class 内的所有行为和数据 （值域）搬移到务一个 class。
－每次移动后，编译并测试。
口 谓整「即将被移除的那个class」的所有户用点。令它们改而引㶲合并（折叠）应留下的class。这个动作将会影呵变量的声明，参数的型别以及构造函数。

口 移除找们的口标；此时的它应该已经成为一个类（empty class）。
口 编译，测试。

## 11．10 Form Template Method（整造模板函数）

你有 些 subclasses，其中相应的某些函数以相同顺序执行类似的措施，但各揸施实际上有所下同。

将各个措施分别放进独立函数中，并保持它们都有相同的签名式（signature），于是原函数也就变得相同了。然后将原函数上移至 superclass。


## 动机（Motivation）

继承是「避免重复行为」的 一个强人工具。无论何时，只要你者见幽个 subclasses之中有类似䄪函数，就呵以把它们提什到 superclass。但是如果这些函数并们完全相同呢？此时的你应该怎么办？我们俩有必要尽量避免重复，似又必须保持这些函数之间的实质差异。

常见的一种情况是；两个函数以相同序列（sequence）执行人致相近的措施，化是各挜施小完尒相同。这种情况下我们可以将「执行各措施」的愿列移至 superclass，羊倚赖多念（polymorphism）保证各措施仍得以保持差异性。这样的函数被称为 Template Method（模板函数）［Gang of Four］。

## 作法（Mechanics）

－在各个 subclass 中分解日标函数，使分解后的各个函数要不完全相同，要不完全不闰。
$\square$ 运用Pull Up Method（322）将各 subclass 内完全相同的函数上移至 superclass．
口 对于那些（剩余的，存在 f各 subclasses 内的）完全不同的米数，实施 Rename Method（273），使所有这些函数的签名式（signature）完全相同。
$\Rightarrow$ 这将使得原函数变为完全相同，园为它们都执行同样一组函数调用；但各 subclass 会以仆河方式响成这些调用。
－修改上述所有签名式后，编泽引1测试。
口 运用Pull Up Method（322）将所有原函数一一上移至，superclass。在 superclass中将那些 ！有所不同，代表各种不同措施」的函数定义为抽象函数。
－缩译，测试。
口移除其他 subclass 中的原函数，每删除一个，编请并测试。

## 范例（Example）

现介我将完成第一草遗留的那个范例。在此范例中，我有一个 Customer，其中有两个用 J •打印的函数，stat emen＝（1函数以 ASCII 码打印报表（statement）；

```
public String sidatement(} {
    Emumera-ion rerta_s = _rentals.elements();
    Srring res:ll: - "tental Recorc !ov n t getNare() | "\n";
    while {rencals.AasMore\Xiienents(i) (
        Rentai each = (Rental) rentals.nextElemen=();
        //show figures for this rental
```

```
        result t- "'t" - eact:getYosie{i,got-itie|! + "r" +
                        Gt:img.valucof(each.getcharge()) + "'=";
        }
        'ade footer Iinos
        resLi_t +- "Mmomnt owed -s " ।
            String.vaicecf(get:otalchargo(b) - "\n";
        result -= "Yoll earied " +
        Strirg.val:leof(get.Tot.alFregl:erotRent.erboints(f) ,
        " freuluent. renter poincs";
    return result;
!
```

囦数 htmastatemert！ 1 则以 HTML 格式输ft fif 表：

```
pLblic Strjrg htmis=aLenent() {
    Enumerat.jon reritals _ _rentais.e]ements(i;
    Scring zesLit - "<HL>Rentale for <EM>" - ge-Name{) ,
            "<'EM><,圌>< >>> \1";
    wh:le (=ernals.casmorem-enents()} {
        Rental each = (Rental) rentals.nextsiemen=(l;
        "show figures For each rental
        result f= each,getMovie\!.getritie(!+ n: " -
                Stu!-ng.va!ucof(cach.getCharge(t) + "<BR>nn";
    ''add too.er ]'rips
    resl-t. += "<PYOM owe <EM>" ,
        Str-ng.vaIuecf(get-ogalcrerge(h)।
        "<'Ev><P>\I";
    readl= -= "Or zhis rew1a you cerved <iM>" +
        String.valueOE(0e.To:alFreq:1entRerterFoirts(i) -
        "<EM> frequend renter posn:s<P>";
    returr rosmatt;
}
```

它们成为「某个共同 superclass」下的 subclass 函数。为了这一目的，我使用函数对象（method object）［Beck］计对＂报表打印T，作｜创建＂－个「独立的策略继乎体系｜ （separate strategy hierarchy），如㤏 11．1．

```
Gass Statemenc {}
class mextStazmert extends Statememe i}
class HtmlStatoment extends S=atement {)
```

现在，通过 Move Method（142），我将两个伿责输間报表的函数分别搬移到对应的 subclass 中：

```
class Customer..
    public gring statememi.|! !
        ret.un new Tex:Statemenr (|.value{this!;
    }
    public String itrolStatement() i
        returm new HtmiStatemenl ().value(this);
    j
```



## 终11．1 针对 \｜报表输出」使用 Strategy模式

```
class Textstatemer- {
    puonce Sexirg val.e(Cistomer acustomer) :
        Enureration remtals = aCustomer.getker-als!!;
        Stsinc restit. "Renta] Record for " + aCusLoner.getNate(i + "\n";
        while (rontals.hasMorezlements(|) :
            Reritai each. -- (Rertal) rentals.rex=Element(\;
            /'sinow figures for this renta]
            res:\perpt. +_ "\t" - each.getVovie().get'Iitlei)। "\t" -
                                    String.valueof(exco.getCharqe(;) + "\n":
        \vdots
        //añ footer lires
        regult += "Atomat owed is "fString.va`de0f(acustorer,getTotaiclargei))+"\n";
        resj.t .= "You earmed " +
                SLr-rig.valueofisCustomer.get.'otalFrequentRontesPoints(1) -
                " Ercquert :erter points";
        return resu_L;
    }
Class HtmlSLatement i
    public str:mg valuciCus-omer acustoner) {
        Enumera-ion rentels = afustoner.getQentals(!;
        Strirg zesul= - "<H1:Penta_s =or sM," | aCugtotier.getName0 +
                    "</EM>-/Hi>cP`\r.";
        while iren=als.HàmoreElements()' {
            Rental eacci (Rentai) rer.als.nextElement:;;
            /'show fugures for each rental
            resul: += each.getMovie().getTi=le(i) + ": " +
                Strirg.\alieot(each.getClargel)! f "<BR>r.";
        }
        //add footer iines
        resul= t= "<P>Yol owe <EM>" +
                                Strirg.valueOf(aCustoner.getTotalCiarge()) + "</EM><P>,n";
        result += "Or. this rental you earred <ıM>"
                        Saring,valueofi
            aCustome:,ge=To:alFrequentkenter Fojn=s(!) +
            "</EM= frequer= :enter points<P>n;
        veturn rescit.;
    }
```

搬移之后，我还对这两个洣数的名称做了一些修改，使它们吏好地适应 Strategy
模式的要求。我之所以为它们取相同名称，［付为两者之问的差异不在于函数，而

在于函数所属的 class：如果你想试荐编译这段代殀，还必须在 Customer class中添加 个 get．Rentals（）函数，并放宽 gettotalcharge（i函数和 get＇lotel Frcquert Reaterfoints（）函数的可视吽（visibility）。

面对两个 subclass 中的相似函数，我可以始实施 Form Template Method（345）了。本重构的关键化 $\mathrm{T}: ~$ 运用 Extract Method（110）将两个函数的不同部分提炼治柬，从而将相像的代㕶（similar code）和变动的代矽（varying code）分开。每次提炼层，我就建立一个鉒名式（sigoature）相同但本体（bodies）不同的函数。

第一个例子就是打印报表表头（headers）。上述两个的数都通过 Customer 对象获取信息，但对送算结果（字符申）的烙式化方式不同。我可以将 「对学符出的格式化动作：提炼到独立畨数中，并将提炼所得命以相同的签名式（signature）：

```
C_ass TextSLatement...
    Srrirg headerstrirg(Custorer acustoner; {
        reLurr "Rental Rerord for n - acustorer.getNarne() + "\in";
    }
    public Strong value!Customer ac'ustomor) &
        Enumeration yontals = aCustomer.get?entais();
        String result =headerString(acustomer);
        while (renta's.rasMoreElements(|) ;
            Fental each. = (Reriteli reatais.nextFlement ();
            //show tigures for this rental
            'result 1= "\t" + each.ge-Movie().getTitie(!. "\t." +
                                    Strirg.valueof(each.getchargei)) + "(n";
        i
        '/add footer lines
        resuit - = "prwour- owed is " ,
                            String.valueof(aClustomer.getiotalChargef)| + "\ar";
        resul": += "You earned " +
                Siring.va゙.ueot!
                        aCustamer getToLalFrequentRenterPoints()) +
                " Erequert rorier polnts";
        returr- resull.;
    j
class HtmlSLatement...
    String heauerSLifing(Cussomez aCustoner) :
        return "<Hl>Fencals for <EM>" + acustomer.getNate() +
                            ":/LM></H1><P>\M"!
    }
    public String value(Custoner acus:omer) (
        Erumeration rentais = aCustomer.gotRentais();
        String result = headerstring(acustomer);
        while (rentals.hasMoreslements(i) i
            Rental each = (Rertal) rentais.nextElenen: ();
            //show figures for eack zer:a]
            result += each.getMovie().geti'jtle{)- n: n +
                                    String.valueof (each.getcharge(}) + "<BR>\n";
        j
```

```
    /and foocer lines,
    rcslit != ".F.YOu cwe <EM>" t
```



```
    result t= "On this rontal vou carred sEMs" +
```



```
            aC\_bomer.gelot.a_seguentFenterFointe(|i +
        "<'EM> [:equent renter go:nts<Ps";
        returr result;
j
```

编译斥测试，然后继啔处理其他无素，我将逐一对条个元素进行上述过程。下而是
整个重构完成后的结果；

```
class Textsta-ement...
    public stxing vaidelCustonos wCustoner: i
        EnLier-tion rencals = aCustomer.gotRentalsi;;
        Grring resuit. = heacorgs: irgoncuatomex:;
        while irentels.aasMoreElemerss(i) f
            Rer:al enci= (Rortal) rentals.mextE_enent ();
            resul- I= eachRentalString(each);
        }
        \esul- += footerString(aCustomer);
        retuir resul=:
    l
    SExireg eachRont=1String {Rental aRentel) {
```



```
                                    Strirg.valueOf!akenta'.getChavge()) + "\al";
    ;
    Slring focterSlisng {Cuszonev aCustomer) ;
        relurn "Nrolut: owed is " +
                                    Saimg.valucos(acustoncr.getTotalCharge::; +
                                    "\r" + "You caricd " -
                                    Strirg.valueof!
```



```
                                " frgquent rertor poirts";
    l
clas: Htm& EtaLement...
    puo-co string vilue|Cusioter acuslomer: {
```



```
        String :esul: = heoderstring:aCustomer);
        wh'-e irentals.rasMoreElementa!i) i
            Rental each = iReatal! renta_s.mextFlement(|;
            resulL -- eachRentalString(each);
        }
        result = footerstring(aCustoner);
        return result;
    r
```



```
        rocu:r: aForzal.getMov'e:!.getmitle!i+ "; " ।
```



```
    }
    String Eooterstring (Guatorer acustomer: i
        recurn "<PsYou Owe <EM>" +
```

```
String.vaZucof{aCustonter.get'ToLaiCharge(!) +
"</EM><P>" +
"On this rental you earned <EM>" +
String.valueOfi
    aCustomer.getTosalwreqlentRenterFoin=s!j) +
"<'EN: frequent renter poir-is<Fs";
}
```

庍存这一此修改都完成层，两个 value（函数看上去七经非常相似了，因此我叮以使用Pull Up Method 322 将它们提外到 superclass 中。提利完毕后，我需要在．superclass中扎 subclass函数声明为抽象函数。

```
ciass Statement...
    public gt-ing value(Customer aCustomer: ;
        Enumeration renta:s = aCustorer.gotRentais:!;
        Styirg result = headerstring(aCustoner);
        while (rencals.hesMoreElements(1) :
            Rertal eacn = (Rental) renta二s.nextrlencrit();
            result += eachker:alstring(each);
        !
        result +- foosorghrimgaCuslomer);
            returf result;
        }
    abstract String leaders=ring(Customer aCugtomer:;
    abstyact String eachRentalStrurg (Rentel aRental;;
    abstract string footerstring (Customer aCustomerl;
```

 Htalstat enent．．valued）也删掉，再次编婇并测试：最后结果如图11．2，

笔成本重构后，处理其他种类的报表就容易多了：你贝需为 Statement 再建一个 subclass，并在其中覆＂与（overrides）三个抽象函数即叮。


阁11．2 Template Method（模板函数）塑造完比后的 classes

## 11．11 Replace Inheritance with Delegation（以委托取代继承）

某个 subclass 只使用 superclass 接口巾的一部分，或是根本不需要继承而来的数据。
在 subclass 中新建一个值域用以保存 superclass：调整 subclass 函数，令它改而委托 superclass；然后去掉两者之间的继承关系。

delegating methed（请托函数）

## 动机（Motivation）

继承（inheritance）是一件很棒的事，但有时候它并不是你要的。常常作会遇到这样的情况：一开始你继承了一个 class，随后发现 superclass 中的许多操作开不真正适用 F• subclass。这种情况下你所拥有的接口并未真正反映出class 的功能。或者，你可能发现你从 superclass 中继承了一人雄 subclass 亣不需要的数垬，抑域者你可能发观 superclass 中的某些 protected 函数对 subclass 并没有什么意义。

你可以选择容忍，并接受传统说法：subclass 可以只使用 superclass 功能的一部分。但这样做的结果足：代码传达的信息与你的意图南辕北䪃——这是 利厎消，你应该将它去除。

如果以委托（delegation）取代继㓞（inheritance），你可以更清楚地表明：你只需要受托类（delegated class）的一部方功能。接口中的哪一部分应该被使用，哪一一部分兴该被忽略，完仝出你市导挖制。这样做的成本则是需要额外写出请托函数 （delegating methods），但这些函数都非常简单，极少可能出错。

## 作法（Mechanics）

$\square$ 在 subclass 中新建一个值域，使其引用（指向，指涉，refers）superclass 的个实体，并将它初始化为 tr．is。

口修改 subclass 的的每 个（可能）函数，让它们不再使用 superclass，转耐使用上述那个「受托值域」（delegate field）。每次修改后，编译并测试。 $\Rightarrow$ 你不能如此这般地修改 subclass 中「通过 super 调用 superclass 函数」的四数，佔则它们会觕入无限递归（infinite recurse）。这 类函数只有在继承关系被打破后才能修改。

口 去除两个 classes之间的继度关系，将上述「受托值域」（delegate field）的淢值动作修改为「拭予一个新对象」。
$\square$ 钟对案户端所用的每 个 superclass 函数，为它添加一个简单的请讬函数 （delegating method）。
［］编译，测试。

## 范例（Example）

「滥用继承」的 一个经典范例就是㕸：Stack class 继承 vector class，Java 1.1 的 utility library（！ava．ut：1）恰好就是这样做的。（这此海每啲孩子呵！）不过，作为范例，我只绘出一个比较简单的形式：

```
class MyStack externs Vector !
    public void pushlobject eiement) {
        insertelementat felement,0);
    ;
    pub=ic Object pop() i
        Object result - firs*Element();
        removeFlementat (0);
        return resdlt;
    i
}
```

只要看看 MyStack 的肋广，我就会发现，用户只要它做见件事：pus至（），pop（）， size（）和 is Entpty（）。后两个函数是从 vector 线承来的。

我要把这出的继承美系以为委扙关系，首先，我要在Mystack 中新建 个值域，用以保存－受托之 vector 对象」。一开始我把这个值域初婎化为 二his，这样車重构进行过桯中，我就可以同吅使朋继承和委托：

```
private Vector _vector - t.is;
```

现在，我不始修改MyStack 圴函数，让它们使吅委扙戈系，首先从 push！开始：

```
pubiic voLa push(object olomont) {
    _vector.irsertFleme:d&(e-e enen=,0);
:
```

此时我可以组译并测试，一切都将运转加常。现在轮到 $100(1)$

```
public ob;ocr pon(; {
    Objecl :esi't = _vector.Eirgt.E]emert!!;
    _vector.rerovef1enertAt:0%;
        .elurn resil:;
;
```

修改完所有 subclass函数应，我叫以打破与 superclass 之间的联系了：

```
cass MyStack extemat vectox
    prvate Vector _-vector = -_ow ventor();
```

然后，对于 Stack 寀川端叮能用到的每一个 vector 函数（译注：这些函数原本是继我而米的），我都必须在．Mystack 中添加 一个简单的请托函数（delegating method）：

```
public int. sime\} {
    re:urn _vector.size();
puolic booled. isErrF=y() i
    returc. _vector.isFmot-j!।;
}
```

现价我可以编译开测试，如果我灾记师入某个请托函数，编诗哭会告诉我。

## 11．12 Replace Delegation with Inheritance（以线承取民委托）

你在两个 classes 之问使井委托关系（delegation），并经常为敕个接 $\square$ 编与许多极简刉防请托函数（delegating methods）。

让「请托（delegating）class \｜继承 \｜受托 class（delegate）i。


## 动机（Motivation）

本重构与 Replace Inheritance with Delegation（352）恰恰相区。如果你发现自己需要使用「受托 class」中的所有函数，并且费了很大力气编盆所有极简的请扎函数 （delegaling methods），本重构可以帮助你泾松门头使用「继承」。

两条告诫需牢伝于心。首先，如果你并没有使用「受托class！的所有函数（而非上是垶分函数），那么就不是该使用 Replace Delegation with Inheritance（355），因为 subclass底该总具遵循（奉行）superclass 的接口，如果过多的请长函数让你烦心，你有别的选择：你可以通过 Remove Middle Man（160）让客广端白已调出受比函数，也可以使用 Extract Superclass 将两个 classes 接山相同的部分提炼到 superclass 中，然后计陠个 classes 都继承这个新的 superclass：你还而以以类似F法使用 Extract interface（341）。

另一种需要当心的情况是：受扎对象被不止一个其他对象共享，而且受托对象是可
为这样就无法再共字数据了。数据共享是必须由；委托关系」承担的一种责任，你无法把它转给「继承关系了，如果受托对象是不可变的（immutable），数据共享就不成问题，球为你人可放心地拷贝对象，谁都不会知道。

