

第 1 章

开始

内容

1.1 编写一个简单的 C++ 程序	2
1.2 初识输入输出	5
1.3 注释简介	8
1.4 控制流	10
1.5 类简介	17
1.6 书店程序	21
小结	23
术语表	23

本章介绍 C++ 的大部分基础内容：类型、变量、表达式、语句及函数。在这个过程中，我们会简要介绍如何编译及运行程序。

在学习完本章并认真完成练习之后，你将具备编写、编译及运行简单程序的能力。后续章节将假定你已掌握本章中介绍的语言特性，并将更详细地解释这些特性。

学习一门新的程序设计语言的最好方法就是练习编写程序。在本章中，我们将编写一个程序来解决简单的书店问题。

我们的书店保存所有销售记录的档案，每条记录保存了某本书的一次销售的信息（一册或多册）。每条记录包含三个数据项：

0-201-70353-X 4 24.99

第一项是书的 ISBN 号（国际标准书号，一本书的唯一标识），第二项是售出的册数，最后一项是书的单价。有时，书店老板需要查询此档案，计算每本书的销售量、销售额及平均售价。

为了编写这个程序，我们需要使用若干 C++ 的基本特性。而且，我们需要了解如何编译及运行程序。

虽然我们还没有编写这个程序，但显然它必须

- 定义变量
- 进行输入和输出
- 使用数据结构保存数据
- 检测两条记录是否有相同的 ISBN
- 包含一个循环来处理销售档案中的每条记录

我们首先介绍如何用 C++ 来解决这些子问题，然后编写书店程序。

1.1 编写一个简单的 C++ 程序

每个 C++ 程序都包含一个或多个函数（function），其中一个必须命名为 **main**。操作系统通过调用 **main** 来运行 C++ 程序。下面是一个非常简单的 **main** 函数，它什么也不干，只是返回给操作系统一个值：

```
int main()
{
    return 0;
}
```

一个函数的定义包含四部分：返回类型（return type）、函数名（function name）、一个括号包围的形参列表（parameter list，允许为空）以及函数体（function body）。虽然 **main** 函数在某种程度上比较特殊，但其定义与其他函数是一样的。

在本例中，**main** 的形参列表是空的（() 中什么也没有）。6.2.5 节（第 196 页）将会讨论 **main** 的其他形参类型。

main 函数的返回类型必须为 **int**，即整数类型。**int** 类型是一种 **内置类型**（built-in type），即语言自身定义的类型。

函数定义的最后一部分是函数体，它是一个以左花括号（curly brace）开始，以右花括号结束的语句块（block of statements）：

```
{  
    return 0;  
}
```

这个语句块中唯一的一条语句是 **return**，它结束函数的执行。在本例中，**return**

还会向调用者返回一个值。当 `return` 语句包括一个值时，此返回值的类型必须与函数的返回类型相容。在本例中，`main` 的返回类型是 `int`，而返回值 0 的确是一个 `int` 类型的值。



请注意，`return` 语句末尾的分号。在 C++ 中，大多数 C++ 语句以分号表示结束。它们很容易被忽略，但如果忘记了写分号，就会导致莫名其妙的编译错误。

在大多数系统中，`main` 的返回值被用来指示状态。返回值 0 表明成功，非 0 的返回值的含义由系统定义，通常用来指出错误类型。

重要概念：类型

类型是程序设计最基本的概念之一，在本书中我们会反复遇到它。一种类型不仅定义了数据元素的内容，还定义了这类数据上可以进行的运算。

程序所处理的数据都保存在变量中，而每个变量都有自己的类型。如果一个名为 `v` 的变量的类型为 `T`，我们通常说“`v` 具有类型 `T`”，或等价的，“`v` 是一个 `T` 类型变量”。

1.1.1 编译、运行程序

编写好程序后，我们就需要编译它。如何编译程序依赖于你使用的操作系统和编译器。你所使用的特定编译器的相关使用细节，请查阅参考手册或询问经验丰富的同事。

很多 PC 机上的编译器都具备集成开发环境（Integrated Developed Environment, IDE），将编译器与其他程序创建和分析工具包装在一起。在开发大型程序时，这类集成环境可能是非常有用的工具，但需要一些时间来学习如何高效地使用它们。学习如何使用这类开发环境已经超出了本书的范围。

大部分编译器，包括集成 IDE 的编译器，都会提供一个命令行界面。除非你已经了解 IDE，否则你会觉得借助命令行界面开始学习 C++ 还是很容易的。这种学习方式的好处是，可以先将精力集中于 C++ 语言本身（而不是一些开发工具），而且，一旦你掌握了语言，IDE 通常是很容易学习的。

程序源文件命名约定

无论你使用命令行界面或者 IDE，大多数编译器都要求程序源码存储在一个或多个文件中。程序文件通常被称为源文件（source file）。在大多数系统中，源文件的名字以一个后缀为结尾，后缀是由一个句点后接一个或多个字符组成的。后缀告诉系统这个文件是一个 C++ 程序。不同编译器使用不同的后缀命名约定，最常见的包括 `.cc`、`.cxx`、`.cpp`、`.cp` 及 `.c`。◀ 4

从命令行运行编译器

如果我们正在使用命令行界面，那么通常是在一个控制台窗口内（例如 UNIX 系统中的外壳程序窗口或者 Windows 系统中的命令提示符窗口）编译程序。假定我们的 `main` 程序保存在文件 `prog1.cc` 中，可以用如下命令来编译它

```
$ CC prog1.cc
```

其中，`CC` 是编译器程序的名字，`$` 是系统提示符。编译器生成一个可执行文件。Windows 系统会将这个可执行文件命名为 `prog1.exe`。UNIX 系统中的编译器通常将可执行文件命名为 `a.out`。

为了在 Windows 系统中运行一个可执行文件，我们需要提供可执行文件的文件名，可

以忽略其扩展名.exe:

```
$ prog1
```

在一些系统中，即使文件就在当前目录或文件夹中，你也必须显式指出文件的位置。在此情况下，我们可以键入

```
$ .\prog1
```

“.”后跟一个反斜线指出该文件在当前目录中。

为了在 UNIX 系统中运行一个可执行文件，我们需要使用全文件名，包括文件扩展名：

```
$ a.out
```

如果需要指定文件位置，需要用一个“.”后跟一个斜线来指出可执行文件位于当前目录中。

```
$ ./a.out
```

访问 main 的返回值的方法依赖于系统。在 UNIX 和 Windows 系统中，执行完一个程序后，都可以通过 echo 命令获得其返回值。

在 UNIX 系统中，通过如下命令获得状态：

```
$ echo $?
```

在 Windows 系统中查看状态可键入：

```
$ echo %ERRORLEVEL%
```

5

运行 GNU 或微软编译器

在不同操作和编译器系统中，运行 C++ 编译器的命令也各不相同。最常用的编译器是 GNU 编译器和微软 Visual Studio 编译器。默认情况下，运行 GNU 编译器的命令是 g++:

```
$ g++ -o prog1 prog1.cc
```

此处，\$ 是系统提示符。-o prog1 是编译器参数，指定了可执行文件的文件名。在不同的操作系统中，此命令生成一个名为 prog1 或 prog1.exe 的可执行文件。在 UNIX 系统中，可执行文件没有后缀；在 Windows 系统中，后缀为.exe。如果省略了 -o prog1 参数，在 UNIX 系统中编译器会生成一个名为 a.out 的可执行文件，在 Windows 系统中则会生成一个名为 a.exe 的可执行文件（注意：根据使用的 GNU 编译器的版本，你可能需要指定 -std=c++0x 参数来打开对 C++11 的支持）。

运行微软 Visual Studio 2010 编译器的命令为 cl:

```
C:\Users\me\Programs> cl /EHsc prog1.cpp
```

此处，C:\Users\me\Programs> 是系统提示符，\Users\me\Programs 是当前目录名（即当前文件夹）。命令 cl 调用编译器，/EHsc 是编译器选项，用来打开标准异常处理。微软编译器会自动生成一个可执行文件，其名字与第一个源文件名对应。可执行文件的文件名与源文件名相同，后缀为.exe。在此例中，可执行文件的文件名为 prog1.exe。

编译器通常都包含一些选项，能对有问题的程序结构发出警告。打开这些选项通常是一个好习惯。我们习惯在 GNU 编译器中使用 -Wall 选项，在微软编译器中则使用 /W4。

更详细的信息请查阅你使用的编译器的参考手册。

1.1 节练习

练习 1.1: 查阅你使用的编译器的文档，确定它所使用的文件命名约定。编译并运行第 2 页的 main 程序。

练习 1.2: 改写程序，让它返回 -1。返回值 -1 通常被当作程序错误的标识。重新编译并运行你的程序，观察你的系统如何处理 main 返回的错误标识。

1.2 初识输入输出

C++ 语言并未定义任何输入输出 (IO) 语句，取而代之，包含了一个全面的标准库 (standard library) 来提供 IO 机制（以及很多其他设施）。对于很多用途，包括本书中的示例来说，我们只需了解 IO 库中一部分基本概念和操作。

本书中的很多示例都使用了 **iostream** 库。**iostream** 库包含两个基础类型 **istream** 和 **ostream**，分别表示输入流和输出流。一个流就是一个字符序列，是从 IO 设备读出或写入 IO 设备的。术语“流”(stream) 想要表达的是，随着时间的推移，字符是顺序生成或消耗的。

标准输入输出对象

< 6

标准库定义了 4 个 IO 对象。为了处理输入，我们使用一个名为 **cin** (发音为 see-in) 的 **istream** 类型的对象。这个对象也被称为标准输入 (standard input)。对于输出，我们使用一个名为 **cout** (发音为 see-out) 的 **ostream** 类型的对象。此对象也被称为标准输出 (standard output)。标准库还定义了其他两个 **ostream** 对象，名为 **cerr** 和 **clog** (发音分别为 see-err 和 see-log)。我们通常用 **cerr** 来输出警告和错误消息，因此它也被称为标准错误 (standard error)。而 **clog** 用来输出程序运行时的一般性信息。

系统通常将程序所运行的窗口与这些对象关联起来。因此，当我们读取 **cin**，数据将从程序正在运行的窗口读入，当我们向 **cout**、**cerr** 和 **clog** 写入数据时，将会写到同一个窗口。

一个使用 IO 库的程序

在书店程序中，我们需要将多条记录合并成单一的汇总记录。作为一个相关的，但更简单的问题，我们先来看一下如何将两个数相加。通过使用 IO 库，我们可以扩展 main 程序，使之能提示用户输入两个数，然后输出它们的和：

```
#include <iostream>
int main()
{
    std::cout << "Enter two numbers:" << std::endl;
    int v1 = 0, v2 = 0;
    std::cin >> v1 >> v2;
    std::cout << "The sum of " << v1 << " and " << v2
        << " is " << v1 + v2 << std::endl;
    return 0;
}
```

这个程序开始时在用户屏幕打印

Enter two numbers:

然后等待用户输入。如果用户键入

3 7

然后键入一个回车，则程序产生如下输出：

The sum of 3 and 7 is 10

程序的第一行

```
#include <iostream>
```

告诉编译器我们想要使用 `iostream` 库。尖括号中的名字（本例中是 `iostream`）指出了一个头文件（header）。每个使用标准库设施的程序都必须包含相关的头文件。`#include` 指令和头文件的名字必须写在同一行中。通常情况下，`#include` 指令必须出现在所有函数之外。我们一般将一个程序的所有`#include` 指令都放在源文件的开始位置。

向流写入数据

`main` 的函数体的第一条语句执行了一个表达式（expression）。在 C++ 中，一个表达式产生一个计算结果，它由一个或多个运算对象和（通常是）一个运算符组成。这条语句中的表达式使用了输出运算符（`<<`）在标准输出上打印消息：

```
std::cout << "Enter two numbers:" << std::endl;
```

`<<` 运算符接受两个运算对象：左侧的运算对象必须是一个 `ostream` 对象，右侧的运算对象是要打印的值。此运算符将给定的值写到给定的 `ostream` 对象中。输出运算符的计算结果就是其左侧运算对象。即，计算结果就是我们写入给定值的那个 `ostream` 对象。

我们的输出语句使用了两次`<<` 运算符。因为此运算符返回其左侧的运算对象，因此第一个运算符的结果成为了第二个运算符的左侧运算对象。这样，我们就可以将输出请求连接起来。因此，我们的表达式等价于

```
(std::cout << "Enter two numbers:") << std::endl;
```

链中每个运算符的左侧运算对象都是相同的，在本例中是 `std::cout`。我们也可以用两条语句生成相同的输出：

```
std::cout << "Enter two numbers:";  
std::cout << std::endl;
```

第一个输出运算符给用户打印一条消息。这个消息是一个字符串字面值常量（string literal），是用一对双引号包围的字符序列。在双引号之间的文本被打印到标准输出。

第二个运算符打印 `endl`，这是一个被称为操纵符（manipulator）的特殊值。写入 `endl` 的效果是结束当前行，并将与设备关联的缓冲区（buffer）中的内容刷到设备中。缓冲刷新操作可以保证到目前为止程序所产生的所有输出都真正写入输出流中，而不是仅停留在内存中等待写入流。