## 作法（Mechanics）

- 让：＂请托端」成为「受托端｜的一个 subclass。
- 简译。
$\Rightarrow$ 此时，某些噒数可能会发生冲突：它们可能有相同的名称，伦在返回型别（return type），异常指定（exceptions）或可视性（visibility）方面方所差异。你可以使用 Remane Method（273）解决此类问题。
- 将「受托值域」（delegate field）设为「该值域所处之对象自身」。
- 公掉简单的垏托函数（delegating methods），
- 编译升测试。
- 将所有其他「涉及委托关系」的动作，故为「调用对象自身（继承而来的函数）」。
－移除「受托值域」（delegate field）。


## 范例（Example）

下㑑是 一个简单的 Employee，将一些函数委托给只一个同样简单的Person：

```
class Employee {
    Person person = new Persom(!;
    public String getName() {
        return _person.getName();
    !
    public void setName(String arg) {
        _persor.setName{arg};
    i
    public String tostring () {
        return "Enip: " + _person.gel-as(.Name();
    )
}
class Ferson (
    String _name;
    public String getName|\
        return _name;
    }
    public void setName(String arg) {
        _name = arg;
    }
    pub]ic String getLastName| {
        return _name.substring(_rame.lastImdexOf(' ')+1);
    }
}
```

第一步，只需声明两者之间的继承关系：
class bimployee extends Person
此时，如果有任何函数发生冲突，编译器会提醒找。如果某几个函数的名称相同，但返回型别不同，或抽出不同的异常，它们之间就会计现冲突。所有此类问题都可以通过 Rename Method（273）加以解决。为求間化，我没有在范例中列保这些森烦情况

下一步㻃将「受托值域 \｜（delegate field）设值为「该值域所处之对象白身」。同时，我必须先删掉所有简号的请托函数（例如 getNare（）和 setName（））如果留下这种函数，就会因为无限递归的扣起系统的 call stack 满溢（overflow），在此范例中，我应该扎 Employee 的 getNane（）和 setName（）拿掉。

一旦 Employee 可以正常工作了，我就修改其中「使用了请托函数（译往：或受托值域）」的函数，䜣它们直接调用「从 superclass 继承而来的函数」：

```
public String tostrir:g () {
    retwrrn "Emp: " - getLastName();
```

摆脱所有涉及委托关系的函数层，我也就可以摆脱 ＿person 这个（受托）值域了。

## 12

# 大型重构 

Big Refactoring

by Kent Beck and Martin Fowler

前面的章节已经向读者展示了各个单项重构步骤。目前还触乏的是对整个「游戏」的完整概念。你之所以进行重构，必定是为了达到某个目的，而不仅仅是为了看起来有所动作（起吗人多数时候你的重构是为了达到某个目的）。那么，整个「游戏」看起来又是怎样的呢？

## 这场游戏的本质（nature）

以下面乔绍的重构手法中，你肯定会注意到一件事：重构步聚的描述，不再如前面那么行细。这是因为在大型重构中，情况有很多变化，我们无法告诉你准确的重构步㸚；如果没有看到实际情况，任谁都无法确切知道该怎么做。当你为某个函数添加参数的，作法可以很仔细而清楚，因为重构范围（作用域）很清楚。但是当你分解一个继承体系的，由于每个继秉体系都是不同的，所以我们无法告诉你确切的重构步雒。

另外，对于这些大型重构，还自•件乎需要注意：它们会耗费相当长的时问。第 6章至第11章所介绎的重构于法，都可以在数分钟（至多一个小时）内完成，但是我们曾经进行过的一些人型重构，却需要数月甚至数午的时间。如果你需要给一个运行中的系统添加的能，你不可能说服经理把系统停止运行两个月让你进行重构；你只能一点一点地做你的工作，今大一点点，明天一点点。

㐒这个之过程中，你应该根据需要晏排自己的工作，只在需要添加新功能或修补错误时才进行重构。你不必一开始就完成整个系统的重构；重构程度只要能满足其他任务的需要就行了。反正明天你还可以回来重抅。

本咅范例也反映出这样的折学，如果要向你展示本书中所有的重构，轻易就能耗去上百页篇幅。我们很清楚这一点，凶为Martin 的确尝试过。所以，我们把范例㢟缩至「数张概略图」的尺度。

H于大型重构可能需要花费相当长的时间，因此它们并不像其他章管介绍的重构那样，能够立刻让入满意。你必须有报么一点小小的信仰：你每天都在使你点已的程序界更安全。

进行大规模重构时，有必要为整个开发团队建立共识；这是小型重构所不需要的。大型重构为许许多考的修改指定了力向。整个团队都必须意识到：有一个人型重构正脌：进行，每个人都应该相应地安排自己的行动。说到这里，我想给大家讲个茄事。
车。经过㲖无成果的半小时之后，车头那家伙形山说道：「我从来不知道把车推下山这公难！」另一个家伙答道：「嘿，你说「推卜山। 是什么意思？难道我们不是想把车推上山吗？』我猜你一定不想让这个故事在你的开发叺似中重演，对吧！

## 大型重构的重要性

我们已经看到，使那些小型重构突显价值的质量（可预測的结果，可观察的过程，立竿尤影的满足等等），在大型重构中往往升不仔在。既然如此，为什么大型重构还那么重要，以至于我们想要把它们放进本书？那是内为如果没有它们，我们就可能面临这样的风险：投入了人把时间学二重构，在实际［作中却无法荻得实在的利益。这对諓们来说是非常糟糕的，我们不能容忍这种亨情发生。

更重要的是，你之所以需要重构，决不会是因为它很好玩，而是以为你希望它能对你的程序有所帮助，让你能够做一些重构之前无法做的事情，

正如水草会堵塞河道 样，在一知米解的情况下晸出的设计决策，旦堆积起来，也会使你的程序陷于痽療。通过重构，你可以保证随时在程序中反映門自己对于「应该㚼何设计程序」的完整埋解。止如水并会进速曼延一样，对系统理解不够完整的设计决策，也会很快地将它们的影响蔓延到慗个程序中。要根除这种错误，一个，两个，齿至十个单独的行为都是不够的，只有持续自尤处们在的重构才有可能竟其功。

## 四个大型重构

本章之中，我们将介绍昍个人型重构实例。这些仪仅是例子，我们并没有打算覆盖所有领域。迄今为止，绝大多数关于重构的研究和实践都集中于比较小的重构手法上，以这种方式谈论大型重构，是一种非常新鲜的作法，这主要来自 F Kent 的经验。在人规模重构方面，Kent 的经陉比其他所有人都要末富。

Tease Apart Inheritance（362）用于处理混乱的继承体系—这种继承体系往往以种令人迷惑的万式组合了数个不同方面的变化（variations）。Convert Procedural Design to Objects（368）可以费助你解决一个「古典」问题：如何处理程芧吽代码 （procedural code）？许考使用面向对象语言的程庁员，其实片没俏真正理解面向对象技术，因此你常会需要使用这项重构。如果你看到以传统的双层结梅（two－tier，用广界面和数据库）方式编写的代码，你可能需要使用 Separate Domain from Presentation（370）将业条逻辑（business logic）与用户界面（user interface）隄离开来：经验末富的面向对象开发人员发规：对于一个长的间，人负荷运转的系统来说，这样的分离是至关重要的。Extract Hierarchy（375）则可以将讨于复杂的 class转变为一群 subclasses，从而简化系统，

## 12．1 Tease Apart Inheritance（梳理并分解继承体系）

某个继承体系（inheritance hierarchy）同时承和两项贪任。
建立两个继承体系，井通过委托关系（delegation）让其中一个可以调用另一个。


动机（Motivation）
继承是个好东西，它使你得以在 subclass 中写非明显「压缩过」（compressed）的代码。函数的重要性可能并不和它的人小成卡例——在继承体系之巾尤然。

不过，先别急着为这个强大的 1 。具炊呼雀跃，价为继事也很容易被误用，并且这种误用还很容易在开发人员之问菖延。今天你为＇了一项小小任务而加入一个小小的 subclass，明天又为同样任务在继承体系的另一个地方加入另一个 subclass。一个星期（或築一个月或者一午）之后，作就会发现自己身陷泥淖，而且连一根拐杖都没有。

混乱的继承体系是 个严重的问题，因为它会导致重复代码，而后者正是程序员生涯的致命毒药。它还会使㥅攻变得困难，因为广恃全种类」的问题的解决策略被分散到了整个继承体系。最终，你的代码将非常难以理解。你无法简单地说：『这就是我的继我体系，它能计算结果」，而必须说：「它会计算出结果……昛，这些是用以表现不同表格形式的 subclasses，每个 subclass 又有一些 subclasses 针对不同的术家。」

要指出 $i$ 某个继象体系承担了两项不同的责任」并不困难；如果继事体系中的某一特定层级卜的所有 classes，其 subclass 名称都以相同的形容词开始，那么这个体系很可能就是承担着两项不同的责佂。

## 作法（Mechanics）

口 首先识別出继承体系所原担物们同责仁，然应建立 一个一维表恪（或者三维乃至四维表格，如果你的继承体系够混乱而你的会图工具够酷的活），并以坐标轴标示出不同的任务。我们将重复运用本重构，处理两个或两个以上的维度（当然，每次只处理一个维度）。
口判断哪一项贡任更重要些，并准备将它胃在当前的继我体系中。准备将昌一项责任移到另一个继承体系中。
■ 使用 Extract Class（149）从当前的 supetclass 提炼出一个新class，用以表示重要性耥低的责佂。茾在原 superclass 中添加一个 instance 变量（不是 static变量），用以保存新建 class 的实体。
口对应于原继承体系中的每个 subclass，创建上速新 class 的一个个 subclasses。在原继予体系的 subclasses 中，将前一步骤所添加的instance 变量初始化为新建 subclass 的实体。
$\square$ 针对原线承体系中的每个 subclass，使用 Move Method（142）将其中的行为搬移到与之对应的新建 subclass 中。
口当原继承体系中的某个 subclass 不再有任何代码时，就将它去除。
口重复以上步骤，直到泉继承体系中的所有 subclass 都被处理过为止。观察新继承体系，看看是否有可能对它实施其他重构手法，例如Pull Up Method（322）或 Pull Up Field（320）。

## 范例（Examples）

让我们来看一个混乱的继质体系（如图12．1）。
这个继承体系之所以混乱，国为一开始 Deal class只被用来显示单笔交易。后来，某个人突发奇想地用它米琨示一张交易表格。只需飞炏建立一个 ActiveDeal subclass 再加上－点戻经验，不必做太多丁作就可以显示一张表榙了。哦，还要「被动交易（Passivedea1）」表格是吗？没问题，再加一个 subclass 就行了。

两个月过去，表格相关代的变得愈来愈复杂，你却没有 一个好地方可以放它们，因为时间太紧了，峐，老戏码！现在你将很难向系统加入新种交易，因为「交易处理逻辑」与「数据显示逻辑」已经「你中有我，我中有你」了。

按照本重构提！的处万笺，第 步工作是识别出这个继承体系所承担的各项责任。这个继我体系的职责之一是捕捉不同交易种类问的变化（差异），职责之一是捕捉不闰显示风格之间的变化（差先）。因此，我们可以得到下列衣格：

| Deal | Active Deal | Passive Deal |
| :---: | :---: | :---: |
| Tabular Deal |  |  |

下 步要判断哪一项职责更重要。很明显「交易种类，比「显示风格：重要；因此我们把＂交易种类」留在原地，把「显示风格，提炼到另一个继承体系山。不过，实际工作中，我们可能需要将「代码较多！的职责留在原地，这样一来需要搬移的代矿数量会比较少。


图12．1 一个混乱的继承体系

然后，我们应该使用 Extract Class（149）提炼出一个单独的Presentationstyle class，用以表示：显示风格」（如图 12．2）。

接下来找们需要针对原继承体系中的每个 subclass，建文 PresentationstyTe 的个个 subclasses（如图12．3），并将 Deal class 之市用来保存 Presentationstyle实体的那个 instance 变量初始化为适当的 subclass 实体：

```
ActiveDea: constrictor
. . presertatior.- rew Birgleaclivezresertatiorssyle\|;...
```

你可能会说：「这不是比惊先的 classes 数量还多了叫？难道这还能计我的生活更猞服？」生活泮往如此：以退为进，走得更远，对一个纠结城团的继承体系来说，被提炼川来的另一个继承体系几平总是可以再戏剧陮地人星简化。不过，比较安全的态度是 次一小步，不要过 千躁进。

巩左，我们要使用 Move Method（142）和 Move Field（146），将 Deal subclasses中「与显示逻辑相关」的函数和变量搬移到Presentationstyle 相应的 subclasses去。我们想不出什么好办法束模拟这个过程，只好请你白已想像。总之，这个步腺完成后，Tabularactivedeal 和 TabularPassiveDeal 不再有任何代码，因此我们将它们移除（如㹣 12．4）。

两项职责被分割之后，我们可以分别简化两个继棦体系。一旦本重构元成，我们总是能够大大简化被提炼出来的新继承体系，1rif H 通常还可以简化原继争体系。


图 12.2 添汕PresentationStyle，用以表示「显示风格」


图 12.3 为Presentationstyle 添加 subclasses

下一步，我们将摆脱 \｜显示风格」中的主动（active）与被动（passive）区别，如图 12.5 。

就连「单一显示」和 「表格显示」之问的区别，都可以运用若于变量值来捕捉，根本不需要为它们建立 subclasses（如图12．6）


图12．4 与表格相关的 Deal subclasses 都被移除了


## 图12．5 继原体系被分割了



图12．6「显示风格」（presentation style）之间的差异可以使用一些变晴来表现

## 12．2 Convert Procedural Design to Objects将过程化设计转化为对象设计

你平卜有 些代吗，以传统的过程化风格（procedural style）写就。
将数据记录（data records）9变成对象，将行为分开，并将行为移入相关对象之中。

| Order Caiculator |
| :---: |
| determinePrice（Order） <br> determineTaxes（Order） |

Order
Order Line


| Order |
| :---: |
| getPrice（） <br> getTaxes（） |


| Order Line |
| :--- |
| getPrice（） <br> getTaxes（） |

## 动机（Motivation）

有一次，我们的 位客户，在项目开始时，绘开发者提所了两条必须遵守的条件： （1）必须使朋 Java；（2）不能使用对象。

这让我们忍俊大禁。尽管 Java是面向对象语京，「使用对象」可远不仅仅是「调用构造函数！而亡。对象的使用也需要花时间去学认。往往你会面对 些过秺化风格 （procedural style）的代码所汫来的问题．并因而希望它们变得更面问对象 些。典型的情况是：class 中有着长长的过积化函数和极少的数据，以及所谓的；丽数据对象．——除了数括访问函数（accessors）外没有其他佂何函数。如果你要转换的是一个纯粹的过程化程序（procedural program），可能连这些东西都没有。


[^4]模式中，我们常常使用一此小型的 strategy 对象来改变宿六对象的行为，这些小型的strategy 对象就是－只价行为而没有数据。，但是这样的对象道常比较小，而H只有化我们特别需要灵活性沟时候，我会使用它们。

## 作法（Mechanics）

－针对每一个记录型别（record type），将它转变为［只含访测函数！的 \｜㫫数据对象」（dumb data object）
$\Rightarrow$ 如果你的数腒来白六系式数据库（relational database），就把数据库巾的每个表（table）变成－个「唖数哐对象」。
－价对每一处过程化风格，将该处的代鸲提炼到一个独立class 中，
$\Rightarrow$ 你可以把捉炼所得的 class 做成一个 Singleton（前件；为了方倩雳新初始化），或是把提炼所得的函数声明为 static
［ 针对每 个长长的程字（procedure），实施 Extract Method（110）及其他相关重构，将它分解。再以 Move Method（142）将分解后的函数分别移到＂它所相兴的哑数括类（dumb data class）中，

■ 重复上述步骤，商到原始 class 中的所有函数都被移除。如果原始 class 是一个完全过程化（purely procedural）的 class，将它点掉将大快人心，

范例（Example）
第1章的范例很好地展示了 Convert Procedural Design to Objects（368），尤其是第 阶段（对 sca＝emert（ ）函数的分解和安学）。完成这项重柪之原，你就拥有了 －个「伯明的 数据对象，可以对＇它进行其他种重构了。

## 12．3 Separate Dom ain from Presentation

## 将领域和表述／显示分离

（译注：本节保留domain－，presentation－logic，UI，class，object 等英文词）
某些 GUI classes 之中包含了 domain logic（领域逻辑）。
将 domain logic（领域逻辑）分离出来，为它们建立独立的 domain classes。


## 动机（Motivation）

据到面向对象，就不能不提 Model－Vlew－Controller（MVC，模型－视㤏－控制器）模式。在Smalltalk－80环境中，人们以此模式维护 GUI（图形用广界面）和 domain objcct（领域对象）问的关系。

MVC 模式的最核心价值在于：它将用户界面代码（即所谓 view，视图；亦即现今常说的 presentation，表述）和领域俀辑（即所诮 model，模型）分离了。presentation class 只含用以处理用户界面的選镇：domain class 不含任何与程序外观相关的代码，只含业务逻鼡（business logic）相关代码。将程序中这两块复杂的部分加以分离，程序未来的修改将变得更加容易，同时也使同一业务逻转（business logic）的多种表述（显示）方式成为的能。牛些暂稳面向对象技术的程序员会毫不犹像地化他们的程序中进行这种分离，非且这种作法也的确证实了它自身的价值。

但是，大多数人并没有在设计中采用这种方式来处理 GUI。人多数带有 client－server GUIs 的环境都采用双层（two－tier）逻转设计：数指保存在数据库中，业务钟辑 （business logic）放訨 presentation class 中 c 这样的环境往往迫使你也倾闭这种风格的设计，使你很难把业务逻辑放在其他地方。

Java 是一个真FF意义下的咱向对象环境，因此你可以创建内含业务逻辑的非视觉性领域对象（nonvisual domain objects）。但你却还是会经常遇到上述双层从格写就的程序。

## 作法（Mechanics）

－为每个窗口（window）建立一个 domain class．
口 如果窗口内有一张表格（grid），新建一个 class 来表示其中的行（rows），再以窗山所对应之 domain class 中的一个群集（collection）来容纳所有的 row domain objects．