程序员常常在调试时添加打印语句。这类语句应该保证“一直”刷新流。否则，如果程序崩溃，输出可能还留在缓冲区中，从而导致关于程序崩溃位置的错误推断。

使用标准库中的名字

细心的读者可能会注意到这个程序使用了 `std::cout` 和 `std::endl`，而不是直接的 `cout` 和 `endl`。前缀 `std::` 指出名字 `cout` 和 `endl` 是定义在名为 **std** 的命名空间（namespace）中的。命名空间可以帮助我们避免不经意的名字定义冲突，以及使用库中相同名字导致的冲突。标准库定义的所有名字都在命名空间 `std` 中。

8

通过命名空间使用标准库有一个副作用：当使用标准库中的一个名字时，必须显式说明我们想使用来自命名空间 `std` 中的名字。例如，需要写出 `std::cout`，通过使用作用域运算符（`::`）来指出我们想使用定义在命名空间 `std` 中的名字 `cout`。3.1 节（第 74 页）将给出一个更简单的访问标准库中名字的方法。

从流读取数据

在提示用户输入数据之后，接下来我们希望读入用户的输入。首先定义两个名为 `v1` 和 `v2` 的变量（variable）来保存输入：

```
int v1 = 0, v2 = 0;
```

我们将这两个变量定义为 `int` 类型，`int` 是一种内置类型，用来表示整数。还将它们初始化（initialize）为 0。初始化一个变量，就是在变量创建的同时为它赋予一个值。

下一条语句是

```
std::cin >> v1 >> v2;
```

它读入输入数据。输入运算符（`>>`）与输出运算符类似，它接受一个 `istream` 作为其左侧运算对象，接受一个对象作为其右侧运算对象。它从给定的 `istream` 读入数据，并存入给定对象中。与输出运算符类似，输入运算符返回其左侧运算对象作为其计算结果。因此，此表达式等价于

```
(std::cin >> v1) >> v2;
```

由于此运算符返回其左侧运算对象，因此我们可以将一系列输入请求合并到单一语句中。本例中的输入操作从 `std::cin` 读入两个值，并将第一个值存入 `v1`，将第二个值存入 `v2`。换句话说，它与下面两条语句的执行结果是一样的

```
std::cin >> v1;  
std::cin >> v2;
```

完成程序

剩下的就是打印计算结果了：

```
std::cout << "The sum of " << v1 << " and " << v2  
<< " is " << v1 + v2 << std::endl;
```

这条语句虽然比提示用户输入的打印语句更长，但原理上是一样的，它将每个运算对象打印在标准输出上。本例一个有意思的地方在于，运算对象并不都是相同类型的值。某些运算对象是字符串字面值常量，例如 "The sum of "。其他运算对象则是 `int` 值，如 `v1`、`v2` 以及算术表达式 `v1+v2` 的计算结果。标准库定义了不同版本的输入输出运算符，来处理这些不同类型的运算对象。

9

1.2 节练习

练习 1.3：编写程序，在标准输出上打印 Hello, World。

练习 1.4：我们的程序使用加法运算符+来将两个数相加。编写程序使用乘法运算符*，来打印两个数的积。

练习 1.5：我们将所有输出操作放在一条很长的语句中。重写程序，将每个运算对象的打印操作放在一条独立的语句中。

练习 1.6：解释下面程序片段是否合法。

```
std::cout << "The sum of " << v1;
           << " and " << v2;
           << " is " << v1 + v2 << std::endl;
```

如果程序是合法的，它输出什么？如果程序不合法，原因何在？应该如何修正？

1.3 注释简介

在程序变得更复杂之前，我们应该了解一下 C++ 是如何处理注释（comments）的。注释可以帮助人类读者理解程序。注释通常用于概述算法，确定变量的用途，或者解释晦涩难懂的代码段。编译器会忽略注释，因此注释对程序的行为或性能不会有任何影响。

虽然编译器会忽略注释，但读者并不会。即使系统文档的其他部分已经过时，程序员也倾向于相信注释的内容是正确可信的。因此，错误的注释比完全没有注释更糟糕，因为它会误导读者。因此，当你修改代码时，不要忘记同时更新注释！

C++ 中注释的种类

C++ 中有两种注释：单行注释和界定符对注释。单行注释以双斜线（//）开始，以换行符结束。当前行双斜线右侧的所有内容都会被编译器忽略，这种注释可以包含任何文本，包括额外的双斜线。

另一种注释使用继承自 C 语言的两个界定符（/* 和 */）。这种注释以/* 开始，以*/ 结束，可以包含除*/外的任意内容，包括换行符。编译器将落在/* 和 */之间的所有内容都当作注释。

注释界定符可以放置于任何允许放置制表符、空格符或换行符的地方。注释界定符可以跨越程序中的多行，但这并不是必须的。当注释界定符跨过多行时，最好能显式指出其内部的程序行都属于多行注释的一部分。我们所采用的风格是，注释内的每行都以一个星号开头，从而指出整个范围都是多行注释的一部分。

10

程序中通常同时包含两种形式的注释。注释界定符对通常用于多行解释，而双斜线注释常用于半行和单行附注。

```
#include <iostream>
/*
 * 简单主函数：
 * 读取两个数，求它们的和
 */
int main()
{
```

```
// 提示用户输入两个数
std::cout << "Enter two numbers:" << std::endl;
int v1 = 0, v2 = 0; // 保存我们读入的输入数据的变量
std::cin >> v1 >> v2; // 读取输入数据
std::cout << "The sum of " << v1 << " and " << v2
    << " is " << v1 + v2 << std::endl;
return 0;
}
```



在本书中，我们用楷体来突出显示注释。在实际程序中，注释文本的显示形式是否区别于程序代码文本的显示，依赖于你所使用的程序设计环境是否提供这一特性。

注释界定符不能嵌套

界定符对形式的注释是以`/*`开始，以`*/`结束的。因此，一个注释不能嵌套在另一个注释之内。编译器对这类问题所给出的错误信息可能是难以理解、令人迷惑的。例如，在你的系统中编译下面的程序，就会产生错误：

```
/*
 * 注释对/* */不能嵌套。
 * “不能嵌套”几个字会被认为是源码,
 * 像剩余程序一样处理
 */
int main()
{
    return 0;
}
```

我们通常需要在调试期间注释掉一些代码。由于这些代码可能包含界定符对形式的注释，因此可能导致注释嵌套错误，因此最好的方式是用单行注释方式注释掉代码段的每一行。

```
// /*
// * 单行注释中的任何内容都会被忽略
// * 包括嵌套的注释对也一样会被忽略
// */
```

1.3 节练习

11

练习 1.7：编译一个包含不正确的嵌套注释的程序，观察编译器返回的错误信息。

练习 1.8：指出下列哪些输出语句是合法的（如果有的话）：

```
std::cout << "/*";
std::cout << "*/";
std::cout << /* "*/" */;
std::cout << /* "*/" /* "/*" */;
```

预测编译这些语句会产生什么样的结果，实际编译这些语句来验证你的答案（编写一个小程序，每次将上述一条语句作为其主体），改正每个编译错误。

1.4 控制流

语句一般是顺序执行的：语句块的第一条语句首先执行，然后是第二条语句，依此类推。当然，少数组程序，包括我们解决书店问题的程序，都可以写成只有顺序执行的形式。但程序设计语言提供了多种不同的控制流语句，允许我们写出更为复杂的执行路径。

1.4.1 while 语句

while 语句反复执行一段代码，直至给定条件为假为止。我们可以用 **while** 语句编写一段程序，求 1 到 10 这 10 个数之和：

```
#include <iostream>
int main()
{
    int sum = 0, val = 1;
    // 只要 val 的值小于等于 10，while 循环就会持续执行
    while (val <= 10) {
        sum += val; // 将 sum + val 赋予 sum
        ++val;       // 将 val 加 1
    }
    std::cout << "Sum of 1 to 10 inclusive is "
              << sum << std::endl;
    return 0;
}
```

我们编译并执行这个程序，它会打印出

```
Sum of 1 to 10 inclusive is 55
```

与之前的例子一样，我们首先包含头文件 `iostream`，然后定义 `main`。在 `main` 中我们定义两个 `int` 变量：`sum` 用来保存和；`val` 用来表示从 1 到 10 的每个数。我们将 `sum` 的初值设置为 0，`val` 从 1 开始。

12

这个程序的新内容是 **while** 语句。**while** 语句的形式为

```
while (condition)
    statement
```

while 语句的执行过程是交替地检测 `condition` 条件和执行关联的语句 `statement`，直至 `condition` 为假时停止。所谓条件（`condition`）就是一个产生真或假的结果的表达式。只要 `condition` 为真，`statement` 就会被执行。当执行完 `statement`，会再次检测 `condition`。如果 `condition` 仍为真，`statement` 再次被执行。**while** 语句持续地交替检测 `condition` 和执行 `statement`，直至 `condition` 为假为止。

在本程序中，**while** 语句是这样的

```
// 只要 val 的值小于等于 10，while 循环就会持续执行
while (val <= 10) {
    sum += val; // 将 sum + val 赋予 sum
    ++val;       // 将 val 加 1
}
```

条件中使用了小于等于运算符（`<=`）来比较 `val` 的当前值和 10。只要 `val` 小于等于 10，条件即为真。如果条件为真，就执行 **while** 循环体。在本例中，循环体是由两条语句组

成的语句块：

```
{  
    sum += val;      // 将 sum + val 赋予 sum  
    ++val;          // 将 val 加 1  
}
```

所谓语句块（block），就是用花括号包围的零条或多条语句的序列。语句块也是语句的一种，在任何要求使用语句的地方都可以使用语句块。在本例中，语句块的第一条语句使用了复合赋值运算符（`+=`）。此运算符将其右侧的运算对象加到左侧运算对象上，将结果保存到左侧运算对象中。它本质上与一个加法结合一个赋值（assignment）是相同的：

```
sum = sum + val; // 将 sum + val 赋予 sum
```

因此，语句块中第一条语句将 `val` 的值加到当前和 `sum` 上，并将结果保存在 `sum` 中。

下一条语句

```
++val; // 将 val 加 1
```

使用前缀递增运算符（`++`）。递增运算符将运算对象的值增加 1。`++val` 等价于 `val=val+1`。

执行完 `while` 循环体后，循环会再次对条件进行求值。如果 `val` 的值（现在已经增加了）仍然小于等于 10，则 `while` 的循环体会再次执行。循环连续检测条件、执行循环体，直至 `val` 不再小于等于 10 为止。

一旦 `val` 大于 10，程序跳出 `while` 循环，继续执行 `while` 之后的语句。在本例中，继续执行打印输出语句，然后执行 `return` 语句完成 `main` 程序。

1.4.1 节练习

13

练习 1.9：编写程序，使用 `while` 循环将 50 到 100 的整数相加。

练习 1.10：除了 `++` 运算符将运算对象的值增加 1 之外，还有一个递减运算符（`-`）实现将值减少 1。编写程序，使用递减运算符在循环中按递减顺序打印出 10 到 0 之间的整数。

练习 1.11：编写程序，提示用户输入两个整数，打印出这两个整数所指定的范围内的所有整数。

1.4.2 for 语句

在我们的 `while` 循环例子中，使用了变量 `val` 来控制循环执行次数。我们在循环条件中检测 `val` 的值，在 `while` 循环体中将 `val` 递增。

这种在循环条件中检测变量、在循环体中递增变量的模式使用非常频繁，以至于 C++ 语言专门定义了第二种循环语句——**for 语句**，来简化符合这种模式的语句。可以用 `for` 语句来重写从 1 加到 10 的程序：

```
#include <iostream>  
int main()  
{  
    int sum = 0;  
    // 从 1 加到 10  
    for (int val = 1; val <= 10; ++val)
```

```

        sum += val; // 等价于 sum = sum + val
    std::cout << "Sum of 1 to 10 inclusive is "
        << sum << std::endl;
    return 0;
}

```

与之前一样，我们定义了变量 `sum`，并将其初始化为 0。在此版本中，`val` 的定义是 `for` 语句的一部分：

```

for (int val = 1; val <= 10; ++val)
    sum += val;

```

每个 `for` 语句都包含两部分：循环头和循环体。循环头控制循环体的执行次数，它由三部分组成：一个初始化语句（*init-statement*）、一个循环条件（*condition*）以及一个表达式（*expression*）。在本例中，初始化语句为

```
int val = 1
```

它定义了一个名为 `val` 的 `int` 型对象，并为其赋初值 1。变量 `val` 仅在 `for` 循环内部存在，在循环结束之后是不能使用的。初始化语句只在 `for` 循环入口处执行一次。循环条件

```
val <= 10
```

14 比较 `val` 的值和 10。循环体每次执行前都会先检查循环条件。只要 `val` 小于等于 10，就会执行 `for` 循环体。表达式在 `for` 循环体之后执行。在本例中，表达式

```
++val
```

使用前缀递增运算符将 `val` 的值增加 1。执行完表达式后，`for` 语句重新检测循环条件。如果 `val` 的新值仍然小于等于 10，就再次执行 `for` 循环体。执行完循环体后，再次将 `val` 的值增加 1。循环持续这一过程直至循环条件为假。