口 检学窗口中的数掿。如果数据只被用于 UI，就把它留着：如果数据被 domain logic 使用，而且不显示于窗以上，我们就以 Move Field（146）将它搬移到domain class 中；如果数据同时被 UI 和 domain logic 使用，就对它实施 Duplicate Observed Data（189），使＇匕＂同时存在于两处，并保持两处之间的同步。
－检查 presentation class 中的逻辑。实施 Extract Method 110）将 presentation logic从 domain logic 中分开。一旦隔离了 domain logic，再运用 Move Method（142）将它移到 domain class。
－以上步㵵完成后，你就拥有了两组彼此分离的 classes：presentation classes 用以处理 GUI，domain classes 内含所有业务逻辀（business logic）。此时的 domain classes 组织可能还不够严谨，更进 • 步的重构将解决这些问题。

## 范例（Example）

下画是一个商品订购程序。其 GUI 如图 12.7 所示，其 presentation class 与图 12.8所示的关系式数据库（relational database）互动。

所有行为（包括 GUI 和定单处理）都由 orderwindow class 处理。
首先建立一个 order class 表示「定单」。然后把 Order 和 orderwindow 联系起来，如图 12．9。由于窗П中有 一个用以显示定单的表格（grid），所以我们还得建玄一个orderLine，用以表示表格中的每一行（rows）。

我们将从窔 $上$ 这辿而不是从数据库那边开始重构。当然，一开始就比 domain model建六在数据库基础上，也是一种合理棗略，但我们最人的风险源于 presentation logic和 domain logic之间的混淆，因此我们首先其于䆚口将这些分离出来，然后再考虑对其他地方进行重构。

面对这一类程序，在窗山中寻找内嵌的 SQL（结构化査询语言）语们，会对你有所帮助，因为SQL 语叮获取的数据一定是 domain data。


图12．7 启动程序的用户界面

最容易处理的domain data 就是那此不直接显示 F GUT 者。本例数据库的 Customers table 中有一个 Codes 值域，它并不直接显示于 GUI，而是被转换为一个更容易被人理解的短㬐之后再显示，程序中以简单型别（而非 AWT 组件）如 String 保存这个值域值。我们可以安全地使用 Move Field（146）将这个值域移到 domain class。

对于其他值域．我们就汶有这么幸运了，因为它们内含 AWT 组件，既显示于窗口，也被 domain objects 使用：面对这些值域，我们需要使用 Duplicate Observed Data （189），把一个 domain field 放进 Order class，又把一个相应的 AWT field 放进 orderwindow class．

这是一个缓慢的过程，但最终我们还是可以把所有 domain logic fields 都搬到 domain class。进行这一步㵵时，你可以试着把所有 SQL calls 都移到 domain class，这样你就是同时移动了 database logic 和 domain data。最后，你可以在 Orderwindow 中移除 import javd． $5 q \perp$ 之类们语句，这就表小我们的重沟告一段落了。在此阶段中你叮能需要大量运用 Extract Method（110）和 Move Method（142）。


图 12.8 订前程序所用的数据库
＊所有classes 都是《SQL Table»
粗体＂字衣办主键（primary key），«FK＂表示外键（foreign keys）

现什，我们拥自的一个 classes，如图12．10所小，它们离 \｜组织良好。还有很大的距离。不过这个模型的确已经很好地分离了 presentation logic 和 domain logic （business logic）。本项重构的进行讨积中，你必须时刻留心你的风险来白何方。如果「presentation logic 和domain logic 混淆」是最人风险，那么就先把已们䆥全分开，然后才做其他工作；如果其他方面的事情（例如产品定价策略）更重要，那么就先把那一部分的 logic 从窖口提炼出来，并围绕着这个高风险部分进行重构，为它建立合适的结构，反止 domain logic 早旡都必须从蓠口移出，如果你在处理高风险部分的重构时会遗留某些 logic 于窗口之中，没关系，就放手去做吧。


图12．9 orderwindow class 札 Order class


图 12.10 将数据安置（分散）于 domain classes 中

## 12．4 Extract Hierarchy（提燎继承体系）

你有某个 class 做了太多（过多）工作，其中一部分工作是以成量条什式完成的。
建立继承体系，以一个 subclass 表示—种特殊情况。


## 动机（Motivation）

在渐进式设计过程中，常常会有这样的情况：一开始设计者只想「以一个 class 实现一个概念」；化随着设计方案的演化．最后却可能；一个 class 实现了两个，三个乃全 1 个不同的概念」。 •开始，你建立了这个简单的class；数天或数周义而，你可能发现：只要加入一个标记（flag）和－两个测试，就可以在另一个环境下使用这个 class；个月之后你又发现了另一个这样的机会；一午之后，这个 class 就完全－团糟了：标记变量和条件式遍们各处。

当你遇到这种「揣士小刀般」的class，不但能㭵开胙开罐，砍小树极，在演示文稿会上打出激光强调重点……（简直无所不能），你就需要一个好策略（亦即本项重构），将它的各个胁能梳理并分不。不迠，请注意，只有当条件逻辑（conditional logic）在对象的整个牛命期间椺持不变，本重构所导入的策略才话用。否则你可能必须在分离各种状桨之前先健用 Extract Class（149）。

Extract Hierarchy（375）是一项人型重构，如果你一天之内不足以完成建，不要囚此头去勇气。将一个极度混乱的设计方案梳理出来，可能需要数周甚至数月的时间。你口以以先进行本重构中的一些简易步骤，稍微休息一ド，両花数天编＇与些明显有生产力的代码。当你领悟到更多东西，用国来粙续本项重构的其他发骤——这此步㵵将因为你的领语而显得更加简单明了。

## 作法（Mechanics）

我们为你准备了两组重构作法。第－种掅况是：你无法确定变异（variations）应该是些仆么（也就是说你无法确定原始 class 中该右哪些条件：逻辑）。这时候你秊望每次 小少地前进：

■ 览别出一种变开（variation）。
$\Rightarrow$ 如果这种变异可能在对象生命期内发生变化，就运用 Extract Class （149）将它提炼为一个独玄的class。
－针对这种变异，新建一个 subclass；并对原始 class 实施 Replace Constructor with Factory Method（304）。再修改factory method，令它返同适当的（相应的）subclass 实体。

口 将含有条件熤辑的垱数，一次一个，逐 拷贝到 subclass，然应在明确情况下 （注：对 subclass 朋确，对 superclass 不明确！），简化这些函数。
$\Rightarrow$ 如有必要隔离函数巾的「条件逻辑｜和「非条件迻辑」，可对 superclass 实施 Extract Method（110）。
$\square$ 重复上述过程，将所有变昇（variations；特殊情况）都分离出来，商到可以将 superclass 声明为抽象类（abstract class）为止，
－删除 superclass 中的哪些「被所有 subclasses 覆写」的响数（的本体），并将它声明为抽象函数（abstract method）。

如果你非常清楚原始 class 会有哪些变异（variations），可以使用另一种作法：

- 针对原始 class 的每一种变异（variation），建立 个 subclass。
- 使用 Replace Constructor with Factory Method（304）将原始class 的构造函数转变成 facfory method，开令它钟对每一种变异返问适当的 subclass 实体。
$\Rightarrow$ 如果原始class 中的各种变昇是以 type code标示，先使用 Replace Type Code with Subclasses（223）：如果那些变异在对象生命期间会改变，请使用 Replace Type Code with State／Strategy（227）。
－钋对带付条件逻辑的函数，实施 Replace Conditional with Polymorphism （255）。如果方非整个函数的行为自所变化，侖只是函数 部分有所变化，请先运用 Extract Method（110）将变化部分和本变部分嗝外来。


## 范例（Example）

这早所举的例子是「变异并不明朗」的情况：你可以在 Replace Type Code with Subclasses（223），Replace Type Code with State／Strategy（227）和 Replace Conditional with Polymorphism（255）等重构结果之上，验证i变昂已经明朗！的情况下如何使用本项重构。

我们以一个电贽计算程序为例。这个程序有两个 classes：表示－消费者，的 Customer和衣示＂计费方案！的 Billingscheme，如图 12．11。

Billingscheme 使用大量条件迻辑来计算不国情况（变异）下的费用：冬李和夏季的电价不同，私宅用电，小型企业用电，社会救济（包括死障人十）用电的价格也不同，这些复杂的逻荈导致 BillingScheme 变得复杂。

第 个具骤是，提炼出条作逻辑中经常出现的楽种变异吽：本例之中诃能是「视用户是否为残障人上」而发生的变化，用于标示抆种情况的可能是 Customer， Billingscheme 或其他地方的一个标记变量（flag）。

我们针对这种变异建立一个 subclass：为了使用这个 subclass，我们需要侑保它被建立长且被使用。因此我们需要处理Billingscheme 构造函数：首先对它实施Replace Constructor with Factory Method（304），然后在所得的 factory method 中为残障人上增加 一个条件子䚯，使＂它在适当则候返回一个DisabilityBillingscheme 对象。

然后，我们需要观察 BillingScheme 的其他函数，寸找那些随着「用广是否为残障人 1 ！！而变化的行为：CreateBill 1 就是这样一个函数，因此我们将它拷贝到 subclass（㳥12．12）。


图12．11 Customer 利 Billingscheme


图12．12 为 ${ }^{-}$残障人十」」添加一个 subclass

现存，我们需要检查 subclass 中的 createbil：（）寀数。由于现在我们叮以肯定该消费者是残障人十，因此可以简化这个函数。所以下列代侓：

```
if (d:sabilǐyScheme\\) goSomethirng
```

叮以变成：

```
dogomething
```

如朱规定在「残障人 1 用电」租 「企业用电」之间只能择一，肟么我们的方案就可以避免在 Businessbillingscheme 中出现任何条件代码。

实施本项重构时，我们希望将「可能变化」和「始终不变」的部分分开，为此我们可以使用 Extract Method（110）利 Decompose Conditional（238）：本例将对 Billingscheme 各函数买施这两项重构，直到「是否为残障人士，的所有判断都得到了适当处理。然后我们再以相同过程处理他种变异（例如＂社会救济用电」）。

然而，当我们处理第二种变异时，我们应该观察＂社会救济用电」＇「残崹人十用电：有何不同。我们希望能够为不同的变异（特殊情㫛）建立起这股函数：有䒴相同意图，但针对不同削变异性（特姝情况）采取不同的实际作为（译注：这就是 Template Method）。例如上述两种变异情况下的税硕计算可能衣同。我们希望确保两个 subclasses 中的相应函数有相同的答名式（signature）。这可能意味我们必须修改 Disabilitybilingscheme，使得以将 subclasses 整理一番，通常我们发现，画对更多变异时，这种「相仿之中略带变化」的函数（similar and varying methods patterns）会使整个系统结构趋于稳走，使我们更㝒易添加历续更麦变异。

## 13

## 重构，复用与现实

Refactoring，Reuse，and Reality

by William Opdyke

我和 Martin Fowler 第－次见面，是在温哥华（Vancouver）举行的 OOPSLA 92 大会上。在那之前数个月，我才刚在什利诸斯人学（University of Illinois）完成关下「面向对象模架之重构！（refactoring object－oriented frameworks）博十论文［1］，当时，我一边考虑粙续不究重沟，边也在寻找其他方向，例如屋学信息学（medical informatics）。那时 Martin 恰好正在开发一个医学信息应用程序，这便成了我们在温哥华共进守餐时的话题，Martin 在本书最前面出说过，我们用了数分钊时间讨论我对重构的研究。当时他对这个题目的兴趣有限。但是止如你现在看到的，他的兴摂已经人大增加了。

乍见亡下，重构很像是从理论研究实验室中诞生的，击实上＇它最初出现于软件开发
够更好地「支持恎架开发过程」（或曳一般性地「支持变化过程」）。如今重构的相关衍牛研究已经城熟，我们感觉它已经进入了「黄余时期！—更多软件从业人员可以体验重构带来的利益。

当 Martin 给找机会，之我为，本门写一章的时候，数种想法就出现在我的脑海中。我可以记述早期的重构研究，当时我和 Ralph Johnson 有荅迴然仆同的技术背景，但我们达到一起，致力矿究「如何支持面向对象软件的变化」。我也口以以讨论如何为重构提供自办化支持能力，这也是我的研究领域之一，但是与本书关注焦点相志是远，我还叮以与读若分享向已荻得的经验：如何比重构和软件业者（特别是那此开发大型项目的软件悱者）的用常关心李务结合起来。

在许多领域，我从重构研究之中获得的许多领悟都很有用，这些领域包括软件技术评什，产品发展策略规划，为电信业开发原型私产品，为产品开发团队提供谙训和顾问等等。

最终，我决定把以上许多问题都简单。汫一讲，正如本章标题所暗示，许多关了重构的认识都还用于更具普㻞意义的问题，例如软件复用，产品开发，平台选择等等。尽管本章的某些部分涉及重构中颇为有趣的理论，但本章关注的焦点，车要还是实际的，现实世界的问题，义其解决方案。

如果你想对重构做更深入的研究，请寿本章最后所列的重构相关资源和参考义献。

## 13.1 现实的检验

炏定追求我的博十学位义前，我在贝尔实駩室（Bell Labs）工作了一些年头。那几年我主要是在公司的一个电子交换系统开发部门里上作：那些产品用米处理电话呼叫，对呵靠性相速度的要求都非常高：公司已经投资数千个人年（staff－year）到这此系统的开发和持续发展 E ，产品牛命周期长达数 \｜年。在这些系统的开发中，人部分成本并不是花化最初版本，而是花在其辰对系统不断的修敳和调僌上。如果能找到 种方法，使这些修收更容易，成本更低，服么公司将从中人人曼益，

由于贝分实验室出资让我攻读博上，所以我希望我的研究领域不仅能满足自己技术上的兴趣，也能与尖尔实验室的实际业务需求有夲， 20 整纪 80 年代后期，面向对象技术刚刚揵生于研究性实验室里头。当 Ralph Johnson 提出一一个既关江面问对象支术，又关泣「变化过程（process of change）和软件进化（software evolution）」之支持技术的研究题目时，我立刻接受了＇${ }^{\text {E }}$ ，以之作为我的博十研究题目。

曾经有人告诉我，很少人能够在完成了自己的博」学业应平静地看待自己的题目。行些人对自己的题目感到极其厌倦，很快转向步他研究；万 些人则保持刈原先主题的高度热情。我就属于反面这种人。

当我拿到学位曰到贝尔实验室，发牛了一佃奇㤊的事：我沽遭几可没有人像我一样为重构激动不已。

我还清楚讪得找在 1993 付初所做的 个演讲，那是在 AT\＆T 分尔实验室和 NCR（那时我们是可一家公司的两个部门）的员工技术交流论坛上。我做了一个 45 分钫的演讲，干题就是重构。－下始，演讲似两进行得很顺利，我对这个主题的激情感染了听众。䛧是演讲结束时，几平没有人提闪，向 位与会者从后排走过来企图学习更多 些，他正要开始做毕业设计，止四处查找研究课题。我很㓣脑看到一些项目开发人员能够表现油＂想在 E作中应用重构技术。的热情。如果他们真有热情，至少服天他们并没有表现出来。

看起来，人们根本不打算接受它。

关于研究，Ralph Johnson 给找卜了重要的一课：如果有人（文章读者或是演讲会听众）说「我不懂」或者任打算接受它，那就是我们的失败。我们有责任努力发展白己的思想，并将它清楚表达出来。

其后的两年中，在 AT\＆T 贝分实验室的内部论坛上，在外面的矹讨会上，我得到了无数次谈论重构的机会：随着与一线川发人员的交谈愈来愈多，我开始明白为什么以前的演讲不能感染别入。我与听众的踘离有一部分足因为面向对象技术自身就很新。㘫些使用它＂作的人多半都还没有完成第一个版本的开发，所以还没存遇到＂演化（evolution）」这个大问题，而这个问题是重构能够势忙解决的。这是枅究人员的典型监扰处境——技术的发展超前于实践；㐰是，造成这种距离，还有只一个讨
情愿对自己的程序进行重构，如果要记重构得到开发者的拥抱，藏先必须解决这些问题。

## 13.2 为什么开发者不愿意重构他们的程序？

假设你是一位软件开发者。如果你的项目刚刚开始（没有向下兼容的问题），如果你知道系统想要解决的问题，如果你的投资方愿意一直付钱直到你对结果满意，你真够幸运。虽然这样的情景适用面向对象技术，㐰对我们人多数人来说，这是梦中才会列现的情景。

更多时候，你需要对既有软件进行扩展，你对自己所做的事情没有光整的了解，你受到生：产逝度的生力。这种情况下你该怎么办？

你可以重写整个程序。你叮以倚赖自己的设计经验来纠正程序中仔在的错误，这是创造吽的工作，也很有趣。似谢来付钱呢？你又如何保证新的系统能够完成旧系统所做的每一件事呢？

你可以拷贝，修改现自系统的一部分，以扩展＂它的功能。这看卜去也许很如，甚至叮能被右做一种复州（reuse）方式：你甚至不必理解白し复用的东曲。但是，随着
败变质，修政的整体成本逐渐上升。

重构是 F述两个极端的中庯之道。通过「重新组织软件结构」，重构使得设计思路更详尽明确。重构被用 I•开发桓架，抽取可复用组件，使软件架构（architecture）更清検，使新圳能的增加更容易。重构可以整助你充多利用以前的捜资，减少重复共动，使程序曳简化边有性能。

假设你是一位开发者，你也想获得这些奵处。你同意 Fred Brooks 所说的「应对并处理变化，是欧件开发的根本复杂性之 」［2］。你地间意，就理论而言，重构能够提供上画所说的各种好处。

为什么还不肯重构你的程序呢？万几个开能的原因：
1．你不知道如何重构。
2．如果这些利益是长远（才展现）的．响必现在付戊这些努力呢？长远看来，说不定当项目收获这些利䒸时，你已经不在职住上了。

3．代码重构是一项额外工作，老板付钱给你，主要是让你编写新功能。
4．重构可能破坏现有程序。
这些担忧都很正常，我经常牱到电信公司和其他的科技公司的员1非么说，这其中有一些技术问题，以及一些管理问题。首先必须解决所有这些问题，然后开发者才会考虑在他们的软件种使用重构技术。现在让找们逐 解决这些问题。