在此循环中，`for` 循环体执行加法

```
sum += val; // 等价于 sum = sum + val
```

简要重述一下 `for` 循环的总体执行流程：

1. 创建变量 `val`，将其初始化为 1。
2. 检测 `val` 是否小于等于 10。若检测成功，执行 `for` 循环体。若失败，退出循环，继续执行 `for` 循环体之后的第一条语句。
3. 将 `val` 的值增加 1。
4. 重复第 2 步中的条件检测，只要条件为真就继续执行剩余步骤。

1.4.2 节练习

练习 1.12：下面的 `for` 循环完成了什么功能？`sum` 的终值是多少？

```

int sum = 0;
for (int i = -100; i <= 100; ++i)
    sum += i;

```

练习 1.13：使用 `for` 循环重做 1.4.1 节中的所有练习（第 11 页）。

练习 1.14：对比 `for` 循环和 `while` 循环，两种形式的优缺点各是什么？

练习 1.15：编写程序，包含第 14 页“再探编译”中讨论的常见错误。熟悉编译器生成的错误信息。

1.4.3 读取数量不定的输入数据

在前一节中，我们编写程序实现了 1 到 10 这 10 个整数求和。扩展此程序一个很自然的方向是实现对用户输入的一组数求和。在这种情况下，我们预先不知道要对多少个数求和，这就需要不断读取数据直至没有新的输入为止：

```
#include <iostream>
int main()
{
    int sum = 0, value = 0;
    // 读取数据直到遇到文件尾，计算所有读入的值的和
    while (std::cin >> value)
        sum += value; // 等价于 sum = sum + value
    std::cout << "Sum is: " << sum << std::endl;
    return 0;
}
```

15

如果我们输入

3 4 5 6

则程序会输出

Sum is: 18

`main` 的首行定义了两个名为 `sum` 和 `value` 的 `int` 变量，均初始化为 0。我们使用 `value` 保存用户输入的每个数，数据读取操作是在 `while` 的循环条件中完成的：

```
while (std::cin >> value)
```

`while` 循环条件的求值就是执行表达式

```
std::cin >> value
```

此表达式从标准输入读取下一个数，保存在 `value` 中。输入运算符（参见 1.2 节，第 7 页）返回其左侧运算对象，在本例中是 `std::cin`。因此，此循环条件实际上检测的是 `std::cin`。

当我们使用一个 `istream` 对象作为条件时，其效果是检测流的状态。如果流是有效的，即流未遇到错误，那么检测成功。当遇到文件结束符（end-of-file），或遇到一个无效输入时（例如读入的值不是一个整数），`istream` 对象的状态会变为无效。处于无效状态的 `istream` 对象会使条件变为假。

因此，我们的 `while` 循环会一直执行直至遇到文件结束符（或输入错误）。`while` 循环体使用复合赋值运算符将当前值加到 `sum` 上。一旦条件失败，`while` 循环将会结束。我们将执行下一条语句，打印 `sum` 的值和一个 `endl`。

从键盘输入文件结束符

当从键盘向程序输入数据时，对于如何指出文件结束，不同操作系统有不同的约定。在 Windows 系统中，输入文件结束符的方法是敲 Ctrl+Z（按住 Ctrl 键的同时按 Z 键），然后按 Enter 或 Return 键。在 UNIX 系统中，包括 Mac OS X 系统中，文件结束符输入是用 Ctrl+D。

16 >

再探编译

编译器的一部分工作是寻找程序文本中的错误。编译器没有能力检查一个程序是否按照其作者的意图工作，但可以检查形式（form）上的错误。下面列出了一些最常见的编译器可以检查出的错误。

语法错误 (syntax error): 程序员犯了 C++ 语言文法上的错误。下面程序展示了一些常见的语法错误；每条注释描述了下一行中语句存在的错误：

```
// 错误：main 的参数列表漏掉了
int main (
    // 错误：endl 后使用了冒号而非分号
    std::cout << "Read each file." << std::endl;
    // 错误：字符串字面常量的两侧漏掉了引号
    std::cout << Update master. << std::endl;
    // 错误：漏掉了第二个输出运算符
    std::cout << "Write new master." std::endl;
    // 错误：return 语句漏掉了分号
    return 0
}
```

类型错误 (type error): C++ 中每个数据项都有其类型。例如，10 的类型是 int（或者更通俗地说，“10 是一个 int 型数据”）。单词“hello”，包括两侧的双引号标记，则是一个字符串字面值常量。一个类型错误的例子是，向一个期望参数为 int 的函数传递了一个字符串字面值常量。

声明错误 (declaration error): C++ 程序中的每个名字都要先声明后使用。名字声明失败通常会导致一条错误信息。两种常见的声明错误是：对来自标准库的名字忘记使用 std::、标识符名字拼写错误：

```
#include <iostream>
int main()
{
    int v1 = 0, v2 = 0;
    std::cin >> v >> v2; // 错误：使用了 "v" 而非 "v1"
    // 错误：cout 未定义；应该是 std::cout
    cout << v1 + v2 << std::endl;
    return 0;
}
```

错误信息通常包含一个行号和一条简短描述，描述了编译器认为的我们所犯的错误。按照报告的顺序来逐个修正错误，是一种好习惯。因为一个单个错误常常会具有传递效应，导致编译器在其后报告比实际数量多得多的错误信息。另一个好习惯是在每修

正一个错误后就立即重新编译代码，或者最多是修正了一小部分明显的错误后就重新编译。这就是所谓的“编辑-编译-调试”(edit-compile-debug)周期。

1.4.3 节练习

17

练习 1.16：编写程序，从 cin 读取一组数，输出其和。

1.4.4 if 语句

与大多数语言一样，C++也提供了 **if** 语句来支持条件执行。我们可以用 **if** 语句写一个程序，来统计在输入中每个值连续出现了多少次：

```
#include <iostream>
int main()
{
    // currVal 是我们正在统计的数；我们将读入的新值存入 val
    int currVal = 0, val = 0;
    // 读取第一个数，并确保确实有数据可以处理
    if (std::cin >> currVal) {
        int cnt = 1; // 保存我们正在处理的当前值的个数
        while (std::cin >> val) { // 读取剩余的数
            if (val == currVal) // 如果值相同
                ++cnt; // 将 cnt 加 1
            else { // 否则，打印前一个值的个数
                std::cout << currVal << " occurs "
                << cnt << " times" << std::endl;
                currVal = val; // 记住新值
                cnt = 1; // 重置计数器
            }
        } // while 循环在这里结束
        // 记住打印文件中最后一个值的个数
        std::cout << currVal << " occurs "
        << cnt << " times" << std::endl;
    } // 最外层的 if 语句在这里结束
    return 0;
}
```

如果我们输入如下内容：

42 42 42 42 55 55 62 100 100 100

则输出应该是：

```
42 occurs 5 times
55 occurs 2 times
62 occurs 1 times
100 occurs 3 times
```

有了之前多个程序的基础，你对这个程序中的大部分代码应该比较熟悉了。程序以两个变量 **val** 和 **currVal** 的定义开始：**currVal** 记录我们正在统计出现次数的那个数；**val** 则保存从输入读取的每个数。与之前的程序相比，新的内容就是两个 **if** 语句。第一条 **if** 语句

18 > if (std::cin >> currVal) {
 // ...
} //最外层的 if 语句在这里结束

保证输入不为空。与 while 语句类似，if 也对一个条件进行求值。第一条 if 语句的条件是读取一个数值存入 currVal 中。如果读取成功，则条件为真，我们继续执行条件之后的语句块。该语句块以左花括号开始，以 return 语句之前的右花括号结束。

如果需要统计出现次数的值，我们就定义 cnt，用来统计每个数值连续出现的次数。与上一小节的程序类似，我们用一个 while 循环反复从标准输入读取整数。

while 的循环体是一个语句块，它包含了第二条 if 语句：

```
if (val == currVal)          // 如果值相同
    ++cnt;                  // 将 cnt 加 1
else {                      // 否则，打印前一个值的个数
    std::cout << currVal << " occurs "
        << cnt << " times" << std::endl;
    currVal = val;           // 记住新值
    cnt = 1;                 // 重置计数器
}
```

这条 if 语句中的条件使用了相等运算符（==）来检测 val 是否等于 currVal。如果是，我们执行紧跟在条件之后的语句。这条语句将 cnt 增加 1，表明我们再次看到了 currVal。

如果条件为假，即 val 不等于 currVal，则执行 else 之后的语句。这条语句是一个由一条输出语句和两条赋值语句组成的语句块。输出语句打印我们刚刚统计完的值的出现次数。赋值语句将 cnt 重置为 1，将 currVal 重置为刚刚读入的值 val。



C++用=进行赋值，用==作为相等运算符。两个运算符都可以出现在条件中。
一个常见的错误是想在条件中使用==（相等判断），却误用了=。

1.4.4 节练习

练习 1.17：如果输入的所有值都是相等的，本节的程序会输出什么？如果没有重复值，输出又会是怎样的？

练习 1.18：编译并运行本节的程序，给它输入全都相等的值。再次运行程序，输入没有重复的值。

练习 1.19：修改你为 1.4.1 节练习 1.10（第 11 页）所编写的程序（打印一个范围内的数），使其能处理用户输入的第一个数比第二个数小的情况。

关键概念：C++程序的缩进和格式

C++程序很大程度上是格式自由的，也就是说，我们在哪里放置花括号、缩进、注释以及换行符通常不会影响程序的语义。例如，花括号表示 main 函数体的开始，它可以放在 main 的同一行中；也可以像我们所做的那样，放在下一行的起始位置；还可以放在我们喜欢的其他任何位置。唯一的要求是左花括号必须是 main 的形参列表后第一个非空、非注释的字符。

虽然很大程度上可以按照自己的意愿自由地设定程序的格式，但我们所做的选择会影响程序的可读性。例如，我们可以将整个 main 函数写在很长的单行内，虽然这样是合乎语法的，但会非常难读。

关于 C/C++ 的正确格式的辩论是无休止的。我们的信条是，不存在唯一正确的风格，但保持一致性是非常重要的。例如，大多数程序员都对程序的组成部分设置恰当的缩进，就像我们在之前的例子中对 main 函数中的语句和循环体所做的那样。对于作为函数界定符的花括号，我们习惯将其放在单独一行中。我们还习惯对复合 IO 表达式设置缩进，以使输入输出运算符排列整齐。其他一些缩进约定也都会令越来越复杂的程序更加清晰易读。

我们要牢记一件重要的事情：其他可能的程序格式总是存在的。当你要选择一种格式风格时，思考一下它会对程序的可读性和易理解性有什么影响，而一旦选择了一种风格，就要坚持使用。

1.5 类简介

在解决书店程序之前，我们还需要了解的唯一一个 C++ 特性，就是如何定义一个数据结构（data structure）来表示销售数据。在 C++ 中，我们通过定义一个类（class）来定义自己的数据结构。一个类定义了一个类型，以及与其关联的一组操作。类机制是 C++ 最重要的特性之一。实际上，C++ 最初的一个设计焦点就是能定义使用上像内置类型一样自然的类类型（class type）。

在本节中，我们将介绍一个在编写书店程序中会用到的简单的类。当我们在后续章节中学习了更多关于类型、表达式、语句和函数的知识后，会真正实现这个类。

为了使用类，我们需要了解三件事情：

- 类名是什么？
- 它是在哪里定义的？
- 它支持什么操作？

对于书店程序来说，我们假定类名为 Sales_item，头文件 Sales_item.h 中已经定义了这个类。

如前所见，为了使用标准库设施，我们必须包含相关的头文件。类似的，我们也要使用头文件来访问为自己的应用程序所定义的类。习惯上，头文件根据其中定义的类的名字来命名。我们通常使用.h 作为头文件的后缀，但也有一些程序员习惯.h、.hpp 或.hxx。标准库头文件通常不带后缀。编译器一般不关心头文件名的形式，但有的 IDE 对此有特定要求。

1.5.1 Sales_item 类

Sales_item 类的作用是表示一本书的总销售额、售出册数和平均售价。我们现在不关心这些数据如何存储、如何计算。为了使用一个类，我们不必关心它是如何实现的，只需知道类对象可以执行什么操作。

每个类实际上都定义了一个新的类型，其类型名就是类名。因此，我们的 Sales_item 类定义了一个名为 Sales_item 的类型。与内置类型一样，我们可以定义类类型的变量。当我们写下如下语句

```
Sales_item item;
```

是想表达 `item` 是一个 `Sales_item` 类型的对象。我们通常将“一个 `Sales_item` 类型的对象”简单说成“一个 `Sales_item` 对象”，或更简单的“一个 `Sales_item`”。

除了可以定义 `Sales_item` 类型的变量之外，我们还可以：

- 调用一个名为 `isbn` 的函数从一个 `Sales_item` 对象中提取 ISBN 书号。
- 用输入运算符 (`>>`) 和输出运算符 (`<<`) 读、写 `Sales_item` 类型的对象。
- 用赋值运算符 (`=`) 将一个 `Sales_item` 对象的值赋予另一个 `Sales_item` 对象。
- 用加法运算符 (`+`) 将两个 `Sales_item` 对象相加。两个对象必须表示同一本书（相同的 ISBN）。加法结果是一个新的 `Sales_item` 对象，其 ISBN 与两个运算对象相同，而其总销售额和售出册数则是两个运算对象的对应值之和。
- 使用复合赋值运算符 (`+=`) 将一个 `Sales_item` 对象加到另一个对象上。