## 如何重构，在哪里重构

如何才能党会重构昵？有什么コ：具？有什么技术？如何把这些工具和技术组合越来做出有用的事？应该何时使用它们？本书定义了好几十条重构作法，这些都是

Martin 在自己的工作经验中发掘的有用于法。重构如何被用以支持程序重大修改？本 门提供了很好的例子。

在伊利诺斯人学的轮件重构项目中，我们选择了 条「极简抽象派等术系」 （minimalist）路线。我们定义了较少的一组重构［1］，［3］，展小゙它们的使用方法。我们对重构的收集系建立于自己的编程经验上，我们评佔好几个面向对象框架（多数以 $\mathrm{C}++$ 开发完成）的结构演化（structural evolution），和数字经验丰富的 Smalltalk开发者交谈，并阅读他们的同烦记录。我们收集的重构手法人芕很低抾，例如建亦或删除一个class，一个变量或 个个函数，修改变量和函数的属吽，如访问权限（public或 prolected），修改函数参数等等，或者在 classes 之间移动变量和函数。我们以另一级数量较少的高级重构于法来处理较为复杂的情况，例如建产 abstract superclass，道过 subclassing 和「简化条件」等方式来简化一个 class，从现有的class 巾分解一部分，创建一个崔新而可复用的组作 class 等等（经常会在继承（inheritance），雬托（delegation），聚合（aggregation）之间转换）。这些较复杂的重构于法是以低，忶重构手法定义出来的。之所以采用这种方法，万是为了「自动化支持」和「安全」两方面考量，我将于稍后讨论。

面对一个既有程序，我们该使用哪些重松呢？当然，这取决于你的目标。一个常见的重构原区，同时也是本や关活焦点，是「调整程序结构以使（知期内）添加新功能更容易！。我将在下一节讨论这一点。除此之外，还有其他理出过你使用重构。

有经验的面問对象程序员和那些受过设计模式（design pattems）利优秀设计技的训练的人都知道，目前已经出观数种令人满意的程序络沟吽质量和持征（structural qualities and characteristics），可以支持扩展性和复用性［4］．［5］．46］。诸如 $\operatorname{CRC}[7]$ 之类的两的对象设计技术也关注定义 classes 和 classes 之间的协议（protocols）。虽然它们关注的焦点是前期设训，但地可以用这些指导方针米评价一个现有积序。

自动化工具可衤来识别程序中的结构的階，例如函数参数过多，函数过长等等 c 这些都应该考虑成为重构的对象。自动化工具左可以识別出结构上的相似，这样的相似很可能代表䒴冗余代码的存在。比如说，如果两个函数几于相问（这经常是 ${ }^{-}$拷贝／修改」第一个函数以获得第一个函数时造成的），由动化工只就会猃测到这样相似性，并建议你使用 些重构 F 法，将相同代吗搬到同一个地方去。如果程序中不司位置的两个变量有相同名称，有时你可以使用一个变量替代它们，并在两处继承之。这些都是非常简单的例子。有了自动化工具，共他很多更复杂的情况都可以被

检测出来并被纠正。这些结构上的畸形或结构上的相似并非总是暗示你必须重构，但很多时候＂它们的确就是这个意思。

对设计模式（design pattems）的很多研究，都集中于良好编程风格以及程序各部位之间有用的交互模式（patterns of interactions），而这些都可以映像为结构特征和重构于汒。例如 Template Method模式 ${ }^{(8)}$ 的「适用性」（applicability）一节就参考了我们的 abstract superclass 重构手法［9］．

我列开了一些试探法则［1］，可以帮助你识别 C＋程序中需要重构的地方。John Brant和 Don Roberts［10］［［1：］开发出一个工具，使用更大范围的试探来自动分析 Smaltalk程岢。这个工具会向开发者建议「可用以改进程序」的重构方法，以及适合使用这些重构方法的地点。

运用这样一个工具来分析你的程序，有点像运用 lint 来改善 $\mathrm{C} / \mathrm{C}++$ 程序。这个工具绱未聪明到能够理解程序意图，它在程序结构分析基础上提出的建议，或许只有一部分是你真止想要做出的修政。作为程序员，决定权在你于上。由你决它把哪些建议用丁＂自己的程序上。这些修改应该改进程序的结构，应该为日后的修改提供更好的支撑。

在程序员说服自己．「我应该重构我的代码」之前，他们需要先了解如何重构，在，哪里重构。经验是无可替代的。研究过程中，我们得盆于经验丰富的面向对象开发者的经验，得到了一些有用的重构作法，以及「该在哪里使用这些重构」的认识。自动化工兵叮以分析程序结构，建议可能收进程序结构的重构作法。和其他大多数学科一样，工具和技术会带来帮助，但前提是你打算使用它们。重构过程中，程序员白己对重构的理解也会逐㴬加深。

## 重构 C＋＋程序

Bill Opdyke 1989 年，我和 Ralph Johnson 刚开始研究重构的时候，C＋＋正在飞快发展，并日潮在面向对象开发圈中流行起来。Smalltalk 用户是最先认识重构重要性的一群人，而我们认为，如果能够证明重构对 C＋＋程序也同样可用，就会使更多面向对象开发者对重构产生兴趣。

C＋＋的某些语言特性（特别是静态型别检查）简化了一部分程序分析和重枟工作：但是另一方面， $\mathrm{C}++$ 语言很复杂也很庞大，这很火程度是由于其历史而造成（C＋＋是从 C 语言演化雨来的）。C＋＋允许的某些绡桯风格，使程毟的重构和发展变得困难。

## 回 对重构有支支持能力的语言特性和编程风格

重构时，你必须找出待重构的这一部分程序被什么地方引用（指涉）。C＋＋静态型别特性让你可以比较岺易地僱小搜索范围。举全简单但常㤠的例子，假设你想要给 C＋＋
的斻有引用点。如果程序很大，猛索，抮改这些引用点会很困难。

和 Smalltalk 相比，C + 的 classes 继承和保护访问级别（public，protected 和 private）
声明为 private，那么这个函数的 5 被弜用点」就只可能出现在这个 class 内部以及被坟个 class 声明为 frend 的地方；如果这个函数被声明为 protected，那么引用点只可能出现在它所属的 class 内，它的 subclasses（及更底屋的 subclasses）内以及它解 friends 中；如果该个函数被声明为 public（限制最少的一种访间级别），剈用点破渡制在上俅 protected 所列情况，以及对某些特定 ciass 实体（对嶑）的操作之上——该特定clasa以是内含「待易名函数！者，或其 subclasses，或其更底层的 subclasses。

在十分庞大的程裳中，本同地点有呵能声明一些同名苳数。有时候，两全或多个固名函数以同一个䤊数敢位可能更好，某些重构手法可用来做这种修改；有时候则应该给两个同名函数中的一个改名，让另…㐿保持原来名称。如果项白开发成员不只一人，不同的程序员可能给風马生不相及的函数取相同的名称。在 C＋＋中当你对两个同名函数中的一个改名之后，几平要是很容易找到哪些引用点针对的是这个被易名函数，咞至引用点针对的是另一个函数。这种多析在 Smalltalk 中要困难得多。

出于C＋＋以 sabclassing 实现 subtyping；所以递常可以通过 「将变異或函数在继承体系中移上移下」来扩大（普通化）或缩小（特殊化）其作用域（scope）。对程序做这一类㚏析并进行相应重构，都是很简单的。
松，软件的进化会更容易。 「将所有成员变量和大多数成员函数定义为 private 哉 protected 是一个抽象技术，常常使class 的内部严构更简单，因为对程序其他地疗造成的影响被减至罬低。以继承机制表现「普通化和特殊化」体系（这在C＋＋中很自然），世使日应「泛化或特化成员変量或成员函数」的重构动作更容易进行，做只需在继争体系内，上下移动抆些成员即可。

C＋＋环境中的很多特性都支持重构。如果程序员在重格时引入错误，C＋＋缩译器通常都会指出这个错误。许萝 C＋＋软件开发环境都阌供了强大的交又参考和代码测览功能。

## －增加盉构复杂度的语言特性和编程风格

众所周知， $\mathrm{C}++$ 对 C 的兼容性是一錸双刃剑。许多程序以 C 写成，许多程序查受的训练是C风格，所以（至少从表面看来）转移到C＋＋比转移到其他面响对象语当容易些。但是，C＋＋支蒔许多编程风格，其中某些违反了合理徤全的设计原则。

程序如果使用诸如指针，转型操作（cast operation）和 sizeof（object）之类的 C＋＋特性，将难以重构。指针和转型操作会造成别名（alias），使你很难找到待重构对象的所有被引用点。上述这些特性暴雾了对象的内部表现形式，违反了拙象原则。
的成员变量首先出现，而应才是自身（lecally）定义的成员变量。「将葉个变量移往 superclass 嗵常是很安全的重构手法，但如果变量是困 superclass 绕承而来，不是 subclass自身定义出来，它在可执行文件中的物理（实际）位管便有可能团这样的重构面发生改变。当然拉，如果程序中对变量的所有司用（指涉）都是通过 class interface 进行，变量的物理位置调整，并不会改变程序行为。
且他知道他想想值的变量保存于第 5 个 byte，于是他就使用指针算术，直接把一个值域进对象的第 5 个 byte 去），那么「将变量移到 superclass 」的重构平法就有呵能改变程芧行为。同样地，如果程序员写下if（sizeof（object）$==15$ ）这样的条件式，然后又对程宁进行重构，删除class 之中未用到的变量，那么这个class 的实体大小就会发生政变，导致先前判缡为真的条件试，如今有可能判断为伪。

可普有人根据对象大小橵条件判断？C＋＋提供远为清楚的接口用以访问成员委量，还会有人以指针运算进行访间劝？这样笉程序实存太荒唐了不是吗？我的观点是：C＋＋提

由 C 程序员来做）。

由于C＋＋是一个如此复杂的语育（和 Smalitialk 以及Java 相比），意阁建立某种程序结构，化之得以「协虭自动检亘某…重构是否安金，并于安全情况下自动执行该重构」，就困猚得芕。

C＋＋在编译期对大多数 references 进行次议（resolves），所以对 一个 $\mathrm{C}_{+}+$程序进行重


试修改效果。与之形成鲜明对比的是，Smalltalk 和 CLOS（Common Lisp Object System）提供解译（interpretation）和增量编译（incremental compilation）环境。因此尽管在 Smalltalk和 CLOS 中进行一系列渐进式重构是很自然的事，对 C＋＋程序来说，每次迭代（重新编译＋测试）的成本却太高了，所以 $\mathrm{C}++$ 程序员往往不太乐意经常做这种小改动。

许多应用程序都用到数据库。如果在 $\mathrm{C}++$ 程序中改变对象结构，可能会需要对 database schema（数据库表格的结构，架构，定义）作相应修改。（我在重构工作中应用的许多思想都来自对面向对象数据库模型演化的研究。）

C＋＋的另一个局限性（这对软件研究者的吸引力可能大于软件开发者）就是：它没有支持 meta－level 的程序分析和修改。C＋＋缺乏任何类似 CLOS metaobject 协议的东西。举个例子，CLOS 的 metaobject 协议支持一个时而很有用的重构手法：将选定的对象变成另一个 class 的实体，并让所有指向旧对象的 references 自动指向新对象。幸运的是只有在极少数情况下才会需要这种特性。

## －结语

很多时候，重构技术可以（并且已经）应用于 C＋＋程序了。C＋＋程序员通常希望自己的程序能在末来数年中不断演化进步，而软件演化过程正是最能凸显重构的好处。 $\mathrm{C}++$语言提供的某些特性可以简化重构，但另一些特性会使重构变得困难。幸运的是，程序员已经公认：使用诸如「指针运算〕之类的语言特性并不是好主意。大多数优秀的面向对象程序员都会避免使用它们。

非常感谢 Ralph Johnson，Mick Murphy，James Roskind 以及其他一些人，向我介绍了 C＋＋之于重构的威力和复杂性。

## 重构以求短期利益

要说明「重构有哪些中长期好处」是比较容易的。但许多公司受到来自投资方日益沉重的压力，不得不追求短期成绩。重构可以在短期之内带来惊喜吗？

那些经验丰富的面向对象开发者，成功运用重构已经有超过 1 年的历史了。在强调代码简洁明了，复用性高的 Smalitalk 文化中，许多程序员都变得成熟了。在这样的文化中，程序员会投入时间去进行重构，因为他应该这样做。Smalltalk 语言和实现品使得重构成为可能，这是过去绝大多数语言和开发环境都没有能够做到的。

许名早期的 Smallealk 程序设计都是布 Xerox，PARC 这杆的研究极构或技术尖端的小型开发团队和顾间公司中进行的。这些团体的价侯观和许多产业化款件团队的价值观是有所差异的。Martin 和找都知道：如果要让主流誟件开发考接受重构思想，重构带束的利益起码有一部分必须能够在短期内休涀忆来。

我们的研究团队［37，［9］．［12］～15］记买了数个例子，描述重构如何和程序功能的扩展交错进行，最终同时获得知期利益和长期利益；我们的一个例子是 Choices 文件系统框架，最初这个枉架实现了 BSD（Berkeley Software Distribution）Innix 文件系统格式。后来它又被扩展支持 Unix System V，MS－DOS，永续性（persistent）暞分有式 （distributed）文件系统，框架开发者采用的办法是：先把实现 BSD Linux 的部分原样夏制一份过来，然厷修改它，使它支持 SystemV。系统最终可以力效运作，但允斥大量重复的代础，加入新代码后，枉贸开发者重构了这些代码，建方 abstract superclasses 容纳两个 Unix 文件系统的共通行为。相同的变旺和函数被移到 superclasses 市。当两个对屏米数儿乎相同，但不完伞相问时，他们就在 subclass 中定义新函数来他容两者不同之处，然后在原先函数里头把这些代码换成对新函数的调用。这样一来．两个 subclass 的代酌就逐梳变得愈来愈相似了，一旦两个函数变得完全相同，就可以将它们搬移到共同的 superclass 去，

这些重构－下汰为开发老提供了多方面好处，既有短期利益，也有长期利益。短期柬看，如赑在测试阶段发现共可的代码有错误，只需在一个地方修改就行了。代码总量变少了。＂特定丁某－＂文件系统的行为；与「两种文件系统的共同行为 清晰地分开了，这使得追踪，修补「特定于楽种文件系统的行为」更加容易。中期来看，重构得到的抽象尼对于定义后续文件系统常常很有帮助。当然，现有的两种文作系统的共通行为末必就完全适用丁第二种文件格式，但现有的共享基础是－个很有价值的起点。后继的重构动作可以澄清究竞哪此东西真正是所有文件系统共有的 框架开发团队发项：随着时间流逝，「堦四新义作系统的文持り愈来愈省功。就算新的格式更复杂，开发团队经验更浅，情况也 样。

我速可以找出其他例 「＂東证时重构能够芴来短期和长期利益，但足 Martin 个．［做了此承，我不想再延长他的列表。还是拿找们都非常熟患的一件求来做个比隃吧：找们的身体健康状况，

从很多角度来说，重构就好像运动，吃适当的食物。许多人都的道：我们应该多啭炼身体，应该往意均衡饮良。有些人的生活文化中非常敦励这些江惯，有些人没有这些好习惯也可以混过 段时间，甚至看不出有什么影响。我们问以找各种借口，但如果一直忽视这些好习惯，那么我们只是在欺媥肖己，

有些人之运动和均衡饮食，动机花眼于知期利益（例如精力更充泫，身体更只活，自尊心增强……等等）。几乎所有人都知道这些短期利益非常兵实。计多人（但不是所有人）都时断时续做过一些努力，另一些人则是不见橫材不掉泪，不到关键的刻不会有足够幼力去做点仆么事。

没错，做事应该谨慎。在着手干一件事之前，应该先向专家资询一下。在开始运动和均衡饮食之前，应该先问问自己的保健医生。在开始重构之前，应该先者找相关资源—你手上这本书和本章引用的其他数諾都很好。对重构有丰富经验的人可以向你提供更到位的帮助。

我见过的一些人止是「健康与重构，的典范。我羡棊他们㫝盛的精力和超人的 I作性能。反面典型则是明显的粗心大意爱忘事，他们的耜来和他们开发的软件产品的末来，恐怕都仆会很光明。

重构可以带来矨期利益，让软件更易修改，更易维护。重构只是－种手段，千暑目的。它是「程序员或程序开发团队如何开发并维护自己的软件」这一更宽广场景的一部分［3］。

## 降低㽬构带来的额外开销（Reducing the Overhead of Refactoring）

的软件功能」。对于这种声音，我的回复总炶如 ${ }^{*}$ ：

■ 目前已有一些工具和技术，可以使重构「快速」而「相对尤痛苦：地完成。
■ 一些面向对象程序员的经验显示，重构虽然需要额外开销，仙可以从它「在程序开发的其他阶段协助降低所需心力及滞怠时间。而获得补偿，
－尽管乍见之下重构可能有点笨拙，开销太大，但是当它成为软件开发规则的 －部分：人们就不会再觉得它费事，反而开始觉得它是必不可少的。

什利诺斯大学的软件重构团队开发的 Smalltalk 自动化重构工具也许是目前最成熟的自动化重构工具（参见第14章）。你可以从他们的网站（http：／／st－www．cs．vivc．edu）自由下载这个I．具。尽管其他语言的重构工具还没能这么方便，但是我们的论文和本书介绍的许考技术，都可以相对简单地套用，只要有－个文本编辑器或一个浏览器就足够了。软件形发环境和浏览器技术已经在最近数午获得了长足发展＂找们希望将来能看到更多重构工具投入使用。

Kent Beck 和 Ward Cunningham 都是经验丰富的 Smaltalk 程序员，他们已经在 OOPSLA 和其他论坛卜提出报告：重松使他们能够更快历发证券交易之类的软件。从 C＋＋和 CLOS 开发者那里，我出听到了同样的消息：本书之中 Martin 介组了重构对于 Java 程序的好处。我们希㕵读过本书，使用鸡中介绍的重构原则的人们，能䑢给我们带来更多奸消息。

从我的经验着束，只要重构成为由常事务的 部分，人门就位会觉得它需要多么高岇的代价。说来容易做来难。对于那些怀疑论者，我的建议就是：久管去做，然后自己决定。但是，请给它 点时间证明它自己。

## 安全地进行畠构

安全性（safety）是令人关心的议题，特别对于那些开发，维扩大型系统的组织更是如此 许多应用程序肯负着财政，法律和道德伦理方面的压力，必须提供不间断的，可靠的，不出铝的服务。有许多组织提供大量培训和努力，力图以严漌的开发过程来帮助他们保证产品的安食性。

但是，对很多程序员来说，安全吽的问题往往没那么严重。我们总是向孩子们灌输「安㐱第一」的思想，白已却扮演渴望自由的程宁员，西部牛仔和血气方刚的驾驶员的角色，这实在是个英大讽刺。给我们自由，给我们资源，看我们飞吧。不管怎么说，难道我们真的希望公司放㐬我们的创稖吽果实，就为了获得可重复吽和一致性吗？

这一节栈将讨论安全重构（safe refactoring）的力法，和 Martin 在本拈先前章节介绍过的方法相比，我关注的方法其结构比较更组织化，更严格，可因此排除重构可能引入的很多错误。

安舍性（safety）是一个很难定义的概念。直观的定义是：所谓；安全重构」（safe refactoring）就是不会对程序造成破坏的重构。由于重构的意图就是在不改变程序

行为的前提下修改程序结构，所以重构后的程序行为应该与重构前完全相局。

如何进行安全重构咙？你有以下数种选择：

- 相信你自己的编码少力
- 相信你的编译器能捕捉你遗湍的错诶。

■ 相信你的测试套什（test suite）能捕捉你和编译器都遗漏的错坒。
■ 相信代鸲复审（code review）能捕捉你，编译器和测试套件（test suite）都遗漏的错误。

Martin 在他的重构原则中比较关沽前三个选项。大中型公司则常常以代码复审作为前三个步骤的补充。

尽管编译器，测试会件，代码复荫，严守纪律的编码风格都很有价值，但所有这些万法还是有下列局限性：
－程序员是可能犯错的，你也一样（我也一样）。
■ 有一一些微妙利不那么微妙的错误，编译器无法捕捉，特别是那些与继承相关的作用域错误（scoping errors）［1］。
－Perry，Kaiser［16］和其他人已经指出，尽管「将继承作为一种实现技术」的作法让测试工作简单了不少，但由于先前「向class 的某个实体发出请求！的很多操作如今「转而向向 subclasses 发出请求！，我们仍然需要大量测试来覆盖这种情况。除非你的测试设计者是全知全能的上帝，或除非他对细节非常谨慎，否则就有可能出现测试套件㠅盖不到的情䛃。「是否测调了所有可能的执行路径」？这是－个无法以计算判定的问题。换们话说，你无法保证测试套件覆㬐所有可能情况。
－和程序员一样，代码复审人员也是可能犯错的。而且复审人员可能因为忙下自己的主要工作，无法彻底检查别人的代码。

我在研究工作中使用的另一种方法是：定义并快速实现一个重构下具的原型。用以检查某项重构是否可以安全地施加•程序身第上。如果可以，就重构之。这避免了大量可能因为人为借误而引入的完虫。

在这里，我将概括介纷我的安全重构（safe refactoring）法。这可能是本章最具价

值的一部分了。如果你想获得更详组的信息，诮有我的论交 11 J 和本章末尾所列的参考文献，也可以参考本书第 14 章。如果你觉得这一部分有点过分偏重技术，不好跳过本节余下的数小段。

我的重构工其的－部分是程序分析器（program analyzer），这是－－个用来分析程序结构的程序（被分析的对象是将来打算施加某项重构的 个 $\mathrm{C}++$ 程玄）。这个工尺叮以解答－－系列问题，内容涉及作用域（scoping），型别（typing）和和序语义 （程序的意庝或用途）等方面。作用域的问题与继承有关，所以这一分析过程比起很多－非面向对象程京分析」要复杂：但 C＋＋的某些语京特性（例如静态型别， static typing）又使得这一分析过程比起「对 Smalltalk 等动念型别（dynamic typing）程应的分析」要简并。

举个例子，假设我们的重构是要删除程序中的某个变量。我的工具可以判断程序其他部分（如有的活）是歪引用了这个变量。如果付，径白删除这一变量将会造成 dangling references，那么这项重构就是不安全的。于是 I＇具用户就会收到－个错误标记（error flag）。用户口能因此决定放弃进行这次重构，战可能修改程序中对此变量昫引用点，使它们不再引用它，然后才进行重构，删除该变量。这个工具还听以进行其他许多检査，其中大多数都和上述检查一样简单，有些稍溦复杂。

在我的研究中，我把安全（safety）是义为：「程序属吽（包括作用域和型别等等）在重构之后仍然保持木变」。很多程序属性很像数楛库中的完整性约束（integrity constraints）一修改 database schema（数挰库表格的结构，架构，定义）时，完整性约束必须保持不变［17］。每个重构都伴随一组必要前提，如果这此前提得到满足，该重构就能保证程序属性获得维持。一旦确定目次重构的全部过程都安全，我的 $T$ ，具才会执行该次重构。

幸运的是，对于「重构是否安全」进行的检查（尤其是对于数量占绝对优势的低层重构）往往是現屑面平淡尤奇的。为了保证较高层重构，较复杂重构的安全性，我们以低层重构米定义它们。例如「建立一个 abstract superclass」的复杂重构下法就被定义为数个较小步骤，每个步骤都以较简单的重构完成，像是创建和搬移变量或函数等等。只要证朋复杂重构的每一个步泶是安尒的，我们就可以确定整个复杂重构也是安全的。

任葉些十分罕见的情况下，重构其实可以訨＂工貝无法确认！时仍然安全施加于程序身上。在那种情况下，工具会选择较安全的方式：禁止重构：㿞先前例子来说，

你想制除程序中的某个变量，但程序其他地方列该变量有倨用动作。然而或诉坟个引疗动作所处段落永远不会被执行到，例如它世许出现于条件式（如 if－then）中，而它所处分支永远不为真。如果肖定这个分支永远不为真，你可以移除它，连同那个影岶你重构的引用点一并移除。然后你就可以安全地进行重构，制除你想删除的变量或函数了。只不过，般情况下你无法肯定分支永远为假（如果你继承了别人开发的代码，你有多大把摘安全删掉其中某段代码？）

重构工具可以标记出这种「可能不安全：的引用夯系，并向用广提出警告。用户可以先把这段代码放在一一帝。一旦用户能够肯定引用点永远不会被执行到时，他就可以把义段多余代码移除，而后进行重构。这个工其让用户知道存在这么一个隐蔵的引用关系，而不是尙司地进行修改。

这听起来好像有点复杂，作为博上论文的主题倒是不错（博上论文的主要读者——论义评议委员会—比较喜欢理论性題目），但是对于实际重构有用吗？

所有这些安全性检查都叮以在重构土具中头坝。如果程序员想要重构一个㮛序，只需以这个工具检本其代码。如果检查结果为＂安全！，就执行重构。我的工具只是个研究维型。Don Roberts，John Brant，Ralph Johnson 和我［10］后来实现了一个体质更健壮，功能更齐备的コ拲（参见第14章），这是我们对于 i Smallatk 程序重构」研究的一部分。

安全性可分很多不同级别施行于重构身上。其中某些级别穷易实施，但不保证高级安全性。使用重构上具有很多好处。它妸以在高级问题计做许多简单而之味的检查和标记。如果不做这些检查，重构动作有可能导致程序完企崩溃。

编译，测试和代码复東可以指折很多错误，但也会遗漏一些错误，重构工具则可以帮助你抓住㴆网之刍。尽管如此，笔译，测试利代码复审仍然是很有价值的，在实时（real－time）系统的开发和维扩中夏是如此。这些系统中的程序往往不是㧓立运行向，它们是大型通信系统网络中的一部分。有些重构不但把代码清扭于净，而且会让程序跑得更快。然而提升某个程序的速度，可能会在另一正个地方造成性能瓶频。这就好像你升级 CPU 进而提升了部分系统性能，你需要以类似方法米调整，测试系统整体性能。多一方面，有些重构也可能略微降低系统整体性能。 •般说来，重构对性能的影响是微不足道的。

「安全性作法」用来保证重构不会向程序引入新锴误。这些作法并不能检查或修复程序重构前就存在的错咲。但重构可以使你更容易找到并修复这些错误。

## 13.3 现实的检验（再论）

如果要让软件开发者接受重构，首先必须解决一些非常实际的问题。下面列出四个最常见的问题：
－程序员不知道如何重构。
■ 如果重构利益是长远的，何必现在付抽这些努力呢？长远者来，说不定当项目收获这些利益时，你已经不佂职位上了。

E 代码重构是一项膪外工作，老板付钱纷程序员，主要是为了编写新功能。
－重构可能破坏现有程序。
本章中我简单回答了这些问题，并为那些希望更深入钻研的人指出方向。

对于某些项目，以下问题也是需要关心的：
－如果代码由多位程序员共同拥有，怎么办？一方面，许多传统的变更管理机制都可以解决这个问题；另－方画，如果软件设计良好，又经过重构，十系统之间就会有效分离，于是很多重构于法都只会影响代码的一小部分。

E 如果你的 code base（代码材料库）中有多重版本的代码，怎么办？有些时候，重构和每 •个版本相关，这种情况下我们必须在重构前先对所有版本进行安全测试。另－些时候，重构可能只与某些版本相关，那么，检查过程和重构过程就简单多了。如果打算同时管理多个版本变化，通常需要使用许多传统的版本管理技术。如果想将芕个版本并入一个新的 code base（代码材料库）巾，重构也会有所帮助，因为它可以顺畅地简化版本控制工作。

总而言之，「让软件开发者相信重构的实际价值」和「让博＋论文评议委员会相信重构研究够得上博土水平」是完全不同的两码事。在写完毕业论文以后，我又花了相当长的时间才对这种差异有了足够充分的认识。

## 13.4 重构的资源和参考资料

本 今至此，我希望你曰经开始计划在自己的． 1 作中使用重构技术，升鼓别公可里的其他人也这样做。如果你还犹像不决，也弥你愿意参考以下列出的数据，或是和 Martin（Fowler＠acm．org），我或其他有重构经验的人联系。

如果你打算深入研究重构，下列 些参考资料你可能会想看看。正如 Martin 所说，本书不是重构的第一份书面数据，但是（我希望）它能让更多人关注重构概念和它带来的利益。我的博士论文是这个主题的第一份正式书面数据，但如果读者有兴趣探索重构早期的基础研究，应该先看这几篇文章：［3］，［9］，［12］，［13｜ 。在 OOPSLA 95 和 OOPSLA 96 大会上，重梅都是一个教学性主题［14］，［15］．至于那些同时对设计模式 （design patterns）和重构（refactoring）感兴趣的读者，Brian Foote 和我在 PLoP 94上发表并于田后被收入 Addison－Wesley 出版社之＂Pattern Languages of Program Design＂从书第一卷的＂Lifecycle and Refactoring Patterns That Support Evolution and Reuse＂是个不错的起点。此外，我对重构的研究很大程度建立在 Ralph Johnson
 Brant，Don Roberts 和 Ralph Johnson 在伊利诺斯人学对重构的研究的主要关注点是 Smalltalk 程序重构 $[10]$ ］［11］。他们的网站（http：／／st－www．cs．uiuc．edu）上ff他们的最新研究成果。最近，面向对象研究社群对重构的兴趣与H俱增。OOPSAL 96 会议之中一个主题为「重构与复用」的分会场议上也发表了数篇相关文章［18］。

## 13.5 从重构联想到软件复用和技术传播

前面所提的现实世界问题，并不仅仅存在于重构它。它们广泛存在于软件的演化 （evolution）和复用（reuse）山。

过土数年，我用了很多时问来关注软件复用性，平台，框架，模式，遗留系统（往往涉及「非面向对象」软作）的发展相关问题。除了在朗讯（Lucent）和贝去实验室（Bell Labs）开发项目，我还参加了其他公司的员 工讨论会——他们也曾经与类似问题搏斗过。［19］－［22］

「可复用法」的现实问题，和重构的相关问题很类似：
－技术人员可能不知道「该复用什么」或「如何复用」。
■ 技术人员可能对于采用「可复用法」（reuse approach）缺之动力，除非他们能敂获得短期利益。
－如果要成功适应「可复用法！（reuse approach），额外开销（overhead），学习曲线（learning curve）和发现成本（discovery cost）都必须考虑。

■ 采用「可复用法！（reuse approach）不该引起项目漉乱。项目中可能有很大
新的实现品应该与现有系统协同工作，或至少向下兼容于现有系统：

Geoffrey Moore［23］把「技术的接纳过程：描述为－条钊型（bell－shaped）曲线：前段包括先行者（innovator）和早期接受者（early adopter），中部急剧增加的人群包括早期消费群体（early majority）和晚期消费群体（late majority），后段则是那些行动缓慢者（laggard）。一个思想或产品如果要成功，必须得到早期消费者和晩期消费者的 ${ }^{\prime}$＂文文持，另…方面，许多对于先行者和早期接受者很有吸引力的想法，垠终彻底失败，因为它们没能跨越鸿沟，让早期消费者和媸期消费者接纳它们。之所以何这样的鸿沟是因为，不同的消费人群有荅不同的消费动机。少行者和早期接受者感兴趣附是新技术，「范式移转和突破性思想」的愿景（visions of paradigm shifts and breakthroughs）。早期和晩期消费群则主要长心成熟度，成本，支持，以及这析新思想或新产品是否被「与他们有着相似需求 的其他人成功套用。

亚打动亣说服软件开发者，所需方式和打动并说服软件研究者是突羊不同的。软件研究者通常是 Moore 所说的「先行者」，软件开发者（尤其是软件经理）则往徒風于古期或晩期消费者。如果想要让你的思想深入所有人心，了解这一差异是非常重要的。足的，无论软什复用域重构，要想打动软件刐发者，这一点都至关重要。

在朗讯（Lucent）和贝尔实验室（Bell Labs）中我发现，鼓励「复用性」间用及运行其必要平台，得冒一点风险。这需要主管人员精心制定策略，在り阶经理层组织领导会议，与项目开发组协商，通过研讨会和出版物向 ${ }^{\prime \prime}$ 大研究人员和开发人员宣扬这些技术的好处。在这整个过程中，很重要的几件事是：对员工进行培训，尽皇获取短期利益，减少额外不销，安全引入新技术。这些见识，都是从我对重构的研究中得来的。

我的论文指导教授 Ralph Johnson 审查本章草稿时指什：这些原则不仅可应用于重构和软件复用㤬，同时也是技术传播的的常见问题。如果你止试图说服别入重构（或来用其他某种技术或实践），清注意保证白勾随时关注这些可题，这样才能深入人心。技术的传播是很困难的，但不是做不到。

## 13.6 结语（A Final Note）

非常感谢你花叫间阅读本章。我尝试解决你可能会有的关于重构的一些问题，并尝试让你了解重构的－些现实问题，这些问题亦存在于更广泛的领域中，例如软件演化和复用。希望你阅读本章之后，生出「在自己的厂作中也使用这些想法 的热情。最后，视你在软件开发之路一㷋顺风。

## 13.7 参考文献（References）

1．Opdyke，William F．＂Refactoring Object－Oriented Frameworks．＂Ph．D．diss，， University of Illinois at Urbana－Champaign．Also available as Technical Report UUCDCS－R－92－1759，Department of Computer Science，University of Ilinois at Urbana－Champaign．

2．Brooks，Fred．＂No Silver Bullet：Essence and Accidents of Software Engineering．＂In Information Processing 1986：Proceedings of the IFIP Tenth World Computing Conference，edited by H．－L．Kugler．Amsterdam：Elsevier， 1986.

3．Foote，Brian and William F．Opdyke．＂Lifecycle and Refactoring Patterns That Support Evolution and Reuse．＂In Pattern Languages of Program Design，edited by J． Coplien and D．Schmidt．Reading，Mass．：Addison－Wesley， 1995.

4．Johnson，Ralph E．and Brian Foote．＂Designing Reusable Classes．＂Journal of Object－Oriented Programming 1（1988）；22－35．

5．Rochat，Roxamat．＂In Search of Good Smailtalk Programming Style．＂Technical report CR－86－19，Tektronix， 1986.

6．Lieberherr，Karl J．and Ian M．Holland．＂Assuring Good Style For Object－Oriented Programs．＂IEEE Software（September 1989）38－48．

7．Wirfs－Brock，Rebecca．Brian Wilkerson and Luaren Wiener．Design Object－Oriented Software．Upper Saddle River，N．1．：Prentice Hall， 1990.

8．Gamma，Erich，Richard Helm，Ralph Johnson，and John Vlissides．Design Patterits： Elements of Reusable Object－Oriented Software．Reading，Mass．：Addison－Wesley， 1985.

9．Opdyke，William F．and Ralph E．Johnson．＂Creating Abstract Superclasses by Refactoring．＂In Proceedings of CSC＇93：The ACM 1993 Computer Science Conference． 1993.

10．Roberts，Don，John Brant，Ralph Johnson，and Wiliam Opdyke．＂An Automated Refactoring Tool．＂In Proceedings of ICAST 96：12th International Conference on Advanced Science and Technology． 1996.

11．Roberts，Don，John Brant，and Ralph E．Johnson．＂A Refactoring Tool for Smalltalk．＂TAPOS 3（1997）39－42．

12．Opdyke，William F．，and Ralph E．Johnson．＂Refactoring：An Aid in Designing Application Frameworks and Evolving Object－Oriented Systems．＂In Proceedings of SOOPPA＇90；Symposium on Object－Oriented Programming Emphasizing Practical Applications． 1990.

13．Johnson，Ralph E．and William F．Opdyke．＂Refactoring and Aggregation．＂In Proceedings of ISOTAS＇93：International Symposium on Object Technologies for Advanced Software． 1993.

14．Opdyke，William and Don Roberts．＂Refactoring．＂Tutorial presented at OOPSLA 95： 10th Annual Conference on Object－Oriented Program Systems，Languages and Applications，Austin，Texas，October 1995.

15．Opdyke，William and Don Roberts．＂Refactoring Object－Oriented Software to Support Evolution and Reuse．＂Tutorial presented at OOPSLA 96：1lth Annual Conference on Object－Oriented Program Systems，Languages and Applications，San Jose， California，October 1996.

16．Perry，Dewayne E．，and Gail E．Kaiser．＂Adequate Testing and Object－Oriented Programming．＂Journal of Object－Oriented Programming（1990）．

17．Banerjee，Jay，and Won Kim．＂Semantics and Implementation of Schema Evolution in Object－Oriented Databases，＂In Proceedings of the ACM SIGMOD Conference， 1987.

18．Proceedings of OOPSLA 96：Conference on Object－Oriented Programming Systems， Languages and Applications，San Jose，California，October 1996.