关键概念：类定义了行为

当你读这些程序时，一件要牢记的重要事情是，类 `Sales_item` 的作者定义了类对象可以执行的所有动作。即，`Sales_item` 类定义了创建一个 `Sales_item` 对象时会发生什么事情，以及对 `Sales_item` 对象进行赋值、加法或输入输出运算时会发生什么事情。

一般而言，类的作者决定了类型对象上可以使用的所有操作。当前，我们所知道的可以在 `Sales_item` 对象上执行的全部操作就是本节所列出的那些操作。

21 读写 `Sales_item`

既然已经知道可以对 `Sales_item` 对象执行哪些操作，我们现在就可以编写使用类的程序了。例如，下面的程序从标准输入读入数据，存入一个 `Sales_item` 对象中，然后将 `Sales_item` 的内容写回到标准输出：

```
#include <iostream>
#include "Sales_item.h"
int main()
{
    Sales_item book;
    // 读入 ISBN 号、售出的册数以及销售价格
    std::cin >> book;
    // 写入 ISBN、售出的册数、总销售额和平均价格
    std::cout << book << std::endl;
    return 0;
}
```

如果输入：

0-201-70353-X 4 24.99

则输出为：

0-201-70353-X 4 99.96 24.99

输入表示我们以每本 24.99 美元的价格售出了 4 册书，而输出告诉我们总售出册数为 4，总销售额为 99.96 美元，而每册书的平均销售价格为 24.99 美元。

此程序以两个`#include` 指令开始，其中一个使用了新的形式。包含来自标准库的头

文件时，也应该用尖括号（< >）包围头文件名。对于不属于标准库的头文件，则用双引号（" "）包围。

在 main 中我们定义了一个名为 book 的对象，用来保存从标准输入读取出的数据。下一条语句读取数据存入对象中，第三条语句将对象打印到标准输出上并打印一个 endl。

Sales_item 对象的加法

下面是一个更有意思的例子，将两个 Sales_item 对象相加：

```
#include <iostream>
#include "Sales_item.h"
int main()
{
    Sales_item item1, item2;
    std::cin >> item1 >> item2;           // 读取一对交易记录
    std::cout << item1 + item2 << std::endl; // 打印它们的和
    return 0;
}
```

如果输入如下内容：

```
0-201-78345-X 3 20.00
0-201-78345-X 2 25.00
```

则输出为：

```
0-201-78345-X 5 110 22
```

此程序开始包含了 Sales_item 和 iostream 两个头文件。然后定义了两个 Sales_item 对象来保存销售记录。我们从标准输入读取数据，存入两个对象之中。输出表达式完成加法运算并打印结果。

值得注意的是，此程序看起来与第 5 页的程序非常相似：读取两个输入数据并输出它们的和。造成如此相似的原因是，我们只不过将运算对象从两个整数变为两个 Sales_item 而已，但读取与打印和的运算方式没有发生任何变化。两个程序的另一个不同之处是，“和”的概念是完全不一样的。对于 int，我们计算传统意义上的和——两个数值的算术加法结果。对于 Sales_item 对象，我们用了一个全新的“和”的概念——两个 Sales_item 对象的成员对应相加的结果。

使用文件重定向

当你测试程序时，反复从键盘敲入这些销售记录作为程序的输入，是非常乏味的。大多数操作系统支持文件重定向，这种机制允许我们将标准输入和标准输出与命名文件关联起来：

```
$ addItems <infile >outfile
```

假定 \$ 是操作系统提示符，我们的加法程序已经编译为名为 addItems.exe 的可执行文件（在 UNIX 中是 addItems），则上述命令会从一个名为 infile 的文件读取销售记录，并将输出结果写入到一个名为 outfile 的文件中，两个文件都位于当前目录中。

1.5.1 节练习

练习 1.20: 在网站 <http://www.informit.com/title/0321714113> 上, 第 1 章的代码目录中包含了头文件 Sales_item.h。将它拷贝到你自己的工作目录中。用它编写一个程序, 读取一组书籍销售记录, 将每条记录打印到标准输出上。

练习 1.21: 编写程序, 读取两个 ISBN 相同的 Sales_item 对象, 输出它们的和。

练习 1.22: 编写程序, 读取多个具有相同 ISBN 的销售记录, 输出所有记录的和。

23 1.5.2 初识成员函数

将两个 Sales_item 对象相加的程序首先应该检查两个对象是否具有相同的 ISBN。方法如下:

```
#include <iostream>
#include "Sales_item.h"
int main()
{
    Sales_item item1, item2;
    std::cin >> item1 >> item2;
    // 首先检查 item1 和 item2 是否表示相同的书
    if (item1.isbn() == item2.isbn()) {
        std::cout << item1 + item2 << std::endl;
        return 0;      // 表示成功
    } else {
        std::cerr << "Data must refer to same ISBN"
            << std::endl;
        return -1;      // 表示失败
    }
}
```

此程序与上一版本的差别是 if 语句及其 else 分支。即使不了解这个 if 语句的检测条件, 我们也很容易理解这个程序在干什么。如果条件成立, 如上一版本一样, 程序打印计算结果, 并返回 0, 表明成功。如果条件失败, 我们执行跟在 else 之后的语句块, 打印一条错误信息, 并返回一个错误标识。

什么是成员函数?

这个 if 语句的检测条件

```
item1.isbn() == item2.isbn()
```

调用名为 isbn 的成员函数 (member function)。成员函数是定义为类的一部分的函数, 有时也被称为方法 (method)。

我们通常以一个类对象的名义来调用成员函数。例如, 上面相等表达式左侧运算对象的第一部分

```
item1.isbn()
```

使用点运算符 (.) 来表达我们需要“名为 item1 的对象的 isbn 成员”。点运算符只能用于类类型的对象。其左侧运算对象必须是一个类类型的对象, 右侧运算对象必须是该类型的一个成员名, 运算结果为右侧运算对象指定的成员。

当用点运算符访问一个成员函数时，通常我们是想（效果也确实是）调用该函数。我们使用调用运算符（`()`）来调用一个函数。调用运算符是一对圆括号，里面放置实参（argument）列表（可能为空）。成员函数 `isbn` 并不接受参数。因此

```
item1.isbn()
```

调用名为 `item1` 的对象的成员函数 `isbn`，此函数返回 `item1` 中保存的 ISBN 书号。

< 24

在这个 `if` 条件中，相等运算符的右侧运算对象也是这样执行的——它返回保存在 `item2` 中的 ISBN 书号。如果 ISBN 相同，条件为真，否则为假。

1.5.2 节练习

练习 1.23： 编写程序，读取多条销售记录，并统计每个 ISBN（每本书）有几条销售记录。

练习 1.24： 输入表示多个 ISBN 的多条销售记录来测试上一个程序，每个 ISBN 的记录应该聚在一起。

1.6 书店程序

现在我们已经准备好完成书店程序了。我们需要从一个文件中读取销售记录，生成每本书的销售报告，显示售出册数、总销售额和平均售价。我们假定每个 ISBN 书号的所有销售记录在文件中是聚在一起保存的。

我们的程序会将每个 ISBN 的所有数据合并起来，存入名为 `total` 的变量中。我们使用另一个名为 `trans` 的变量保存读取的每条销售记录。如果 `trans` 和 `total` 指向相同的 ISBN，我们会更新 `total` 的值。否则，我们会打印 `total` 的值，并将其重置为刚刚读取的数据 (`trans`)：

```
#include <iostream>
#include "Sales_item.h"
int main()
{
    Sales_item total; // 保存下一条交易记录的变量
    // 读入第一条交易记录，并确保有数据可以处理
    if (std::cin >> total) {
        Sales_item trans; // 保存和的变量
        // 读入并处理剩余交易记录
        while (std::cin >> trans) {
            // 如果我们仍在处理相同的书
            if (total.isbn() == trans.isbn())
                total += trans; // 更新总销售额
            else {
                // 打印前一本书的结果
                std::cout << total << std::endl;
                total = trans; // total 现在表示下一本书的销售额
            }
        }
        std::cout << total << std::endl; // 打印最后一本书的结果
    } else {
}
```

```
25>     //没有输入！警告读者
        std::cerr << "No data?!" << std::endl;
        return -1; // 表示失败
    }
    return 0;
}
```

这是到目前为止我们看到的最复杂的程序了，但它所使用的都是我们已经见过的语言特性。

与往常一样，首先包含要使用的头文件：来自标准库的 `iostream` 和自己定义的 `Sales_item.h`。在 `main` 中，我们定义了一个名为 `total` 的变量，用来保存一个给定的 ISBN 的数据之和。我们首先读取第一条销售记录，存入 `total` 中，并检测这次读取操作是否成功。如果读取失败，则意味着没有任何销售记录，于是直接跳到最外层的 `else` 分支，打印一条警告信息，告诉用户没有输入。

假定已经成功读取了一条销售记录，我们继续执行最外层 `if` 之后的语句块。这个语句块首先定义一个名为 `trans` 的对象，它保存读取的销售记录。接下来的 `while` 语句将读取剩下的所有销售记录。与我们之前的程序一样，`while` 条件是一个从标准输入读取值的操作。在本例中，我们读取一个 `Sales_item` 对象，存入 `trans` 中。只要读取成功，就执行 `while` 循环体。

`while` 的循环体是一个单个的 `if` 语句，它检查 ISBN 是否相等。如果相等，使用复合赋值运算符将 `trans` 加到 `total` 中。如果 ISBN 不等，我们打印保存在 `total` 中的值，并将其重置为 `trans` 的值。在执行完 `if` 语句后，返回到 `while` 的循环条件，读取下一条销售记录，如此反复，直至所有销售记录都处理完。

当 `while` 语句终止时，`total` 保存着文件中最后一个 ISBN 的数据。我们在语句块的最后一条语句中打印这最后一个 ISBN 的 `total` 值，至此最外层 `if` 语句就结束了。

1.6 节练习

练习 1.25：借助网站上的 `Sales_item.h` 头文件，编译并运行本节给出的书店程序。

小结

< 26

本章介绍了足够多的 C++ 语言的知识，以使你能够编译、运行简单的 C++ 程序。我们看到了如何定义一个 main 函数，它是操作系统执行你的程序的调用入口。我们还看到了如何定义变量，如何进行输入输出，以及如何编写 if、for 和 while 语句。本章最后介绍了 C++ 中最基本的特性——类。在本章中，我们看到了，对于其他人定义的一个类，我们应该如何创建、使用其对象。在后续章节中，我们将介绍如何定义自己的类。

术语表

参数 (实参, argument) 向函数传递的值。

赋值 (assignment) 抹去一个对象的当前值，用一个新值取代之。

程序块 (block) 零条或多条语句的序列，用花括号包围。

缓冲区 (buffer) 一个存储区域，用于保存数据。IO 设施通常将输入（或输出）数据保存在一个缓冲区中，读写缓冲区的动作与程序中的动作是无关的。我们可以显式地刷新输出缓冲，以便强制将缓冲区中的数据写入输出设备。默认情况下，读 cin 会刷新 cout；程序非正常终止时也会刷新 cout。

内置类型 (built-in type) 由语言定义的类型，如 int。

cerr 一个 ostream 对象，关联到标准错误，通常写入到与标准输出相同的设备。默认情况下，写到 cerr 的数据是不缓冲的。cerr 通常用于输出错误信息或其他不属于程序正常逻辑的输出内容。

字符串字面值常量 (character string literal) 术语 string literal 的另一种叫法。

cin 一个 istream 对象，用来从标准输入读取数据。

类 (class) 一种用于定义自己的数据结构及其相关操作的机制。类是 C++ 中最基本的特性之一。标准库类型中，如 istream 和 ostream 都是类。

类类型 (class type) 类定义的类型。类名即为类型名。

clog 一个 ostream 对象，关联到标准错误。默认情况下，写到 clog 的数据是被缓冲的。clog 通常用于报告程序的执行信息，存入一个日志文件中。

注释 (comment) 被编译器忽略的程序文本。C++ 有两种类型的注释：单行注释和界定符对注释。单行注释以 // 开始，从 // 到行尾的所有内容都是注释。界定符对注释以 /* 开始，其后的所有内容都是注释，直至遇到 */ 为止。

条件 (condition) 求值结果为真或假的表达式。通常用值 0 表示假，用非零值表示真。

cout 一个 ostream 对象，用于将数据写入标准输出。通常用于程序的正常输出内容。

花括号 (curly brace) 花括号用于划定程序块边界。左花括号 ({) 为程序块开始，右花括号 (}) 为结束。

数据结构 (data structure) 数据及其上所允许的操作的一种逻辑组合。

编辑-编译-调试 (edit-compile-debug) 使程序能正确执行的开发过程。

文件结束符 (end-of-file) 系统特定的标识，指出文件中无更多数据了。

表达式 (expression) 最小的计算单元。一个表达式包含一个或多个运算对象，通常还包含一个或多个运算符。表达式求值会产生一个结果。例如，假设 i 和 j 是 int 对象，则 i+j 是一个表达式，它产生两个