19．Report on WISR＇97：Eighth Annual Workshop on Software Reuse，Columbus，Ohio， March 1997．ACM Software Engintering Notes．（1997）．

20．Beck，Kent，Grady Booch．Jim Coptien，Ralph Johnson，and Bill Opdyke．＂Beyond the Hype：Do Patterns and Frameworks Reduce Discovery Costs？＂Panel session at OOPSLA 97：12th Annual Conference on Object－Oriented Program Systems，Languages and Applications，Atlanta，Georgia，October 1997.

21．Kane，David，William Opdyke，and David Dikel．＂Managing Change to Reusable

Software．＂Paper presented at PLoP 97：4th Annual Conference on the Pattern Languages of Programs，Monticello，Illinois，September 1997.

22．Davis，Maggie，Martin L．Griss，Luke Hohmann，Ian Hopper，Rebecca Joos and William F．Opdyke．＂Software Reuse：Nemesis or Nirvana？＂Panel session at OOPSLA 98：13th Annual Conference on Object－Oriented Program Systems，Languages and Applications，Vancouver，British Columbia，Canada，October 1998.

23．Moore，Geoffrey A．Cross the Chasm：Marketing and Selling Technology Products to Mainstream Customers．New York：HarperBusiness， 1991.

## 14

## 重构工具

Refactoring Tools

by Don Roberts and John Brant

重构的最大障碍之一就是：几乎没有工具对它提供支持。那些把重构作为文化成分之一的语言（例如 Smalltalk）通常都提供了强人的开发环境，其中对代码重厸的众多必要特性都提供了支持。但即便是这样的环境，到目前为止，也只是对重构过程提供了部分支持，绝人部分工作仍然得靠手工完成。

## 14.1 使用工具进行重构

和手工重构相比，自动化工具所支持的重构，给人一种完全不同的感觉。即使有测试套件（test suite）织成的安全网，手工重构仍然是很耗时的工作。止是这个简单的事实造成很多程序员不愿进行重构，尽管他们知道自己应该重构，但毕竟重构的成本太大了。如果能够把重构变得像调整代码格式那么简单，程序员自然也会乐意像整理代码外观那样去整理系统的设计。而这样的整理对代码的可维护性，可复用性和可理解性，都能够带来深远的正面影响。Kent Beck 如是说：

## Kent Beck

Refactoring Browser 将会完全改变你的编程思路。以前你可能会想：「味，我应该修改这个名字，但……］现在，所有这些让你烦心的事情都烟消云散了，因为［Refactoring Browser］里头有个菜单选项（menu item）就是专门用来易名的，你只管放心用它就是了。

刚开始使用这个工具时，我按照以前的节奏，走了大榡两个小时：我打算进行一项重构，于是抬头望着天空五分钟，然后手工完成重构，然后再一次抬头望天。很炔我就发现：我必须学会以更大的范围，更快的节奏来考虑重构。现在，开发过程中我大约以一半时间进行重构，另一半时问输入新代码，两者的进行速度几乎完全相同。

由よ有了这种级别的 1 具支持，重构和编程之间的关异愈来俞小了。我们儿乎不会再说「我正在编程】或【我正在重构」，我们说得更多的是 1 把这个函数的这一部分提炼出来，把它推到 superclass 去，然后添加一行语句，调用新 subclass 中的新
构之间的养异，＂果换帽了」的讨程等等尽管仍然存在，伹都远不如以前那样明显〕。

以 Extract Method（110）这一重要的重构手法为例。如果你要下工进行此一重构，需要检查的东兆相当多。如果使朋 Refactoring Browser，你只需简单地圈选出你要提炼恗段落，然后点选桼单选项（menu item）＂Extract Method＂就行了：Refactoring Browser 会自动检查被蒌选的代形段落是否可以提炼，代码无法提炼的原因可能有以下ת点：它可能只创含部分标识符声明，或者可能对某个变量赋值而该变量又被其他代码用到。所有这些情况，你都壳尒化必担心，区为重构工具会帮助你处理这一切：然后，Refactoring Browser 会计算出新函数所需的参数，并要求你为新函数取 个名称。你还可以决定新函数参数的排列川顺序。所有的准备工作的做完以成， Refactoring Browser 会把你圈选的代码从源函数中提炼出米，并在源函数中加上对新函数的调用。随层它会在源函数所属的class 巾建立新函数，并以用户指定的名称为新函数命名，整个过程只需 15 秒种：你可以拿这个时间长䂒和于：工执行 Extract Method（110）各步骤所需时问做个比较，看看白动化重沟工其的威）

随着重构成本的降低，设计销误也不再像从前那样带来员贵代价了。由于弥补设计锠误所需的成本降低了，輀要预先做的设计也就更少小：预先设计是一项带存预测性质的 I：作，因为项目激活之时，需求往往还不明朗。由J设计时尚末编写代码，所以正确的设计方式应该是：尽量简化「需求尚末明朗」的那一部分代码。过去，无论最初的设计方案水平如何，我们都不得不忍受，因为修收设计的代价实在太高了。有了自动化重构工其的帮助，我们可以过设计是具可变性，囚为修改设计体平需要付出那么宫的代价了。如今，我们可以只对当前完羊了解的问题进行设计，因为我们知道以后可以很方便地打展设计方案以吅入额外的灭活性。我们不再需要预测系统末来所有可能的修改。如果发现当前的设计给编程带来麻烦，造成第3章所说的息味，我们可以很快修改设计，使代码更平净，更可维犵。
$\therefore$ 具辅助卜的重构工作，也影响了测试。拥有自动化重构工只的辅助之后，所需测试少多了，因为很多重构都可以自动进行，无需再做测试。当然，总有一些重构是无法自动进行的，因此测试步骤永远都不可能被完全忽路：经验显小；在自动化重构上具的協助下，我们每天所需达行的测试数量，和在「无只动化重构卫具」环境中大致相当，但完成的重构数量则大大增加。

正如 Martin 指H，Java 也需要这样的向动化重构工具。以下我们将提出－些准则——只有满足这此准则的自动化重构工具，才是成功的工具，尽管也提到了技术方面的准则，但我们相信，实用性方面的准则更重要得多。

## 14.2 重构工具的技术标准（Technical Criteria）

重构厂拲最土要的用途就是让程序员可以不必重新测试，便能对代码进行重构，即使有了自动化测试工具，测试仍然是很费时间的，如果能完全避免测试，将可极大加快重构过程。本小留简短讨论重构工具的技术标准，惟有满足这些标准，重构第其才能在「保持程序行为 的前提下，对程序进行改造。

## 程序数据库（Program Database）

对于重构工具，最早被人们所认買的需求緘是「贯穿整个程序，搜索各种程序儿素」的能力，例如，对于某个特定函数，找出其所有可能被调出点；对于某个特定的 instance 变量（译注：non－static 变量），找到读／写该变量的所有函数。在 Smallalk这样紧密集成的环境中，这类信息总是被维护为一种使十搜索的格式。这不是传统意义上的数据库，但的确是一个可搜索的数据库。程序员只需执行一次搜索动作，就可以找到任何程序无索的交义引用（cross references）。这利能力主要源白代码的动态编泽机制：当任何一个class 被修改，就让刻被编译为 bytescodes，而比述的「数据生」则同时得到更新。在较为静态的开发环境如 Java 中，程序员是把代㐷输入到文人文件中：这种环境下如果要更新程序数据库，就必须达行‥一个积序来处理这些文本文件，从中提炼相关信息。这样的更新过程和 Java代码自身的编泽过程很相似。一些比较先进的开发环境（例如 IBM VisualAge for Java）则模伤了 Smalltalk的程序数据库动态更新机制。

有一种原始（粗䊚）的作法是：以诸如 grep 之米的文本处理工具米进行搜索。这种办法很快就归下失收，国为它无法区分名为 t 00 的变量利名为 200 的函数。要建立程序数据库，就必须供助语义分析来判断杯序中每个语汇单无（token）在语们中的地位。而步这种分析在：class 定义和函数定义两层面上都不可少：在class 定义层面 （ l ，需要以语义多析（semantic analysis）来区分 instance 变量暞函数：任函数定义公面卜，需要以语义分析来区分 instance 变星和函数引用（method references）。

## 解析树（Parse Trees）

绝大多数車构都必须处理函数云面下的－部分系统，通常是对「被修改之程序元素」的方成。举个例子，如果某个 instance 变量被改名，掛么该 class 及其 subclass 中对于该 instance变是的所有引用都必须更新。有些重构手法则整个运作于函数层面下，例如将某个函数的一髙分提炼为一个独立函数。由于对函数的任何修改都必须能够处理函数结构，因此我们需要 parse trees（解析树）的幣助。这是一种数据结构，可用以表现函数的内部结构。下面是个筒单例子：

```
pubLic void hello{ I{
    Sygtem.olt.grirtlw("He]io worid");
;
```

这个函数相应的 parse trees（解析树）如图14．1。

## 准确性（Accuracy）

由工具实现的重构，必须合理保持程序原有行为。当然，完全的行为保持是不可能达到的，重构总是会给程序带来一些细微收变。例如重构可能会对程序的运行速度带来数个微秒的变化，这算是「完全的行为保持」吗？通常这般微小差异不会对程序造成影呴：但如果程序有严格的实时吽要求（real－time constraints），这一点点差异就可能导致整个程序川错。

即使是传统程序（而非实时系统）也可能被重构破坏。假设你的程序建枟了一个字符出，然后使用 Java reflecrion APi 执行以这个宁符串命名的函数，肌么如果日后你修改这个函数的名称，程序就会抛出－个异常；重构前的程序不会这样做。

然而，对绝人多数桯序米说，重构可以相当准确。只要「可能破坏重构准确性」的以素都被识别出来，重构技术员就可以避免在不适当时候进行重构，也可以避免对下「重构工具无法修补的程序｜错误地进行手上修补。


图 14.1 reliol）函数（p．404）的解析树（parse trees）

## 14.3 重构工具的实用标准（Practical Criteria）

工具义所以被创造出来，是为了帮助人们完成 1 作，如果工其不能适畐人们的工作方式，人们就不会健用它：重构工具的最重要标准（要求）就是；和其他工具共鴯集成出重构过程（refactoring process）。

速度（Speed）
重构前的分析和必要调整，可能会耗费较多时间，区为它们有可能非常复杂。 工具设计者必须考虑这些前期工作对时间和准确性（accuracy）的影响。如果重构前需要大显准备工作，程序员就不会使用白动化重构工具，他们宁吁 Fi进行重构。是的，开发速度总是很重要的，在开发 Refactoring Browser 的过程出，有数个重构 F汰并没何帔我们实现出米，止是因为我们无法在可被接受的的吅内安企实现它们。但是我们的工作仍然颇有成绩，绝人多数重构都可以在极稫时问内以极高的准确度㫕成。计算器科学家总是但愿能够覆益「特定函数无法处理之（所有）边界情况」，似事实上绝大芕数程序茾不涉及那些边界情况。因此，简单而供速的作法使可美奸地胜任这些工作。

如果重构前的分析需要花费太长时问，一个简单的解决办法就是：直接询问程序员你所需要的信息。这种办法把「保证准确性（accuracy）」的责任交给了程序员，于是分析过程可以进行得更快一些。很多时矢程序员其实都知道必要信息。尽管这种办法叮能不够安全（因为程序员有可能犯错），但「错误」的责任也落了一部分在程序员肩上。调刺的是，这竟然使程序员更有可能使用这些工具，因为他们无需倚顿程序的探洵（错误営试，heuristic）来收集信息。

## Undo（敵销）

－自动化重构｜令开发花得以采用探索方式（exploratory approach）进行设计。你口丁以诚着把代吗移到他处，观察新设计方案是否有效。由于我们假设重构都能够保持积宁的原本行为，所以反向重构（亦則对原重构的撤销）也应该不影响程序的原本行为。 Refactoring Browser 的早期版本并没有 Undo（撤销）功能，这使用户无法对重构充满信心，重构的撤销相当困婎。但是很多时候我们偏仵必须找出程序重构前的版本，重森开始，这口真够讨尤的。于是我们石来为 Refactoring Browser 加上了 Undo 功能，又克服了 个障碍。现在，我们可以放心尝试，不会遭受任们惩栉，洮为我们总是叮以回到原先的佂何一个版本。我们可以建立新的class，撒移函数，观察代码的行为，而后又改变想法，边只一个完全不同的方向。这一切都可以非常快速地完成。

## 与其他工具集成（Integrated with Tools）

过去 1 年以来，集成开发环境（IDE）已经成为绝人多数开发项目的核心工具。IDE将编辑器，编泽器，连接器，调试器以及程序开发所需的其他所有工具，都集成于一起，开发者可以在同 一个环境中极方便地使用所有这些工具。Refactoring Browser for Smalltalk 古期版本是一个独立于标准 Smallalk 开发 L具之外的独立 $\mathrm{\Gamma}$ 具，我们发现根本没人使用这样的产品，就连我们自己都不用。但是把重构功能直接集成到 Smallalk Browscr 之后，我们解开始经常使用它。「是否就在吾人指尖」造成了这一切的不同。

## 小结

我们开发并使用 Refactoring Browser 已经有好多年了，我们已经殀惯使用它來重构它自身的代码，Refactoring Browser 之所以获得成功，原风之一在于：我们都是程序员，并且我们一自小图让它满足我们白己的需求，如果我们遇」：一个于丁执行的重构项，而又觉得它具有普㴜恋义，我们就在 Refactoring Browser 中实现＂と，如果哪里运行太慢，我们就把它谓快 • 点；如兵哪里的准确玌还小够，我们也会改进它。

我们相信：自动化重构 I．具足控制「随软件项月演化而产生之复杂度 的最女如法。如果没有含适工具协助我们解决那些复杂度，软件就会变得粦肿不县，错诩门出，不㙋一岕。H于 Java 比那此与它语法相近的语言简单得多，因此开发 Java 重构＿工
缺陮，

## 15

## 集成

## Put It All Together

by Kent Beck
现在，你已经拥有了七轸板的每 块：你已经了解了重构的基础，知道了重构的分类，还实践了所有这些車构。同时，你已经很擅长测试了，所以你不再畏首畏尾。于是你可能想：「我已经知道如何重构了。」不，还没右。

前面列氓的技术仅仅是 个起点，是你登堂入室之前的大门。如果没有这些技术，你根本无法对运行中的程序进行任何设计上的政动，有了这些技术，你仍然做不到，但起码叮以历始尝试了。

这些技术如此精彩，可它们却仅仅是个开始，这是为什么？答案很简单：因为你还不知道何时应该使用它们，何时不应该使用，何时开始，何时停に，何时前进，何时等待。使重构能够成功的，不足前面各自独立的技术，而是这种茅奏。

当你真正慬得这 切时，你义是怎么知道的呢？当你幵始冷静下米，你就会知道，自己已经真正「得道＇了（那时候你将有绝对的自信：不论别人留下的代码多么杂乱无章，你都可以将它变好，好到足以进行后续的形发。

不过，大多数时候，「得道」的标志具：你可以自信地停忓重构。在重构者的慗汤表演中，「傐止」正是压轴大戏。－不始你为自己选洋…个人昌标，例如 i去掉一堆不必要的 subclass」。然后你开始向着这个目标前进，每 少都走得小而坚定，每一步都有备份，保证能够问头。好的，你离目标愈来息近，愈来愈近，现在只剩两个函数需要合年，然后就将大功告成。

就在比的，意想不到的事情发生了：你再也无法前进 沙。也许是因为时间太晚，你太坡倦；也许是因为一开始你的判断就出错，实际上不订能去掉所有 subclass；也许是因为没有足够的测试来支打你，总而言之，你的自信矢飞烟灭了，你无法再自信满满地跨出下一步。你认为回已应该没把任何东西搞乱，但也无法觕定。

这是该信下来的时候了。如果代届已经比重构之前奴，那么就把它集成到系统中，
然后，为自己学到 课而高兴，为这次重构没能成功而怉憾，那么，明大怎么办？

明犬，或者后尺，或者卜个月，其至可能明年；灵感总会来的。为了等待进行一项重构的后一半所需的灵感，我最多普经等过九个月。你可能会明白白工措訨哪里，也可能明白白已对在哪里，总之都能使你想洁楚下一个步骤如何进行，然后，你㹿可以像最初一样白信地跨非这一少，也许你羞愧地想：「我太策了，党然这么久都没想到这一步。」人可不必，每个人都是这样的。

这有点像任悬崖㟄壁卜和小行行卡；只要有光，你効可以前进，虽然苇慎却仍然自
太阳仍旧扑起。

这师起来似乎有点神秘面模糊，近平清谈糸想。从感觉上来说，的拨如此，因为这是一种全新的编程方式。当你真止理解重构之后，系统的整个没计对你来说，就像源码文件中的字符那样可以随心所欲地㩰控。你可以直接感受到整个设计，可以清楚看到如何将设计变得更灵活，也可以看到如何修改＇＇＇；这里修改一点，于是这样表现：那里修改一点，于是那样表观。

但足，从51一个角度米说，这也并非那么地神秘而模糊。重构是 种叮以学的的技术，你可以从本技读得并学之它的各个组成。然后，只要把这此技术集成位一起并使乙完善，就可以从一个全新角度看待软作开发。

止如我所说，这是一种可以学匀的技术。那么，应该如何学习呢？
－随时挑一个目标。某个地方的代码开始发具了，你就应该将问题解决掉，你应该朝目标前进，达成白标后就停止。你之所以重构，不是为了探索真善美（玍少不全是），而是为了让你的系统曳容易被人理解，为广非外程序变得散乱。
－没把握就停下来。朝目标前进的过程中，可能会有这样的时候：你无法证明自己所做的一切能够保持程序原本的语义。此时你就应该停下来。姆果代侣已经改善了一些，就发布你的成果；如果没有，就撤销所有修改。

学习原路返回。重构的原则不好学，而且很容易遗失准火，就连我自己，也经常忘记这些原则＂，我有时会连续做两，二项其全四项重构，政没有每次执行测试用例（est cases）：当然那是区为我完全相信，即使没有测试的帮助，我也不会至错，一是我就䛇于干了。然后，「砰」的一声，葉个测试失败，我起无法找到究竞哪一一次修改造成了这个问题。

这时候你⼀定很愿意就地调试，试图从麻顷中脱身，比竞，不管怎么说，一开始所有测试都能够止常运行，现在要让它们再次止常运行，会困难到哪里去？偟：你的重构已经失控了，如果继续的前走，你根本不可能知道如何奇回控制权。你应该回
曹运行所有测试。