< 27

`int` 值的和。

for 语句 (for statement) 迭代语句，提供重复执行能力。通常用来将一个计算反复执行指定次数。

函数 (function) 具名的计算单元。

函数体 (function body) 语句块，定义了函数所执行的动作。

函数名 (function name) 函数为人所知的名字，也用来进行函数调用。

头文件 (header) 使类或其他名字的定义可被多个程序使用的一种机制。程序通过 `#include` 指令使用头文件。

if 语句 (if statement) 根据一个特定条件的值进行条件执行的语句。如果条件为真，执行 `if` 语句体。否则，执行 `else` 语句体（如果存在的话）。

初始化 (initialize) 在一个对象创建的时候赋予它一个值。

iostream 头文件，提供了面向流的输入输出的标准库类型。

istream 提供了面向流的输入的库类型。

库类型 (library type) 标准库定义的类型，28如 `istream`。

main 操作系统执行一个 C++ 程序时所调用的函数。每个程序必须有且只有一个命名为 `main` 的函数。

操纵符 (manipulator) 对象，如 `std::endl`，在读写流的时候用来“操纵”流本身。

成员函数 (member function) 类定义的操作。通常通过调用成员函数来操作特定对象。

方法 (method) 成员函数的同义术语。

命名空间 (namespace) 将库定义的名字放在一个单一位置的机制。命名空间可以帮助避免不经意的名字冲突。C++ 标准库定义的名字在命名空间 `std` 中。

ostream 标准库类型，提供面向流的输出。

形参列表 (parameter list) 函数定义的一部分，指出调用函数时可以使用什么样的实参，可能为空列表。

返回类型 (return type) 函数返回值的类型。

源文件 (source file) 包含 C++ 程序的文件。

标准错误 (standard error) 输出流，用于报告错误。标准输出和标准错误通常关联到程序执行所在的窗口。

标准输入 (standard input) 输入流，通常与程序执行所在窗口相关联。

标准库 (standard library) 一个类型和函数的集合，每个 C++ 编译器都必须支持。

标准库提供了支持 IO 操作的类型。C++ 程序员倾向于用“库”指代整个标准库，还倾向于用库类型表示标准库的特定部分，例如用“`iostream` 库”表示标准库中定义 IO 类的部分。

标准输出 (standard output) 输出流，通常与程序执行所在窗口相关联。

语句 (statement) 程序的一部分，指定了当程序执行时进行什么动作。一个表达式接一个分号就是一条语句；其他类型的语句包括语句块、`if` 语句、`for` 语句和 `while` 语句，所有这些语句内都包含其他语句。

std 标准库所使用的命名空间。`std::cout` 表示我们要使用定义在命名空间 `std` 中的名字 `cout`。

字符串常量 (string literal) 零或多个字符组成的序列，用双引号包围 ("a string literal")。

未初始化的变量 (uninitialized variable) 未赋予初值的变量。类类型的变量如果未指定初值，则按类定义指定的方式进行初始化。定义在函数内部的内置类型变量默认是不初始化的，除非有显式的初始化语句。试图使用一个未初始化变量的值是错误的。未初始化变量是 bug 的常见成因。

变量 (variable) 具名对象。

while 语句 (while statement) 迭代语句，提供重复执行直至一个特定条件为假的机制。循环体会执行零次或多次，依赖于循环条件求值结果。

()运算符 (() operator) 调用运算符。跟随着在函数名之后的一对括号 “()”，起到调用函数的效果。传递给函数的实参放置在括号内。

++运算符 (++ operator) 递增运算符。将运算对象的值加 1， $++i$ 等价于 $i=i+1$ 。

+=运算符 (+= operator) 复合赋值运算符，将右侧运算对象加到左侧运算对象上； $a+=b$ 等价于 $a=a+b$ 。

.运算符 (. operator) 点运算符。左侧运算对象必须是一个类类型对象，右侧运算对象必须是此对象的一个成员的名字。运算结果即为该对象的这个成员。

::运算符 (:: operator) 作用域运算符。其用处之一是访问命名空间中的名字。例如，`std::cout` 表示命名空间 `std` 中的名字 `cout`。

=运算符 (= operator) 将右侧运算对象的值赋予左侧运算对象所表示的对象。

--运算符 (-- operator) 递减运算符。将运算对象的值减 1， $--i$ 等价于 $i=i-1$ 。

<<运算符 (<< operator) 输出运算符。将

右侧运算对象的值写到左侧运算对象表示的输出流：`cout << "hi"` 表示将 `hi` 写到标准输出。输出运算符可以连接：`cout << "hi" << "bye"` 表示将输出 `hibye`。

>>运算符 (>> operator) 输入运算符。从左侧运算对象所指定的输入流读取数据，存入右侧运算对象中：`cin >> i` 表示从标准输入读取下一个值，存入 `i` 中。输入运算符可以连接：`cin >> i >> j` 表示先读取一个值存入 `i`，再读取一个值存入 `j`。

#include 头文件包含指令，使头文件中代码可被程序使用。

==运算符 (== operator) 相等运算符。检测左侧运算对象是否等于右侧运算对象。

!=运算符 (!= operator) 不等运算符。检测左侧运算对象是否不等于右侧运算对象。

<=运算符 (<= operator) 小于等于运算符。检测左侧运算对象是否小于等于右侧运算对象。

<运算符 (< operator) 小于运算符。检测左侧运算对象是否小于右侧运算对象。

>=运算符 (>= operator) 大于等于运算符。检测左侧运算对象是否大于等于右侧运算对象。

>运算符 (> operator) 大于运算符。检测左侧运算对象是否大于右侧运算对象。

第 I 部分

C++ 基础

内容

第 2 章 变量和基本类型.....	29
第 3 章 字符串、向量和数组.....	73
第 4 章 表达式	119
第 5 章 语句	153
第 6 章 函数.....	181
第 7 章 类	227

任何常用的编程语言都具备一组公共的语法特征，不同语言仅在特征的细节上有所区别。要想学习并掌握一种编程语言，理解其语法特征的实现细节是第一步。最基本的特征包括：

- 整型、字符型等内置类型
- 变量，用来为对象命名
- 表达式和语句，用于操纵上述数据类型的的具体值
- if 或 while 等控制结构，这些结构允许我们有选择地执行一些语句或者重复地执行一些语句
- 函数，用于定义可供随时调用的计算单元

大多数编程语言通过两种方式来进一步补充其基本特征：一是赋予程序员自定义数据类型的权利，从而实现对语言的扩展；二是将一些有用的功能封装成库函数提供给程序员。

30

与大多数编程语言一样，C++的对象类型决定了能对该对象进行的操作，一条表达式是否合法依赖于其中参与运算的对象的类型。一些语言，如 Smalltalk 和 Python 等，在程序运行时检查数据类型；与之相反，C++是一种静态数据类型语言，它的类型检查发生在编译时。因此，编译器必须知道程序中每一个变量对应的数据类型。

C++提供了一组内置数据类型、相应的运算符以及为数不多的几种程序流控制语句，这些元素共同构成了 C++语言的基本形态。以这些元素为基础，我们可以编写出规模庞大、结构复杂、用于解决实际问题的软件系统。仅就 C++的基本形态来说，它是一种简单的编程语言，其强大的能力显示于它对程序员自定义数据结构的支持。这种支持作用巨大，显而易见的一个事实是，C++语言的缔造者无须洞悉所有程序员的要求，而程序员恰好可以通过自主定义新的数据结构来使语言满足他们各自的需求。

C++中最重要的语法特征应该就是类了，通过它，程序员可以定义自己的数据类型。为了与 C++的内置类型区别开来，它们通常被称为“类类型（class type）”。在一些编程语言中，程序员自定义的新类型仅能包含数据成员；另外一些语言，比如 C++，则允许新类型中既包含数据成员，也包含函数成员。C++语言主要的一个设计目标就是让程序员自定义的数据类型像内置类型一样好用。基于此，标准 C++库实现了丰富的类和函数。

本书第 I 部分的主题是学习 C++语言的基础知识，这也是掌握 C++语言的第一步。第 2 章详述内置类型，并初步介绍了自定义数据类型的方法。第 3 章介绍了两种最基本的数据类型：字符串和向量。C++和许多编程语言所共有的一种底层数据结构——数组也在本章有所提及。接下来，第 4~6 章依次介绍了表达式、语句和函数。作为第 I 部分的最后一章，第 7 章描述了如何构建我们自己的类，完成这一任务需要综合运用之前各章所介绍的知识。

第2章 变量和基本类型

内容

2.1 基本内置类型	30
2.2 变量	38
2.3 复合类型	45
2.4 <code>const</code> 限定符	53
2.5 处理类型	60
2.6 自定义数据结构	64
小结	69
术语表	69

数据类型是程序的基础：它告诉我们数据的意义以及我们能在数据上执行的操作。

C++语言支持广泛的数据类型。它定义了几种基本内置类型（如字符、整型、浮点数等），同时也为程序员提供了自定义数据类型的机制。基于此，C++标准库定义了一些更加复杂的数据类型，比如可变长字符串和向量等。本章将主要讲述内置类型，并带领大家初步了解C++语言是如何支持更复杂数据类型的。

32> 数据类型决定了程序中数据和操作的意义。如下所示的语句是一个简单示例：

```
i = i + j;
```

其含义依赖于 `i` 和 `j` 的数据类型。如果 `i` 和 `j` 都是整型数，那么这条语句执行的就是最普通的加法运算。然而，如果 `i` 和 `j` 是 `Sales_item` 类型的数据（参见 1.5.1 节，第 17 页），则上述语句把这两个对象的成分相加。

2.1 基本内置类型

C++ 定义了一套包括算术类型（arithmetic type）和空类型（void）在内的基本数据类型。其中算术类型包含了字符、整型数、布尔值和浮点数。空类型不对应具体的值，仅用于一些特殊的情况，例如最常见的是，当函数不返回任何值时使用空类型作为返回类型。



2.1.1 算术类型

算术类型分为两类：整型（integral type，包括字符和布尔类型在内）和浮点型。

算术类型的尺寸（也就是该类型数据所占的比特数）在不同机器上有所差别。表 2.1 列出了 C++ 标准规定的尺寸的最小值，同时允许编译器赋予这些类型更大的尺寸。某一类型所占的比特数不同，它所能表示的数据范围也不一样。

表 2.1: C++: 算术类型

类型	含义	最小尺寸
<code>bool</code>	布尔类型	未定义
<code>char</code>	字符	8 位
<code>wchar_t</code>	宽字符	16 位
<code>char16_t</code>	Unicode 字符	16 位
<code>char32_t</code>	Unicode 字符	32 位
<code>short</code>	短整型	16 位
<code>int</code>	整型	16 位
<code>long</code>	长整型	32 位
<code>long long</code>	长整型	64 位
<code>float</code>	单精度浮点数	6 位有效数字
<code>double</code>	双精度浮点数	10 位有效数字
<code>long double</code>	扩展精度浮点数	10 位有效数字

布尔类型（`bool`）的取值是真（`true`）或者假（`false`）。

C++ 提供了几种字符类型，其中多数支持国际化。基本的字符类型是 `char`，一个 `char` 的空间应确保可以存放机器基本字符集中任意字符对应的数字值。也就是说，一个 `char` 的大小和一个机器字节一样。

33>

其他字符类型用于扩展字符集，如 `wchar_t`、`char16_t`、`char32_t`。`wchar_t` 类型用于确保可以存放机器最大扩展字符集中的任意一个字符，类型 `char16_t` 和 `char32_t` 则为 Unicode 字符集服务（Unicode 是用于表示所有自然语言中字符的标准）。

除字符和布尔类型之外，其他整型用于表示（可能）不同尺寸的整数。C++ 语言规定一个 `int` 至少和一个 `short` 一样大，一个 `long` 至少和一个 `int` 一样大，一个 `long long`

至少和一个 long 一样大。其中，数据类型 long long 是在 C++11 中新定义的。

C++
11

内置类型的机器实现

计算机以比特序列存储数据，每个比特非 0 即 1，例如：

00011011011100010110010000111011 ...

大多数计算机以 2 的整数次幂个比特作为块来处理内存，可寻址的最小内存块称为“字节 (byte)”，存储的基本单元称为“字 (word)”，它通常由几个字节组成。在 C++ 语言中，一个字节要至少能容纳机器基本字符集中的字符。大多数机器的字节由 8 比特构成，字则由 32 或 64 比特构成，也就是 4 或 8 字节。

大多数计算机将内存中的每个字节与一个数字（被称为“地址 (address)”）关联起来，在一个字节为 8 比特、字为 32 比特的机器上，我们可能看到一个字的内存区域如下所示：

736424	0	0	1	1	1	0	1	1
736425	0	0	0	1	1	0	1	1
736426	0	1	1	1	0	0	0	1
736427	0	1	1	0	0	1	0	0

其中，左侧是字节的地址，右侧是字节中 8 比特的具体内容。

我们能够使用某个地址来表示从这个地址开始的大小不同的比特串，例如，我们可能会说地址 736424 的那个字或者地址 736427 的那个字节。为了赋予内存中某个地址明确的含义，必须首先知道存储在该地址的数据的类型。类型决定了数据所占的比特数以及该如何解释这些比特的内容。

如果位置 736424 处的对象类型是 float，并且该机器中 float 以 32 比特存储，那么我们就能知道这个对象的内容占满了整个字。这个 float 数的实际值依赖于该机器是如何存储浮点数的。或者如果位置 736424 处的对象类型是 unsigned char，并且该机器使用 ISO-Latin-1 字符集，则该位置处的字节表示一个分号。

浮点型可表示单精度、双精度和扩展精度值。C++ 标准指定了一个浮点数有效位数的最小值，然而大多数编译器都实现了更高的精度。通常，float 以 1 个字（32 比特）来表示，double 以 2 个字（64 比特）来表示，long double 以 3 或 4 个字（96 或 128 比特）来表示。一般来说，类型 float 和 double 分别有 7 和 16 个有效位；类型 long double 则常常被用于有特殊浮点需求的硬件，它的具体实现不同，精度也各不相同。

带符号类型和无符号类型

除去布尔型和扩展的字符型之外，其他整型可以划分为带符号的（signed）和无符号的（unsigned）两种。带符号类型可以表示正数、负数或 0，无符号类型则仅能表示大于等于 0 的值。

类型 int、short、long 和 long long 都是带符号的，通过在这些类型名前添加 unsigned 就可以得到无符号类型，例如 unsigned long。类型 unsigned int 可以缩写为 unsigned。

与其他整型不同，字符型被分为了三种：char、signed char 和 unsigned char。

< 34

特别需要注意的是：类型 `char` 和类型 `signed char` 并不一样。尽管字符型有三种，但是字符的表现形式却只有两种：带符号的和无符号的。类型 `char` 实际上会表现为上述两种形式中的一种，具体是哪种由编译器决定。

无符号类型中所有比特都用来存储值，例如，8 比特的 `unsigned char` 可以表示 0 至 255 区间内的值。

C++ 标准并没有规定带符号类型应如何表示，但是约定了在表示范围内正值和负值的量应该平衡。因此，8 比特的 `signed char` 理论上应该可以表示 -127 至 127 区间内的值，大多数现代计算机将实际的表示范围定为 -128 至 127。

建议：如何选择类型

和 C 语言一样，C++ 的设计准则之一也是尽可能地接近硬件。C++ 的算术类型必须满足各种硬件特质，所以它们常常显得繁杂而令人不知所措。事实上，大多数程序员能够（也应该）对数据类型的使用做出限定从而简化选择的过程。以下是选择类型的一些经验准则：

- 当明确知晓数值不可能为负时，选用无符号类型。
- 使用 `int` 执行整数运算。在实际应用中，`short` 常常显得太小而 `long` 一般和 `int` 有一样的尺寸。如果你的数值超过了 `int` 的表示范围，选用 `long long`。
- 在算术表达式中不要使用 `char` 或 `bool`，只有在存放字符或布尔值时才使用它们。因为类型 `char` 在一些机器上是有符号的，而在另一些机器上又是无符号的，所以如果使用 `char` 进行运算特别容易出问题。如果你需要使用一个不大的整数，那么明确指定它的类型是 `signed char` 或者 `unsigned char`。
- 执行浮点数运算选用 `double`，这是因为 `float` 通常精度不够而且双精度浮点数和单精度浮点数的计算代价相差无几。事实上，对于某些机器来说，双精度运算甚至比单精度还快。`long double` 提供的精度在一般情况下是没有必要的，况且它带来的运行时消耗也不容忽视。

35 >

2.1.1 节练习

练习 2.1：类型 `int`、`long`、`long long` 和 `short` 的区别是什么？无符号类型和带符号类型的区别是什么？`float` 和 `double` 的区别是什么？

练习 2.2：计算按揭贷款时，对于利率、本金和付款分别应选择何种数据类型？说明你的理由。



2.1.2 类型转换

对象的类型定义了对象能包含的数据和能参与的运算，其中一种运算被大多数类型支持，就是将对象从一种给定的类型转换（convert）为另一种相关类型。

当在程序的某处我们使用了一种类型而其实对象应该取另一种类型时，程序会自动进行类型转换，在 4.11 节（第 141 页）中我们将对类型转换做更详细的介绍。此处，有必要说明当给某种类型的对象强行赋了另一种类型的值时，到底会发生什么。

当我们像下面这样把一种算术类型的值赋给另外一种类型时：

```
bool b = 42; // b 为真
```

```

int i = b;           // i 的值为 1
i = 3.14;          // i 的值为 3
double pi = i;      // pi 的值为 3.0
unsigned char c = -1; // 假设 char 占 8 比特, c 的值为 255
signed char c2 = 256; // 假设 char 占 8 比特, c2 的值是未定义的

```

类型所能表示的值的范围决定了转换的过程：

- 当我们把一个非布尔类型的算术值赋给布尔类型时，初始值为 0 则结果为 `false`，否则结果为 `true`。
- 当我们把一个布尔值赋给非布尔类型时，初始值为 `false` 则结果为 0，初始值为 `true` 则结果为 1。
- 当我们把一个浮点数赋给整数类型时，进行了近似处理。结果值将仅保留浮点数中小数点之前的部分。
- 当我们把一个整数值赋给浮点类型时，小数部分记为 0。如果该整数所占的空间超过了浮点类型的容量，精度可能有损失。
- 当我们赋给无符号类型一个超出它表示范围的值时，结果是初始值对无符号类型表示数值总数取模后的余数。例如，8 比特大小的 `unsigned char` 可以表示 0 至 255 区间内的值，如果我们赋了一个区间以外的值，则实际的结果是该值对 256 取模后所得的余数。因此，把-1 赋给 8 比特大小的 `unsigned char` 所得的结果是 255。
- 当我们赋给带符号类型一个超出它表示范围的值时，结果是未定义的 (`undefined`)。此时，程序可能继续工作、可能崩溃，也可能生成垃圾数据。

建议：避免无法预知和依赖于实现环境的行为

36

无法预知的行为源于编译器无须（有时是不能）检测的错误。即使代码编译通过了，如果程序执行了一条未定义的表达式，仍有可能产生错误。

不幸的是，在某些情况和/或某些编译器下，含有无法预知行为的程序也能正确执行。但是我们却无法保证同样一个程序在别的编译器下能正常工作，甚至已经编译通过的代码再次执行也可能会出错。此外，也不能认为这样的程序对一组输入有效，对另一组输入就一定有效。

程序也应该尽量避免依赖于实现环境的行为。如果我们把 `int` 的尺寸看成是一个确定不变的已知值，那么这样的程序就称作不可移植的 (`nonportable`)。当程序移植到别的机器上后，依赖于实现环境的程序就可能发生错误。要从过去的代码中定位这类错误可不是一件轻松愉快的工作。

当在程序的某处使用了一种算术类型的值而其实所需的是另一种类型的值时，编译器同样会执行上述的类型转换。例如，如果我们使用了一个非布尔值作为条件（参见 1.4.1 节，第 10 页），那么它会被自动地转换成布尔值，这一做法和把非布尔值赋给布尔变量时的操作完全一样：

```

int i = 42;
if (i)           // if 条件的值将为 true
    i = 0;

```

如果 `i` 的值为 0，则条件的值为 `false`；`i` 的所有其他取值（非 0）都将使条件为 `true`。

以此类推，如果我们把一个布尔值用在算术表达式里，则它的取值非 0 即 1，所以一般不宜在算术表达式里使用布尔值。

含有无符号类型的表达式

尽管我们不会故意给无符号对象赋一个负值，却可能（特别容易）写出这么做的代码。例如，当一个算术表达式中既有无符号数又有 int 值时，那个 int 值就会转换成无符号数。把 int 转换成无符号数的过程和把 int 直接赋给无符号变量一样：

```
unsigned u = 10;
int i = -42;
std::cout << i + i << std::endl; // 输出-84
std::cout << u + i << std::endl; // 如果 int 占 32 位，输出 4294967264
```

在第一个输出表达式里，两个（负）整数相加并得到了期望的结果。在第二个输出表达式里，相加前首先把整数 -42 转换成无符号数。把负数转换成无符号数类似于直接给无符号数赋一个负值，结果等于这个负数加上无符号数的模。

当从无符号数中减去一个值时，不管这个值是不是无符号数，我们都必须确保结果不能是一个负值：

37>

```
unsigned u1 = 42, u2 = 10;
std::cout << u1 - u2 << std::endl; // 正确：输出 32
std::cout << u2 - u1 << std::endl; // 正确：不过，结果是取模后的值
```

无符号数不会小于 0 这一事实同样关系到循环的写法。例如，在 1.4.1 节的练习（第 11 页）中需要写一个循环，通过控制变量递减的方式把从 10 到 0 的数字降序输出。这个循环可能类似于下面的形式：

```
for (int i = 10; i >= 0; --i)
    std::cout << i << std::endl;
```

可能你会觉得反正也不打算输出负数，可以用无符号数来重写这个循环。然而，这个不经意的改变却意味着死循环：

```
// 错误：变量 u 永远也不会小于 0，循环条件一直成立
for (unsigned u = 10; u >= 0; --u)
    std::cout << u << std::endl;
```

来看看当 u 等于 0 时发生了什么，这次迭代输出 0，然后继续执行 for 语句里的表达式。表达式 —u 从 u 当中减去 1，得到的结果 -1 并不满足无符号数的要求，此时像所有表示范围之外的其他数字一样，-1 被自动地转换成一个合法的无符号数。假设 int 类型占 32 位，则当 u 等于 0 时，—u 的结果将会是 4294967295。

一种解决的办法是，用 while 语句来代替 for 语句，因为前者让我们能够在输出变量之前（而非之后）先减去 1：

```
unsigned u = 11; // 确定要输出的最大数，从比它大 1 的数开始
while (u > 0) {
    --u;           // 先减 1，这样最后一次迭代时就会输出 0
    std::cout << u << std::endl;
}
```

改写后的循环先执行对循环控制变量减 1 的操作，这样最后一次迭代时，进入循环的 u 值为 1。此时将其减 1，则这次迭代输出的数就是 0；下一次再检验循环条件时，u 的值等

于 0 而无法再进入循环。因为我们要先做减 1 的操作，所以初始化 u 的值应该比要输出的最大值大 1。这里，u 初始化为 11，输出的最大数是 10。

提示：切勿混用带符号类型和无符号类型

如果表达式里既有带符号类型又有无符号类型，当带符号类型取值为负时会出现异常结果，这是因为带符号数会自动地转换成无符号数。例如，在一个形如 $a * b$ 的式子中，如果 $a = -1$, $b = 1$ ，而且 a 和 b 都是 int ，则表达式的值显然为 -1 。然而，如果 a 是 int ，而 b 是 $unsigned$ ，则结果须视在当前机器上 int 所占位数而定。在我们的环境里，结果是 4294967295。

2.1.2 节练习

< 38

练习 2.3：读程序写结果。

```
unsigned u = 10, u2 = 42;
std::cout << u2 - u << std::endl;
std::cout << u - u2 << std::endl;

int i = 10, i2 = 42;
std::cout << i2 - i << std::endl;
std::cout << i - i2 << std::endl;
std::cout << i - u << std::endl;
std::cout << u - i << std::endl;
```

练习 2.4：编写程序检查你的估计是否正确，如果不正确，请仔细研读本节直到弄明白问题所在。

2.1.3 字面值常量

一个形如 42 的值被称作字面值常量（literal），这样的值一望而知。每个字面值常量都对应一种数据类型，字面值常量的形式和值决定了它的数据类型。

整型和浮点型字面值

我们可以将整型字面值写作十进制数、八进制数或十六进制数的形式。以 0 开头的整数代表八进制数，以 0x 或 0X 开头的代表十六进制数。例如，我们能用下面的任意一种形式来表示数值 20：

```
20 /* 十进制 */      024 /* 八进制 */      0x14 /* 十六进制 */
```

整型字面值具体的数据类型由它的值和符号决定。默认情况下，十进制字面值是带符号数，八进制和十六进制字面值既可能是带符号的也可能是无符号的。十进制字面值的类型是 int 、 $long$ 和 $long long$ 中尺寸最小的那个（例如，三者当中最小是 int ），当然前提是这种类型要能容纳下当前的值。八进制和十六进制字面值的类型是能容纳其数值的 int 、 $unsigned int$ 、 $long$ 、 $unsigned long$ 、 $long long$ 和 $unsigned long long$ 中的尺寸最小者。如果一个字面值连与之关联的最大的数据类型都放不下，将产生错误。类型 $short$ 没有对应的字面值。在表 2.2（第 37 页）中，我们将以后缀代表相应的字面值类型。

尽管整型字面值可以存储在带符号数据类型中，但严格来说，十进制字面值不会是负

数。如果我们使用了一个形如-42的负十进制字面值，那个负号并不在字面值之内，它的作用仅仅是对字面值取负值而已。

浮点型字面值表现为一个小数或以科学计数法表示的指数，其中指数部分用E或e标识：

```
3.14159      3.14159E0      0.      0e0      .001
```

39> 默认的，浮点型字面值是一个double，我们可以使用表2.2（第37页）中的后缀来表示其他浮点型。

字符和字符串字面值

由单引号括起来的一个字符称为char型字面值，双引号括起来的零个或多个字符则构成字符串型字面值。

```
'a'      // 字符字面值  
"Hello World!" // 字符串字面值
```