站着说话不喓疼，以上一－切听起米似奇显而易见。尚你出错的时候，使系统极大简化的一个方案也许已经近化照尺，这时候要你脝下来训到起息，不旁是最痛点的来情。但是，现在，趁你头脑还清楚的时候，请想一想；如果你第一次禹构用了一小时，重复它分需十分钊就的了，所以如果你退国原点，十分钟之内一定能够再次达到现在的进度。但如果你继续前进，调试所需时间也许是开秒种，也许是两小旷。

当然，我现在说这些，也是后人挑担不忙力，实际做起来困难得多，我个人曾经因为没有遵恠这条建议，化广明个小时进行三次尝试。我失控，放弃，慢慢前进，再次失控，再重复……真是痛苦的四个小时。这不是有趣的来，所以你需要静助，
－二重奏。和别人一起重构，可以收到更好的效果。阿人结伴，对下任何一种软件开发都有很多好处，对于重沟世不例外，重构时，小心㗆慎按部就班的态度是有姄处的 。如果两人结伴，你的塔档能够帮助你一步一考；前进，你也能够势助他 （她），重构时，时刻留意远景月标足有好处的，如果两人结伴，你的搭档的能看到你没看到的东西，能想到你没想到的車情。重构则，吅聟结束是有好处的。如果你的搭档不知道你在干什么，那就意味你肖定也不知道自己伊下仆么，此时你就应
你的搭档能够给你温菜的彭饬，让你小致于灰山丧气
与搭档胁可工作的另一 $/ 5$ 面就是交谈：你必须讲涺你所想做的事，这样你们两个才能朝着同一个方向努力。你得把你正在做的年情讲业来，这样你的搭档才有可能指出你的错误。你得把刚才做过的事情讲出来，这样卜次遇到同柈情况时你才能做得更好。所有这些交谈都右助于你更清楚了解如何让个别的重构顶适应整个重构衖奏。

即使你し经在你的重构日标（代鸭）中工作了好几年，一经一缕了然于胸，但只要发现其中真味，以及消除臭味的重构于法，你就们可能看到程序的分一种吋能。你也许会想市刻挨起袖了，扎你看到的所有问题都解决掉。不，不要这么莽撞，没有一位经理愿意听到他的开发成员说「我们要停「三个月来清理以前的代码」。而且

开发人员本来也就仆立该这样做，人规模的重构只会带来灾难。
你面前的代码也许看起来浑乩极了，不要䒴急，一点一点慢慢地解决这些问题：当你想要添加新功能时，用上几分钟时间扎代码整理一下。吅果首先添如 些测试能使你对整理工作更有信心，那就那么做，它们会同报你的努力。如果在添加新代码之前进行重构，肟么添詴新代码的风险将人大降低：東构可以使你更好里解代码的作用和」作方式，这使得新功能的添加更容易。㕍且重构之原代码的质量地会大大提高，下次你再盾机会处理它们的时候，肯定会对目前所做的重构感到非常满意。
己的判断，周此想以上把＇匕们政止过来。岣．顶住语惑，别那么做，重构时你的目标之一就是保持代码的功能完全不变。既不多也伓少。对于那些需要修政的东西，列个清单把它们记录下米（尲常我在计算器旁边放一张系引卡），需要添加或修敳的测试用例（test cases），需要进行的其他重构，需要撰写的文垱，需要洲的图……都斩时记在卡上，这样就不会灾掉这些需妥光侦的工作。干丁别让这些工作打乱你手 与：的工作。重构完成之后，再去做这些事情不迟。


References

## ［Auer］

Ken．Auer＂Reusability through Self－Encapsulation．＂In Pattern Languages of Program Design 1，Coplien J．O．Schmidt．D．C．Reading，Mass．：Addison－Wesley， 1995.

一篇有关 J「「自我封装」（self－encapsulation）概念的模武论文（patterns paper）。

## ［Bäumer and Riehle］

Bäumer，Riehle and Riehle．Dirk＂Product Trader．＂In Pattern Languages of Program Design 3．R．Martin F．Buschmann D．Riehle．Reading，Mass．：Addison－Wesley， 1998.

个模式（patterns），用来灭活创建对象而个需要知道对象承属哪个class。

## ［Beck］

Kent．Beck Smalltalk Best Practice Patterns．Upper Saddle River．N．J．：Ptentice Hall． 1997a．

本适合任何 Smallalker 的其本书籍，也是一本对任何面向对象开发者很有用的书籍。谣传隹 Java版本。

## ［Beck，hanoi］

Kent．Beck＂Make it Run，Make it Right：Design Through Refactoring．＂The Smalltalk Report，6：（1997b）：19－24．

第一本患正领悟「重构过程如何运作｜的出版品，也是《Refactoring》第一章计多构想做源头。

## ［Beck，XP］

Kcnu－Beck eXtreme Programming eXplained：Embrace Change．Reading，Mass．： Addison－Wesley， 2000.

## ［Fowlef，UML］

FowlerM．Scott．K．UML Distilled，Second Edition：A Brief Guide to the Standard Object Modeling Language．Reading，Mass．：Addison－Wesley， 2000.
 Language（UML，统 •建模悟京）图り。

## ［Fowler，AP｜

M．Fowler Analysis Patterns：Reusable Object Models．Reading，Mass．：Addison－Wesley， 1997.
－－相 domain model patterns 专首：包括对 range pattem 的一份讨论．

## ［Gang of Four］

E．Gamma．R．Helm，R．Johnsonand J．Vlissides．Design Patterns：Elements of Reusable Object Oriented Software．Reading，Mass．：Addison－Wesley， 1995.

或许是面向对象设计（object－oriented design）领域中最有价伹的一本书。现今儿
敢说白己猫得刘象（技术）

## ［Jackson，1993］

Jackson，Michael．Michael Jackson＇s Beer Guide，Mitchell Beazley， 1993.
－－本有用的导打，椇供大量实践（实用性）研究。

## ［Java Spec］

Gosling，James．Bill Joy and Guy Steele．The Java Language Specification，Second Edition．Boston，Mass．：Addison－Wesley． 2000.

所有 Java 问题的官方營案：

## ｜JUnit｜

Bcck，Kerl，and Erich Gamma．JUnit Open－Source Testing Framework．Available on the Web（http：／／www．junit．org）．

撰写 Java 程序解基本应用工具，是个简单框架（framework），势助俗撰写，组织，运行单元测试（unit tests）。类似的框架也仔在于 Smalltalk 和C＋＋中。

## Refactoring－Improving the Design of Existing Code

## ［Lea］

Doug．Lea，Concurrent Programming in Java：Design Principles and Patterns，Reading， Mass，：Addison－Weslcy， 1997.

编译器应该阯止仃何人实现 Runnable 接！ 1 如果他没有读止这本け，

## ［McConnell］

Steve．McConnell，Code Complete：A Practical Handbook of Suftware Construction．
Redmond，Wash．：Microsoft Press， 1993.
一本对厂编程风格和软件建构的卓越导引，写！Java 诞生之前，他几乎书中的所自忠吉都话用于 Java：
［Meyer］
Bertrand．Meyer，Object Oriented Software Construction． 2 ed．Upper Saddle River，N．J．： Prentice Hall， 1997.

面向对象设计（object－oriented design）领域中一本很好（也很庞大）的兯籍，其中包括对于契约式设计（design by contract）的一份彻底讨论。

## ［Opdyke］

Willian F．Opdyke．Ph．D．diss．，＂Refactoring Object－Oriented Francworks．＂University of Illinois at Urbana－Champaign． 1992.

参见 ftp：／／stcs．uiuc．edu／pub／papers／refactoring／opdyke－thesis．ps．Z 是关于重构物第 －份体两长度的著作，多少带点教肖租工具导向的角度（毕旁这是一篇榑十论文），对于想电多 「解正构理论的人，是很有价值的读物。

## ［Refactoring Browser］

Brant，John，and Don Roberts．Refactoring Browser Tool． http：／／st－www．cs．uiuc．edu／brant／RefactonngBrowser，未来的软件外发－L具。

## ［Woolf］

Bobby．Woolf，＂Null Object．＂In Pattern Languages of Program Desigh 3．Marin，R， Riehle．D．Buschmann F．Reading，Mass．：Addison－Wesley， 1998.

针对 null object pattern 的一供讨论。

## 原音重现

## List of Soundbites

p． 7 When you find you have to add a feature to a program，and the progrum＇s code is not structured in a comvenient way to add the feature，first refactor the program to make it easy to add the feature，then add the feature．
如果你发现自己需要为积序法加一个金性，而代码结构使你无法很方便地那么做，那就先重厸那个程序，使特性的添加比较容吻进行，然后再添加特怍，
p． 8 Before you start refactoring，check that wou have a solid suite of tests．These tests must be self－checking．

重构前，先检香自己是否有一会炣悲的测试机制。这些测试必须有自我检验能力。
p． 13 Refactoring changes the programs in small steps．If you make a mistake，it is easy to find the bug．重构技术系以微小的步伐修改程序。如果你犯下错误，很容易便可发现它。
p． 15 Any fool can write code that a computer can understand Good progrommers write code that humans can understand．

伊们一个像瓜都能写出计算器可以理解的代码，惟有出出人类容恎理解的代码，才是优秀的程序员，
p．53 Refactoring（noun）：a change made to the internal structure of software to make it easier to understand and cheaper to modify without changing its observable behavior of the software．重构（名河）：对轱件内部絬构㨥一种调整，目的是在不政变「软件之可察行义，前提下，提高其的理解性，降低其修改成本。
p． 54 Refactor（verb）：to restructure softwate by applying a series of refactorings without changing the observable behavior of the software．
重构（动河）：使用一系列重构准则（手法），企代改变「转件之可察行为」前提下，调整其结构。
p． 58 Three strikes and you refactor．
事不讨二，二则里构，
p． 65 Don＇t publish interfaces premamrely．Modify your code ownership policies to smooth refactoring．

p． 88 When you feel the need to write a comment，first try to refactor the code so that any comment hecomes superfluous．

p． 90 Make sure all testr are fully automatic and that they check their own results．

p． 90 A suite of tests is a powerfit bug detector that decapitates the rime it takes to find bugs．
一整组测试就䞨一个强人的吴出伿测器，能够大大缩减当找䘏出所需要的时间。
p． 94 Run pour tests frequenty．Localize tests whenever you compile－every test at least every day．

p． 97 When vou get a bug report，start by writing a unit test that e xposes the bug，

p． 98 It is better to write and run incomplete tests thath not to run complete tests．

p． 99 Think of the boundary conditions under which things might go wrong and concentrate your tests there．

p． 100 Don＇t forget to test that exceptions are raised when things are expected to go wrong．

p． 701 Don＇t let the fear that testing can＇t cuth all bugs stop you from writing the tests that will catch most bugs．
到大茗数見切。

## $\square \square \square$

## A

Account class, 296-98
Algorithm, substitute, 139-40
Amount calculation, moving, 16
amountFor, 12, 14-16
APIs, 65
Arrays
encapsulating, 215-16
replace with object, 186-88
cxample, 187.88
mechanics, 186-87
motivation, 186
ASCII (American Standard Code for
Information Interchange), 26,33
Assertion, introduce, 267-70
example, 268-70
mechanics, 268
motivation, 267-68
Assignments, removing to parameters, 131-34
cxample, 132-33
mechanics, 132
motivation, 131
pass by value in Java, 133-34
Association
bidirectional, 200-203
unidirectional, 197-99
AWT (Abstract Windows Toolkit), 78

## B

Back pointer defined, 197
Behavior, moving into class, 213-14
Bequest, refused, 87

Bidirectional association. change to
unidirectional, $200-203$
example. 201-3
mechanies, 200-201
motivation, 200
Body, pull up constructor, 325-27
example, 326-27
mechanics. 326
motivation, 325
Boldface code, 105
boundary conditions, 99
BSD (Berkeley Software Distribution). 388
Bug detector and suite of tests 90
Bugs
and fear of writing tests, 101
refactor when fixing, $58-59$
refactoring helps find, 57
unit tests that cxpose, 97

## C

C + programs, refactoring, $384-87$
closing comments, 387
language features complicating refactoring, $386-87$
programming styles complicating refactoring. 386-87
Calculations
frequent renter point, 36
moving amount, 16
Calls, method, 27-318
Case statement, 47
Case statement, parent, 47
Chains, message, 84

Change, divergent, 79
ChildrensPrice class. 47
Class; Sec also Classes; Subclass; Superclass
Account, 296-98
ChildrensPrice, 47
Customer, 4-5, 18-19, 23, 26-29, 263, 347
Customer implements Nullable. 263
data. 86-87
DateRange, 297
Department, 340
diagrans, 30-31
Employee, 257, 332.337-38
EmployeeType, 258-59
Engineer, 259
Entry, 296
extract, 149-53
example, 150-53
mechanics, 149-50
motivation, 149
FileRcaderTester. 92-94
GUI, 78, 170
HtmlStatement, 348-50
incomplete library, 86
inline, 154-56
example. 155-56
mechanics, 154
motivation, 154
IntervalWindow, 191. 195
JobItern. 332-35
LaborItem, 333-34
large, 78
lazy, 83
MasterTester, 101
Movie, 2-3, 35, 37, 40-41, 43-45, 49
moving behavior into, 213-14
NewReleasePrice, 47, 49
NullCustomer, 263, 265
Party, 339
Price, 45-46, 49
RegulatPrice, 47
Rental, 3, 23, 34-37. 48
replace record with data, 217
example, 220-22
mechanics, 219
motivation, 218-19
replace type code with, $218-22$
Salesman, 259
Site, 262, 264
Statement, 351
TextStatement, 348-50

## Classes

attemative, 85-86
do a find actoss all, 19
Clauses, replace nested conditional with guard, 250-54
Clumps, data, 81
Code
before and after refactoring, 9-11
bad smells in, 75-88
altemative classes with different interfaces. 85-86
comments, 87.88
data class, $86-87$
data clumps, 81
divergent change, 79
duplicated code, 76
feature envy, 80-81
inappropriate intimacy, 85
incomplete library class, 86
large class. 78
lazy class, 83
long method, 76-77
long parameter list. 78-79
message chains, 84
middle man, 85
parallel inheritance hierarchies, 83
primitive obsession, 81-82
refused bequest. 87
shotgun surgery, 80
speculative generality, 83-84
switch statements, 82
temporary field, 84
boldface, 105
duplicated, 76
refactoting and cleaning up, 54
refactorings reduce amount ol; 32
renaming, 15
replacing conditional logic on price, 34-51
self-testing, 89-91
Code review. refactor when doing, 59

Code with exception, replace error, 310-14
Collection, encapsulate. 208-16
Comments, 87-88
Composing methods, 109-40
Conditional
decompose, 238-39
example. 239
mechanics, 238-39
motivation, 238
nested, 250-54
replace with polymorphism, 255-59
example, 257-54
mechanics, 256-57
motivation, 255-56
Conditional expressions, 237-70
consolidate, 240-42
examples, Ands, 242
examples, Ors. 241
mechanics, 241
motivation, 240
simplifying, 237-70
consolidate conditional expressions, 240-42
consolidate duplicate conditional fragnents, 243-44
decompose conditional, 238-39
introduce assertion, 267-70
introduce null object, 260-66
remove control flag, 245-49
replace conditional with polymorphism, 255-59
replace nested conditional with guard clauses, 250-54
Conditional fragments. consolidate
duplicate, 243-44
example, 244
mechanics, 243-44
motivation, 243
Conditions
boundary, 99
reversing, 253-54
Constant, replace magic number with symbolic, 204-5
mechanics, 205
motivation, 204-5

Constructor body, puil up, 325-27
example, 326-27
mechanics, 326
motivation, 325
Constructor, replace with factory method, 304-7
example, 305
example, creating subclasses with explicit methods, 307
example, creating subclasses with string, 305-7
mechanics, 304-5
motivation, 304
Control flag, remove. 245-49
cxamples, control flag replaced with break, 246-47
examples, using return with control flag result, 248-49
mechanics, 245-46
motivation, 245
Creating nothing, $68-69$
Customer class, 4-5, 18-19, 23. 26-29, 263, 347
Customer implements Nullable class, 263
Customer statement, 20

## D

Data
clumps, 81
duplicate observed. 189-96
example, 191-96
mechanics, 190
motivation, 189.90
organizing, 169-235
change bidirectional association to unidirectional, 200-203
change reference to value, 183-85
change unidirectional association to bidirectional, 197-99
change value to reference, 179-82
duplicate observed data, 189-96
encapsulate collection, 208-16
encapsulate field, 206-7
replace artay with object, 186-88
replace data value with object, 175-78
replace magic number with synbolic constant, 204-5

Data (continued)
organizing (continued)
replace record with data class, 217
replace subclass with fields, 232-35
replace type code with class, 218-22
replace type code with state/strategy, 227-31
replace type code with subclasses, 223-26
self encapsulate field, 171-74
using event listenets, 196
Data class, 86-87
Data class, replace record with. 217
mechanics, 217
motivation, 217
Data value, replace with object, 175-78
example, 176-78
mechanics, 175-76
motivation, 175
Databases
problems with, 63-64
programs, 403-4
DateRange class, 297
Delegate, hide, 157-59
example. 158-59
mechanics, 158
motivation, 157.58
Delegation
replace inheritance with, 352-54
example, 353-54
mechanics, 353
motivation, 352
replace with inheritance, 355-57
example, 356-57
mechatuics, 356
motivation, 355
Department class, 340
Department.getTotalAnnualCost, 339
Design
changes difficult to refactor, 65-66
procedural, 368-69
and refactoring, $66-69$
up front. 67
Developers reluctant to refactor own programs, $381-93$
how and where to refactor, $382-87$
refactoring C++ prograns, $384-87$

## Diagrams, Unified Modeling Language

(UML), 24-25
Divergent change, 79
Domain, separate from presentation. 370-74
example, 371-74
mechanics. 371
motivation, 370
double. 12
double getPrice, 122-23
Downcast, encapsulate. 308-9
Duplicated code, 76

## $E$

each, 9
Employee class, 257, 332, 337-38
Employee.getAnnualCost, 339
EmployeeType class, 258-59
Encapsulate, collection, 208-16
examples, 209-10
examples. cncapsulating arrays. 215-16
examples, Java 1.1, 214-15
examples, Java 2, 210-12
mechanics. 208-9
motivation, 208
moving behavior into class, 213-14
Encapsulate. downcast, 308-9
example, 309
mechanics, 309
motivation, 308
Encapsulate, feeld, 206-7
mechanics, 207
motivation, 206
Encapsulate field, self, 171-74
Encapsulating arrays. 215-16
EndField_FocusLost. 192, 194
Engineer class, 259
Entry class, 296
Error code, replace with exception, 310-14
example, 311-12
example. checked exceptions, 313-14
example. unchecked exceptions, $312 \cdot 13$
mechanics. 31]
molivation, 310
Event listencrs, using, 196