字符串字面值的类型实际上是由常量字符构成的数组(array)，该类型将在3.5.4节（第109页）介绍。编译器在每个字符串的结尾处添加一个空字符('\'0')，因此，字符串字面值的实际长度要比它的内容多1。例如，字面值'A'表示的就是单独的字符A，而字符串"A"则代表了一个字符的数组，该数组包含两个字符：一个是字母A、另一个是空字符。

如果两个字符串字面值位置紧邻且仅由空格、缩进和换行符分隔，则它们实际上是一个整体。当书写的字符串字面值比较长，写在一行为不太合适时，就可以采取分开书写的方式：

```
// 分多行书写的字符串字面值  
std::cout << "a really, really long string literal "  
           "that spans two lines" << std::endl;
```

转义序列

有两类字符程序员不能直接使用：一类是不可打印(nonprintable)的字符，如退格或其他控制字符，因为它们没有可视的图符；另一类是在C++语言中有特殊含义的字符（单引号、双引号、问号、反斜线）。在这些情况下需要用到转义序列(escape sequence)，转义序列均以反斜线作为开始，C++语言规定的转义序列包括：

换行符	\n	横向制表符	\t	报警(响铃)符	\a
纵向制表符	\v	退格符	\b	双引号	\"
反斜线	\\"	问号	\?	单引号	\'
回车符	\r	进纸符	\f		

在程序中，上述转义序列被当作一个字符使用：

```
std::cout << '\n';          // 转到新一行  
std::cout << "\tHi!\n";    // 输出一个制表符，输出"Hi!"，转到新一行
```

我们也可以使用泛化的转义序列，其形式是\x后紧跟1个或多个十六进制数字，或者\后紧跟1个、2个或3个八进制数字，其中数字部分表示的是字符对应的数值。假设使用的是Latin-1字符集，以下是一些示例：

```
\7 (响铃) \12 (换行符) \40 (空格)  
\0 (空字符) \115 (字符M) \x4d (字符M)
```

40> 我们可以像使用普通字符那样使用C++语言定义的转义序列：

```
std::cout << "Hi \x4d0\115!\n"; // 输出 Hi MOM!，转到新一行
```

```
std::cout << '\115' << '\n'; //输出 M, 转到新一行
```

注意, 如果反斜线\后面跟着的八进制数字超过 3 个, 只有前 3 个数字与\构成转义序列。例如, "\1234"表示 2 个字符, 即八进制数 123 对应的字符以及字符 4。相反, \x 要用到后面跟着的所有数字, 例如, "\x1234"表示一个 16 位的字符, 该字符由这 4 个十六进制数所对应的比特唯一确定。因为大多数机器的 char 型数据占 8 位, 所以上面这个例子可能会报错。一般来说, 超过 8 位的十六进制字符都是与表 2.2 中某个前缀作为开头的扩展字符集一起使用的。

指定字面值的类型

通过添加如表 2.2 中所列的前缀和后缀, 可以改变整型、浮点型和字符型字面值的默认类型。

```
L'a'          // 宽字符型字面值, 类型是 wchar_t
u8"hi!"      // utf-8 字符串字面值 (utf-8 用 8 位编码一个 Unicode 字符)
42ULL         // 无符号整型字面值, 类型是 unsigned long long
1E-3F         // 单精度浮点型字面值, 类型是 float
3.14159L     // 扩展精度浮点型字面值, 类型是 long double
```



当使用一个长整型字面值时, 请使用大写字母 L 来标记, 因为小写字母 l 和数字 1 太容易混淆了。

表 2.2: 指定字面值的类型

字符和字符串字面值			
前缀	含义		类型
u	Unicode 16 字符		char16_t
U	Unicode 32 字符		char32_t
L	宽字符		wchar_t
u8	UTF-8 (仅用于字符串字面常量)		char
整型字面值			
后缀	最小匹配类型	后缀	类型
u or U	unsigned	f 或 F	float
l or L	long	l 或 L	long double
ll or LL	long long		

对于一个整型字面值来说, 我们能分别指定它是否带符号以及占用多少空间。如果后缀中有 U, 则该字面值属于无符号类型, 也就是说, 以 U 为后缀的十进制数、八进制数或十六进制数都将从 unsigned int、unsigned long 和 unsigned long long 中选择能匹配的空间最小的一个作为其数据类型。如果后缀中有 L, 则字面值的类型至少是 long; 如果后缀中有 LL, 则字面值的类型将是 long long 和 unsigned long long 中的一种。显然我们可以将 U 与 L 或 LL 合在一起使用。例如, 以 UL 为后缀的字面值的数据类型将根据具体数值情况或者取 unsigned long, 或者取 unsigned long long。

布尔字面值和指针字面值

true 和 false 是布尔类型的字面值:

```
bool test = false;
```

`nullptr`是指针字面值，2.3.2节（第47页）将有更多关于指针和指针字面值的介绍。

2.1.3 节练习

练习2.5：指出下述字面值的数据类型并说明每一组内几种字面值的区别：

- (a) 'a', L'a', "a", L"a"
- (b) 10, 10u, 10L, 10uL, 012, 0xC
- (c) 3.14, 3.14f, 3.14L
- (d) 10, 10u, 10., 10e-2

练习2.6：下面两组定义是否有区别，如果有，请叙述之：

```
int month = 9, day = 7;
int month = 09, day = 07;
```

练习2.7：下述字面值表示何种含义？它们各自的数据类型是什么？

- (a) "Who goes with F\145rgus?\012"
- (b) 3.14e1L (c) 1024f (d) 3.14L

练习2.8：请利用转义序列编写一段程序，要求先输出M，然后转到新一行。修改程序使其先输出2，然后输出制表符，再输出M，最后转到新一行。

2.2 变量

变量提供一个具名的、可供程序操作的存储空间。C++中的每个变量都有其数据类型，数据类型决定着变量所占内存空间的大小和布局方式、该空间能存储的值的范围，以及变量能参与的运算。对C++程序员来说，“变量(variable)”和“对象(object)”一般可以互换使用。



2.2.1 变量定义

变量定义的基本形式是：首先是**类型说明符**（type specifier），随后紧跟由一个或多个变量名组成的列表，其中变量名以逗号分隔，最后以分号结束。列表中每个变量名的类型都由类型说明符指定，定义时还可以为一个或多个变量赋初值：

```
int sum = 0, value, // sum、value 和 units_sold 都是 int
       units_sold = 0; // sum 和 units_sold 初值为 0
Sales_item item; // item 的类型是 Sales_item (参见 1.5.1 节, 第 17 页)
// string 是一种库类型, 表示一个可变长的字符序列
std::string book("0-201-78345-X"); // book 通过一个 string 字面值初始化
```

book的定义用到了库类型`std::string`，像`iostream`（参见1.2节，第6页）一样，`string`也是在命名空间`std`中定义的，我们将在第3章中对`string`类型做更详细的介绍。眼下，只需了解`string`是一种表示可变长字符序列的数据类型就可以了。C++库提供了几种初始化`string`对象的方法，其中一种是把字面值拷贝给`string`对象（参见2.1.3节，第36页），因此在上例中，`book`被初始化为0-201-78345-X。

术语：何为对象？

C++程序员们在很多场合都会使用对象 (object) 这个名词。通常情况下，对象是指一块能存储数据并具有某种类型的内存空间。

一些人仅在与类有关的场景下才使用“对象”这个词。另一些人则已把命名的对象和未命名的对象区分开来，他们把命名了的对象叫做变量。还有一些人把对象和值区分开来，其中对象指能被程序修改的数据，而值 (value) 指只读的数据。

本书遵循大多数人的习惯用法，即认为对象是具有某种数据类型的内存空间。我们在使用对象这个词时，并不严格区分是类还是内置类型，也不区分是否命名或是否只读。

初始值

当对象在创建时获得了一个特定的值，我们说这个对象被初始化 (initialized) 了。用于初始化变量的值可以是任意复杂的表达式。当一次定义了两个或多个变量时，对象的名字随着定义也就马上可以使用了。因此在同一条定义语句中，可以用先定义的变量值去初始化后定义的其他变量。

```
// 正确: price 先被定义并赋值, 随后被用于初始化 discount
double price = 109.99, discount = price * 0.16;
// 正确: 调用函数 applyDiscount, 然后用函数的返回值初始化 salePrice
double salePrice = applyDiscount(price, discount);
```

在 C++ 语言中，初始化是一个异常复杂的问题，我们也将反复讨论这个问题。很多程序员对于用等号=来初始化变量的方式倍感困惑，这种方式容易让人认为初始化是赋值的一种。事实上在 C++ 语言中，初始化和赋值是两个完全不同的操作。然而在很多编程语言中二者的区别几乎可以忽略不计，即使在 C++ 语言中有时这种区别也无关紧要，所以人们特别容易把二者混为一谈。需要强调的是，这个概念至关重要，我们也将在此后不止一次提及这一点。



初始化不是赋值，初始化的含义是创建变量时赋予其一个初始值，而赋值的含义是把对象的当前值擦除，而以一个新值来替代。

< 43 >

列表初始化

C++ 语言定义了初始化的好几种不同形式，这也是初始化问题复杂性的一个体现。例如，要想定义一个名为 units_sold 的 int 变量并初始化为 0，以下的 4 条语句都可以做到这一点：

```
int units_sold = 0;
int units_sold = {0};
int units_sold{0};
int units_sold(0);
```

作为 C++11 新标准的一部分，用花括号来初始化变量得到了全面应用，而在此之前，这种初始化的形式仅在某些受限的场合下才能使用。出于 3.3.1 节（第 88 页）将要介绍的原因，这种初始化的形式被称为列表初始化 (list initialization)。现在，无论是初始化对象还是某些时候为对象赋新值，都可以使用这样一组由花括号括起来的初始值了。

C++
11

当用于内置类型的变量时，这种初始化形式有一个重要特点：如果我们使用列表初始化且初始值存在丢失信息的风险，则编译器将报错：

```
long double ld = 3.1415926536;
int a{ld}, b = {ld};      // 错误：转换未执行，因为存在丢失信息的危险
int c(ld), d = ld;       // 正确：转换执行，且确实丢失了部分值
```

使用 `long double` 的值初始化 `int` 变量时可能丢失数据，所以编译器拒绝了 `a` 和 `b` 的初始化请求。其中，至少 `ld` 的小数部分会丢失掉，而且 `int` 也可能存不下 `ld` 的整数部分。

刚刚所介绍的看起来无关紧要，毕竟我们不会故意用 `long double` 的值去初始化 `int` 变量。然而，像第 16 章介绍的一样，这种初始化有可能在不经意间发生。我们将在 3.2.1 节（第 76 页）和 3.3.1 节（第 88 页）对列表初始化做更多介绍。

默认初始化

如果定义变量时没有指定初值，则变量被默认初始化（default initialized），此时变量被赋予了“默认值”。默认值到底是什么由变量类型决定，同时定义变量的位置也会对此有影响。

44 如果是内置类型的变量未被显式初始化，它的值由定义的位置决定。定义于任何函数体之外的变量被初始化为 0。然而如 6.1.1 节（第 185 页）所示，一种例外情况是，定义在函数体内部的内置类型变量将不被初始化（uninitialized）。一个未被初始化的内置类型变量的值是未定义的（参见 2.1.2 节，第 33 页），如果试图拷贝或以其他形式访问此类值将引发错误。

每个类各自决定其初始化对象的方式。而且，是否允许不经初始化就定义对象也由类自己决定。如果类允许这种行为，它将决定对象的初始值到底是什么。

绝大多数类都支持无须显式初始化而定义对象，这样的类提供了一个合适的默认值。例如，以刚刚所见为例，`string` 类规定如果没有指定初值则生成一个空串：

```
std::string empty;    // empty 非显式地初始化为一个空串
Sales_item item;     // 被默认初始化的 Sales_item 对象
```

一些类要求每个对象都显式初始化，此时如果创建了一个该类的对象而未对其做明确的初始化操作，将引发错误。



定义于函数体内的内置类型的对象如果没有初始化，则其值未定义。类的对象如果没有显式地初始化，则其值由类确定。

2.2.1 节练习

练习 2.9：解释下列定义的含义。对于非法的定义，请说明错在何处并将其改正。

- (a) `std::cin >> int input_value;`
- (b) `int i = { 3.14 };`
- (c) `double salary = wage = 9999.99;`
- (d) `int i = 3.14;`

练习 2.10：下列变量的初值分别是什么？

```
std::string global_str;
int global_int;
int main()
{
    int local_int;
    std::string local_str;
}
```

提示：未初始化变量引发运行时故障

< 45

未初始化的变量含有一个不确定的值，使用未初始化变量的值是一种错误的编程行为并且很难调试。尽管大多数编译器都能对一部分使用未初始化变量的行为提出警告，但严格来说，编译器并未被要求检查此类错误。

使用未初始化的变量将带来无法预计的后果。有时我们足够幸运，一访问此类对象程序就崩溃并报错，此时只要找到崩溃的位置就很容易发现变量没被初始化的问题。另外一些时候，程序会一直执行完并产生错误的结果。更糟糕的情况是，程序结果时对时错、无法把握。而且，往无关的位置添加代码还会导致我们误以为程序对了，其实结果仍旧有错。



建议初始化每一个内置类型的变量。虽然并非必须这么做，但如果不能确保初始化后程序安全，那么这么做不失为一种简单可靠的方法。

2.2.2 变量声明和定义的关系



为了允许把程序拆分成多个逻辑部分来编写，C++语言支持分离式编译（separate compilation）机制，该机制允许将程序分割为若干个文件，每个文件可被独立编译。

如果将程序分为多个文件，则需要有在文件间共享代码的方法。例如，一个文件的代码可能需要使用另一个文件中定义的变量。一个实际的例子是 `std::cout` 和 `std::cin`，它们定义于标准库，却能被我们写的程序使用。

为了支持分离式编译，C++语言将声明和定义区分开来。**声明**（declaration）使得名字为程序所知，一个文件如果想使用别处定义的名字则必须包含对那个名字的声明。而**定义**（definition）负责创建与名字关联的实体。

变量声明规定了变量的类型和名字，在这一点上定义与之相同。但是除此之外，定义还申请存储空间，也可能会为变量赋一个初始值。

如果想声明一个变量而非定义它，就在变量名前添加关键字 `extern`，而且不要显式地初始化变量：

```
extern int i;      // 声明 i 而非定义 i  
int j;           // 声明并定义 j
```

任何包含了显式初始化的声明即成为定义。我们能给由 `extern` 关键字标记的变量赋一个初始值，但是这么做也就抵消了 `extern` 的作用。`extern` 语句如果包含初始值就不再是声明，而变成定义了：

```
extern double pi = 3.1416; // 定义
```

在函数体内部，如果试图初始化一个由 `extern` 关键字标记的变量，将引发错误。



变量能且只能被定义一次，但是可以被多次声明。

声明和定义的区别看起来也许微不足道，但实际上却非常重要。如果要在多个文件中使用同一个变量，就必须将声明和定义分离。此时，变量的定义必须出现在且只能出现在一个文件中，而其他用到该变量的文件必须对其进行声明，却绝对不能重复定义。

关于 C++ 语言对分离式编译的支持我们将在 2.6.3 节（第 67 页）和 6.1.3 节（第 186

< 46

页) 中做更详细的介绍。

2.2.2 节练习

练习 2.11: 指出下面的语句是声明还是定义:

- (a) `extern int ix = 1024;`
- (b) `int iy;`
- (c) `extern int iz;`

关键概念: 静态类型

C++是一种静态类型 (statically typed) 语言, 其含义是在编译阶段检查类型。其中, 检查类型的过程称为类型检查 (type checking)。

我们已经知道, 对象的类型决定了对象所能参与的运算。在 C++语言中, 编译器负责检查数据类型是否支持要执行的运算, 如果试图执行类型不支持的运算, 编译器将报错并且不会生成可执行文件。

程序越复杂, 静态类型检查越有助于发现问题。然而, 前提是编译器必须知道每一个实体对象的类型, 这就要求我们在使用某个变量之前必须声明其类型。

2.2.3 标识符

C++的标识符 (identifier) 由字母、数字和下画线组成, 其中必须以字母或下画线开头。标识符的长度没有限制, 但是对大小写字母敏感:

```
// 定义 4 个不同的 int 变量
int somename, someName, SomeName, SOMENAME;
```

如表 2.3 和表 2.4 所示, C++语言保留了一些名字供语言本身使用, 这些名字不能被用作标识符。

同时, C++也为标准库保留了一些名字。用户自定义的标识符中不能连续出现两个下画线, 也不能以下画线紧连大写字母开头。此外, 定义在函数体外的标识符不能以下画线开头。

变量命名规范

变量命名有许多约定俗成的规范, 下面的这些规范能有效提高程序的可读性:

47

- 标识符要能体现实际含义。
- 变量名一般用小写字母, 如 `index`, 不要使用 `Index` 或 `INDEX`。
- 用户自定义的类名一般以大写字母开头, 如 `Sales_item`。
- 如果标识符由多个单词组成, 则单词间应有明显区分, 如 `student_loan` 或 `studentLoan`, 不要使用 `studentloan`。



对于命名规范来说, 若能坚持, 必将有效。

表 2.3: C++关键字

alignas	continue	friend	register	true
alignof	decltype	goto	reinterpret_cast	try
asm	default	if	return	typedef
auto	delete	inline	short	typeid
bool	do	int	signed	typename
break	double	long	sizeof	union
case	dynamic_cast	mutable	static	unsigned
catch	else	namespace	static_assert	using
char	enum	new	static_cast	virtual
char16_t	explicit	noexcept	struct	void
char32_t	export	nullptr	switch	volatile
class	extern	operator	template	wchar_t
const	false	private	this	while
constexpr	float	protected	thread_local	
const_cast	for	public	throw	

表 2.4: C++操作符替代名

and	bitand	compl	not_eq	or_eq	xor_eq
and_eq	bitor	not	or	xor	

2.2.3 节练习

练习 2.12: 请指出下面的名字中哪些是非法的?

- (a) int double = 3.14;
- (b) int _;
- (c) int catch-22;
- (d) int 1_or_2 = 1;
- (e) double Double = 3.14;

2.2.4 名字的作用域

不论是在程序的什么位置, 使用到的每个名字都会指向一个特定的实体: 变量、函数、类型等。然而, 同一个名字如果出现在程序的不同位置, 也可能指向的是不同实体。

作用域 (scope) 是程序的一部分, 在其中名字有其特定的含义。C++语言中大多数作用域都以花括号分隔。

同一个名字在不同的作用域中可能指向不同的实体。名字的有效区域始于名字的声明语句, 以声明语句所在的作用域末端为结束。

一个典型的示例来自于 1.4.2 节 (第 11 页) 的程序:

```
#include <iostream>
int main()
{
    int sum = 0;
    // sum 用于存放从 1 到 10 所有数的和
    for (int val = 1; val <= 10; ++val)
        sum += val; // 等价于 sum = sum + val
```

```

    std::cout << "Sum of 1 to 10 inclusive is "
    << sum << std::endl;
    return 0;
}

```

这段程序定义了 3 个名字：main、sum 和 val，同时使用了命名空间名字 std，该空间提供了 2 个名字 cout 和 cin 供程序使用。

名字 main 定义于所有花括号之外，它和其他大多数定义在函数体之外的名字一样拥有全局作用域（global scope）。一旦声明之后，全局作用域内的名字在整个程序的范围内都可使用。名字 sum 定义于 main 函数所限定的作用域之内，从声明 sum 开始直到 main 函数结束为止都可以访问它，但是出了 main 函数所在的块就无法访问了，因此说变量 sum 拥有块作用域（block scope）。名字 val 定义于 for 语句内，在 for 语句之内可以访问 val，但是在 main 函数的其他部分就不能访问它了。

建议：当你第一次使用变量时再定义它

一般来说，在对象第一次被使用的地方附近定义它是一种好的选择，因为这样做有助于更容易地找到变量的定义。更重要的是，当变量的定义与它第一次被使用的地方很近时，我们也会赋给它一个比较合理的初始值。

嵌套的作用域

作用域能彼此包含，被包含（或者说被嵌套）的作用域称为内层作用域（inner scope），包含着别的作用域的作用域称为外层作用域（outer scope）。

作用域中一旦声明了某个名字，它所嵌套着的所有作用域中都能访问该名字。同时，允许在内层作用域中重新定义外层作用域已有的名字：

```

49 #include <iostream>
// 该程序仅用于说明：函数内部不宜定义与全局变量同名的新变量
int reused = 42; // reused 拥有全局作用域
int main()
{
    int unique = 0; // unique 拥有块作用域
    // 输出#1：使用全局变量 reused；输出 42 0
    std::cout << reused << " " << unique << std::endl;
    int reused = 0; // 新建局部变量 reused，覆盖了全局变量 reused
    // 输出#2：使用局部变量 reused；输出 0 0
    std::cout << reused << " " << unique << std::endl;
    // 输出#3：显式地访问全局变量 reused；输出 42 0
    std::cout << ::reused << " " << unique << std::endl;
    return 0;
}

```

输出#1 出现在局部变量 reused 定义之前，因此这条语句使用全局作用域中定义的名字 reused，输出 42 0。输出#2 发生在局部变量 reused 定义之后，此时局部变量 reused 正在作用域内（in scope），因此第二条输出语句使用的是局部变量 reused 而非全局变量，输出 0 0。输出#3 使用作用域操作符（参见 1.2 节，第 7 页）来覆盖默认的作用域规则，因为全局作用域本身并没有名字，所以当作用域操作符的左侧为空时，向全局作用域发出请求获取作用域操作符右侧名字对应的变量。结果是，第三条输出语句使用全局变量 reused，输出 42 0。



如果函数有可能用到某全局变量，则不宜再定义一个同名的局部变量。

2.2.4 节练习

练习 2.13：下面程序中 j 的值是多少？

```
int i = 42;
int main()
{
    int i = 100;
    int j = i;
}
```

练习 2.14：下面的程序合法吗？如果合法，它将输出什么？

```
int i = 100, sum = 0;
for (int i = 0; i != 10; ++i)
    sum += i;
std::cout << i << " " << sum << std::endl;
```

2.3 复合类型



复合类型 (compound type) 是指基于其他类型定义的类型。C++语言有几种复合类型，本章将介绍其中的两种：引用和指针。

与我们已经掌握的变量声明相比，定义复合类型的变量要复杂很多。2.2 节（第 38 页）提到，一条简单的声明语句由一个数据类型和紧随其后的一个变量名列表组成。其实更通用的描述是，一条声明语句由一个基本数据类型 (base type) 和紧随其后的一个声明符 (declarator) 列表组成。每个声明符命名了一个变量并指定该变量为与基本数据类型有关的某种类型。

目前为止，我们所接触的声明语句中，声明符其实就是变量名，此时变量的类型也就是声明的基本数据类型。其实还可能有更复杂的声明符，它基于基本数据类型得到更复杂的类型，并把它指定给变量。

2.3.1 引用



C++11 中新增了一种引用：所谓的“右值引用 (rvalue reference)”，我们将在 13.6.1 节（第 471 页）做更详细的介绍。这种引用主要用于内置类。严格来说，当我们使用术语“引用 (reference)”时，指的其实是“左值引用 (lvalue reference)”。

引用 (reference) 为对象起了另外一个名字，引用类型引用 (refers to) 另外一种类型。通过将声明符写成 `&d` 的形式来定义引用类型，其中 `d` 是声明的变量名：

```
int ival = 1024;
int &refVal = ival;           // refVal 指向 ival (是 ival 的另一个名字)
int &refVal2;                // 报错：引用必须被初始化
```

一般在初始化变量时，初始值会被拷贝到新建的对象中。然而定义引用时，程序把引用和它的初始值绑定（bind）在一起，而不是将初始值拷贝给引用。一旦初始化完成，引用将和它的初始值对象一直绑定在一起。因为无法令引用重新绑定到另外一个对象，因此引用必须初始化。



引用即别名



引用并非对象，相反的，它只是为一个已经存在的对象所起的另外一个名字。

定义了一个引用之后，对其进行的所有操作都是在与之绑定的对象上进行的：

```
refVal = 2;           // 把 2 赋给 refVal 指向的对象，此处即是赋给了 ival
int ii = refVal; // 与 ii = ival 执行结果一样
```

51 为引用赋值，实际上是把值赋给了与引用绑定的对象。获取引用的值，实际上是获取了与引用绑定的对象的值。同理，以引用作为初始值，实际上是以与引用绑定的对象作为初始值：

```
// 正确：refVal3 绑定到了那个与 refVal 绑定的对象上，这里就是绑定到 ival 上
int &refVal3 = refVal;
// 利用与 refVal 绑定的对象的值初始化变量 i
int i = refVal; // 正确：i 被初始化为 ival 的值
```

因为引用本身不是一个对象，所以不能定义引用的引用。

引用的定义

允许在一条语句中定义多个引用，其中每个引用标识符都必须以符号&开头：

```
int i = 1024, i2 = 2048; // i 和 i2 都是 int
int &r = i, r2 = i2;      // r 是一个引用，与 i 绑定在一起，r2 是 int
int i3 = 1024, &ri = i3; // i3 是 int, ri 是一个引用，与 i3 绑定在一起
int &r3 = i3, &r4 = i2; // r3 和 r4 都是引用
```

除了 2.4.1 节（第 55 页）和 15.2.3 节（第 534 页）将要介绍的两种例外情况，其他所有引用的类型都要和与之绑定的对象严格匹配。而且，引用只能绑定在对象上，而不能与字面值或某个表达式的计算结果绑定在一起，相关原因将在 2.4.1 节详述：

```
int &refVal4 = 10;          // 错误：引用类型的初始值必须是一个对象
double dval = 3.14;
int &refVal5 = dval;        // 错误：此处引用类型的初始值必须是 int 型对象
```

2.3.1 节练习

练习 2.15：下面的哪个定义是不合法的？为什么？

- (a) int ival = 1.01;
- (b) int &rval1 = 1.01;
- (c) int &rval2 = ival;
- (d) int &rval3;

练习 2.16：考查下面的所有