Exception, replace error code with, 310-14
example, 311-12, 316-18 checked exceptions, 313-14 unchecked exceptions, 312-13
mechanics, 311, 315-16
motivation, 310,315
Exception, replace with test, 315-18
Exceptions
checked, 313-14
and tests, 100
unchecked, 3:2-13
Explicit methods, creating subclasses with, 307
Explicit methods, replace parameter with, 285-87
Expressions, conditional, 237-70
Extension, introduce local, 164-68
examples, 165-68
mechanics, 165
motivation, 164-65
using subclass, 166
using wrappers, 166 -68

## Extract

class, 149-53
example, 150-53
mechanics, 149-50
motivation, 149
interface. 341-43
example, $342-43$
mechanics, 342
motivation, 341-42
method, 13,22, 110-16, 126-27
subclass, 330 -35
example, 332-35
mechantics, 331
motivation, 330
superclass, $336-40$
example, 337-40
mechanics. 337
motivation, 336
Extreme programming, 71

## F

Factory method, replace constructor with, 304-7
example, 305
example, creating subclasses with explicit methods, 307
example, creating subclasses with string. 305-7
mechanics. 304-5
motivation, 304
Fcature envy, 80-81
Features, moving between objects, 141-68
Field: Sce also Fields
encapsulate, 206 -7
mechanics, 207
motivation, 206
move, 146-48
example, 147-48
mechanics, 146-47
motivation, 146
using self-encapsulation, 148
pull up, 320-21
mechanics, 320-21
molivation, 320
push down. 329
mechanics, 329
motivation, 329
replacing price code field with price, 43
self encapsulate, 171-74
temporary, 84
Fields
replace subclass with, 232-35
example, 233-35
mechanics. 232-33
molivation, 232
FileReaderTester class, 92-94
Flag, remove control. 245-49
Foreign method, introduce, 162-63
example, 163
mechanics. 163
motivation. 162-63
Fonm template method, 345-51
example, 346-51
mechanics, 346
motivation, 346
Frequent renter points
calculation, 36
extracting, 22-25
frequentRenterPoints, 23. 26-27,
Function and refactoring, adding. 54
Function, refactor when adding, 58
Functional tests, 96-97

## G

Gang of Four patlerns, 39
Generality, speculative, 83-84
Generalization, 319-57
Generalization, dealing with, 319-57
collapse hieratchy, 344
extract interface, 341-43
extract subelass. $330-35$
extract superclass, 336-40
form template method, 345-5]
pull up constructor hody. 325-27
pull up field, 320-21
pull up method, 322-24
push down field, 329
push down method, 328
replace delegation with inheritance, 355-57
replace inheritance with delegation, 352-54
gelCharge, 34-36, 44-46
getFlowBetween, 297-99
getFrequentRenterPoints, 37, 48-49
getPriceCode, 42-43
Guard clauses, replace nested conditional with, 250-54
example, 251-53
example, reversing conditions, 253-54
mechanics, 251
motivation, 250-51
GUI class, 78, 170
GUIs (graphical user interfaces), 189, 194, 370

## H

Hide delegate, 157-59
example, 158-59
mechanics, 158
motivation, 157-58
Hierarchies, parallel inheritance, 83
Hierarchy
collapse, 344
mechanics, 344
motivation, 344
extract, 375-78
example, 377-78
mechanics. 376-77
motivation, 375-76

HTML, 6-7,9, 26
htmIStatement, 32-33
HtmIStatement class, $348-50$

## I

Inappropriate intimacy, 85
Indirection and refactoring. 61-62
Inheritance, 38
replace delegation with, 355-57
example. 356-57
mechanics, 356
motivation, 355
replace with delegation, 352-54
example, 353-54
mechanics, 353
molivation, 352
tease apart, 362-67
examples, 364-67
mechanics, 363
motivation, 362-63
using on movie. 38
Inheritance hierarchies, parallel, 83
Inline
class, 154-56
example, 155-56
mechanics, 154
motivation, 154
method, 117-18
tcmp. 119
Interface. extract, 341-43
example, 342-43
mechanics, 342
motivation, 341-42
[nteflaces
alternative classes with different. 85-86
changing, 64-65
published, 64
publishing, 65
IntervalWindow class, 19], 195
Intimacy, inappropriate, 85

## J

Java
1.1.214-15

2, 210-12
pass by value in, $133-34$
JobItem class, 332-35

JUnit testing framework, 91-97
unit and functional tests, 96-97

## L

Laborllem class. 333-34
Language features complicating refactoring, 386-87
Large class, 78
Lazy class, 83
LengthField_FocusLost, 192
Library class, incomplete, 86
List, long parameter, 78-79
Listeners, using event, 196
Local cxtension, introduce, 164-68
examples, $165-68$
mechanics, 165
motivation, 164-65
using subclass, 166
using wrappers, 166-68
Local variables, 13
по, 112
reassigning, 114-16
using, 113-14
Localized tests, 94
Long method, 76-77
Long parameter list. 78-79

## M

Magic number. replace with symbolic constant, 204-5
mechanics, 205
motivalion, 204-5
Managers, telling about refactoring to, 60-62
MasterTester class, 101
Message chains, 84
Method and objects, 17
Mcthod calls, making simpler, 271-318
add parameter, 275-76
encapsulate downcast, 308-9
hide method, 303
introduce parameter object, 295-99
paramelerize method. 283-84
preserve whole object, 288-91
remove parameter, 277-78
remove setting method, 300-302
rename method, 273-74
replace constructor with factory method, 304-7
replace error code with exception, 310-14
replace exception with test. 315-18
replace parameter with explicit methods, 285-87
replace parameter with metiod, 292-94
separate query from modifier. 279-82
Mcthod object, replace method with, 135-38
example. 136-38
mechanics, 136
motivation. 135-36
Mcthod; See also Methods
creating overriding, 47
example with Extracl, 126-27
extract, 110-16
mechanics. 111
motivation, 110-11
no local variables. 112
reassigning local variables. 114-16
using local variables, 113-14
finding every reference to old, 18
form template, 345-51
cxample. 346-51
mechanics, 346
motivation, 346
hide, 303
mechanics, 303
motivation, 303
inline, 117-18
long. 76-77
move. 142-45
example, 144-45
mechanies, 143-44
motivation, 142
parameterize, 283-84.
example, 284
mechanics. 283
motivation, 283
pull up, 322-24
example, 323-24
mechanics, 323
motivation, 322-23

Method (continued)
push down, 328
mechanics, 328
motivation, 328
remove setting, 300-302
example, 301-2
mechanics, 300
motivation, 300
rename, 273-74
example, 274
mechanics, 273-74
motivation, 273
replace constructor with factory, 304-7
example, 305
example, creating subclasses with explicit methods, 307
example, creating subclasses with string, 305-7
mechanics, 304-5
motivation, 304
replace parameter with, 292-94
Methods
composing. 109-40
extract method, 10-16
inline method, 117-18
inline temp, 119
introduce explaining variables, 124-27
removing assignments to parameters, 131-34
replace method with method object, 135-38
replace temp with query, 120-23
split temporary variables, 128-30
substitute algorithm, 139-40
creating subclasses with explicit, 307
replace parameter with explicit, 285-87
Middle man, 85
Middle man, remove, 160-61
example, 161
mechanics, 160
motivation, 160
Model, 370
Modifier, separate query from, 279-82
Move, field, 146-48
Move, method, 142-45
example. 144-45
mechanics, 143-44
motivation, 142

Movie
class, 2-3, 35, 37, 40-41, 43-45, 49
subclasses of, 38
using inheritance on, 38
MVC (model-view-controller), 189,370

## N

Nested conditional, replace with guard
clauses, 250-54
example, 251-53
example, reversing conditions, 253-54
mechanics, 251
motivation, 250-51
NewReleasePrice class, 47, 49
Nothing, creating, 68-69
Null object, introduce, 260-66
example. 262-66
example, testing interface, 266
mechanics, 261-62
miscellaneous special cases, 266
motivation, 260-61
NullCustomer class, 263, 265
Numbers, magic, 204-5

## 0

Object; See also Objects
introduce null, 260-66
introduce parameter, 295-99
preserve whole. 288-91
example. 290-91
mechanics, 289
motivation, 288-89
replace array with, 186-88
example, 187-88
mechanics, 186-87
motivation, 186
replace data value with, 175-78
replace method with method, 135-38
example, 176-78
mechanics, 175-76
motivation, 175
Objects
convert procedural design to, 368-69
example, 369
mechanics, 369
motivation, 368-69
and method, 17
moving features between, 141-68
extract class, 149-53
hide delegate, 157-59
inline class. 154-56
introduce foreign method, 162-63
introduce local extension. 164-68
move field, 146 -48
move method, 142-45
remove middle man, 160-61
Obsession, primitive, $81-82$

## P

Parallel inheritance hierarchies, 83
Parameter list, long, 78-79
Parameter object, introduce, 295-99
example, 296-99
mechanics, 295-96
motivation, 295
Parameterice method, 283-84
Parameters
add, 275-76
mechanics, 276
motivation, 275
renove, 277-78
mechanics, 278
motivation, 277
removing assignments to, 131-34
example, 132-33
mechanics, 132
motivation. 131
pass by value in Java, 133-34
replace with explicit methods, 285-87
example, 286-87
mechanics. 286
motivation, 285-86
replace with method, 292-94
example, 293-94
mechanics, 293
motivation, 292.93
Parent case statement, 47
Parse trees, 404
Party class, 339
Pass by value in Java. 133-34
Payroil system, optinizing, 72-73
Performance and refactoring. 69-70

Polymorphism
replace conditional with, 46, 255-59
example, 257-59
mechanics, 256-57
motivation, 255-56
replacing conditional logic on price code with, 34-51
Presentation
delined. 370
separate domain from, 370-74
cxample, 371-74
mechanics, 371
motivation, 370
Price class, 45-46, 49
Price code
change movie's accessors for, 42
replacing conditional logic on, 34-51
Price code object, subclassing from, 39
Price field, replacing price code field with, 43
Price, moving method over to. 49
Price.getCharge method, 47
Primitive obsession, 81-82
Procedural design, convert to objects, 368-69
example, 369
mechanics, 369
motivation, 368-69
Programming
extreme, 71
faster, 57
styles complicating refactoring, 386-87
Programs
comments on starting, 6-7
database, 403-4
developers reluctant to refactor own, 381-93
refactoring C+t, 384-87
Published interface, 64
Pull up
constructor body, 325-27
field, 320-21
mechanics, 320-21
motivation, 320
method, 322-24
example, 323-24
mechanics, 323
motivation, 322-23

## Push down

field. 329
mechanics. 329
motivation, 329
method, 328
mechanics, 328
motivation, 328

## 0

Query
Replace Temp with, 21
replace temp with, $120-23$
separate from modificr, 279-82
concurrency issues, 282
example. 280-82
mechanics, 280
motivation, 279

## R

Reality check, 380-81, 394
Record, replace with data class. 217
mechanies, 217
motivation, 217
Refactor; See also Refactoring;
Refactorings
design changes difficult to, 65-66
how and where to, 382 -87
when adding function, 58
when doing code review, 59
when fixing bugs, 58-59
when not to, 66
when to, 57-60
refactor when adding function, 58
refactor when doing code review, 59
refactor when fixing bugs, $58-59$
rule of three, 58
Refactoring and function, adding, 54
Refactoring Browser, 401-2
Refactoring; See also Refactor;
Refactorings, 1-52
to achieve near-term benefits, 387-89
and adding function, 54
C++ programs, 384-87
and cleaning up code, 54
code before and after, $9-11$
comments on statting program. 6-7
decomposing and redistributing
statement method, 8-33
defined, 53-55
and design, 66-69
creating nothing, 68-69
does not change observable behavior of software, 54
first example, 1-52
final thoughts, 51-52
first step in. $7-8$
helps find bugs, 57
helps program faster, 57
improves design of software, 55-56
and indirection, 61-62
language features complicaling, 386-87
learning, 409-12
backtrack, 410-1I
duets, 41$]$
get used to picking goals, 410
stop when unsure, 410
makes software easier to understand, 56-57
noun form, 53
origin of. 71-73
optimizing payroll system, 72-73
and performance, 69-70
principles in, 53-73
problems with, 62-66
changing interfaecs, 64-65
databases, problems with, 63-64
design changes difficult to refactor, 65-66
when not to refactor, 66
programming styles complicating, 386-87
puting it all together, 409-12
reason for using, 55-57
reducing overhead of, 389-90
resources and references for, 394-95
reuse, and reality. 379-99
developers reluctant to refactor own programs. 381-93
implications regarding software reuse, 395-96
reality check, $380-81,394$
resources and references for refactoring, 394-95
technology transfer. $395-96$
safely, 390-93
starting point, 1-7
with tools, 401-3
verb form, 54
why it works, 60
Reractoring tools, 401-7
practical criteria for, 405-6
integrated with tools, 406
speed. 405-6
undo, 406
rechnical criteria for, 403-5
tools, technical criteria for accuracy, 404-5
parse trees, 404
program database, 403-4
wrap up, 407
Refactorings; See also Refactor:
Refactoring
big, 359-78
convert procedural design to objects, 368-69
extract hierarchy, 375-78
four, 361
importance of. 360
nature of game, 359-60
separate domain from presentation, 370.74
tease apart inheritance, 362-67
catalog of, 103-7
finding references. 105-6
maturity of refactorings. 106-7
fomat of, 103-5
maturity of, 106-7
reduce amount of code, 32
Reference
change to value. 183-85
example, 184-85
mechanics, 184
motivation, 183
change value to, 179-82
example, 180-82
mechanics, 179-80
motivation, 179
References, finding, 105-6
RegularPrice class, 47
Removing temps, $26-33$
Rename method, 273-74

Renaming code, 15
Rental class, 3, 23. 34-37, 48
Rental.getCharge, 20
Renter points, extracting frequent, 22-25
Replacing totalAmount, 27
Rule of three, 58

## S

Salesman class, 259
Scoped variables, locally. 23
Self encapsulatc ficld. 171-74
example, 172-74
mechanics, 172
motivation, 171-72
Self-encapsulation, using, 148
Self-testing code, 89-91
Setting method, remove, 300-302
example, 301-2
mechanics, 300
motivation, 300
Shotgun surgery, 80
Site class, 262, 264
Software
and refactoring, 56-57
refactoring. does not change, 54
refactoring improves design of, 55-56
reuse, 395-96
Speculative generality, 83-84
StartField_FocusLost. 192
State/strategy, replace type code with, 227.31
example, 228-31
mechanics, 227-28
metivation, 227
Statement
case, 47
class, 351
Statement method, decomposing and redistributing. 8-33
Statements
parent case, 47
switch. 82
Subclass; See also Subclasses
extract, 330-35
example, 332-35
mechanics, 331
motivation. 330

Subclass (continued)
replace with fields, 232-35
example, 233-35
mechanics, 232-33
molivation. 232
using, 166
Subclasses
creating with explicit methods. 307
replace type code with, 223-26
example, 224-26
mechanics, 224
motivation. 223-24
Supetclass, extract, 336-40
example, 337-40
mechanics, 337
motivation, 336
Surgery, shotgun. 80
Switch statements, 82
Symbolic conslant, replace magic number with. 204-5

## T

Technology transfer, 395-96
Temp
unline, 119
replace with query, 120-23
cxample, 122-23
mechanics, 121
motivation, 120-21
Template method, form, 345-51
example, 346-51
mechanics, 346
motivation, 346
Temporary field, 84
Temporary variables, $21,128-30$
Temps. See also 'Temporary variables removing, 26-33
Test
replace exception with, 315-18
example, 316-18
mechanics, 315-16
motivation, 315
suite, 98
TestEmptyRead, 99
testRead, 95
testReadAtEnd, 98
testReadBoundaries()throwsiOException, 99.100

Tests
adding more, 97-102
and boundary conditions, 99
bugs and fear of writing, 101
building, 89-102
adding more tests, 97-102
JUnit testing framework, 91-97
self-testing code, $89-91$
and exceptions, 100
frequently run, 94
fuliy automatic, 90
localized, 94
unit and functional, 96-97
writing and running incomplete. 98
TexStatement class, 348-50
thisAmount, 9, 21
Tools, refactoring, 401-7
totalAmount, 26
replacing, 27
Trees, parse, 404
Type code
replace with class, 218 -22
example, 220-22
méchanics, 219
motivation, 218-19
replace with state/strategy, 227-31
example, 228-31
mechanics, 227-28
molivation, 227
replace with subclasses. 223-26
cxample, 224-26
mechanics. 224
molipation, 223-24

## U

UML (Unified Modeling Language), 104 diagrams. 24-25
Unidirectional association. change to
bidirectional, 197-99
example. 198-99
mechanics, 19798
motivation, 197

Unit and functional tests, 96-97
Up front design, 67

## v

Value, change reference to, 183-85
example, 184-85
mechanics. 184
motivation, 183
Value, change to reference, 179-82
example, 180-82
mechanics, 179-80
motivation, 179
Variables
introduce explaining, 124-27
example, 125-26
example with Extract Method, 126-27
mechanics, 125
motivation, 124
local, 13
locally scoped, 23
no local, 112
reassigning local, 114-16
split temporary, 128-30
example, 129-30
mechanics, 128-29
motivation, 128
temporary, 21
using local, 113-14
View, 370

## w

Wrappers, using, 166-68


[^0]:    4译注：「银弹」（silver bullet）是美国家喻户晓的比喻 美国民间流传月圆之夜狼人出没，只有以纯银子啴射穿狼人心脏，才能制服狼人。

[^1]:    2 译注：此处的「消息」（message）是指面向对象古典论炢中的意义。在那种场合中，
    「调用葉个函数（method）」就是「送出消息（message）给某个对象（object）」。

[^2]:    3 译注：Ralph Johnson 和另外三位先生 Erich Gamma，Richard Helm，John Vissides 合写了软件开发界驰名的 《Design Patterns》，人称四巨头（Gang of Four）。

[^3]:    $\square$ 每次替换厉，编译并测试。
    口 将构造函数声明为 privale。
    －编详。

[^4]:    9 详注：这里所谓的记录（record），是指像 C struct 那样的结构。

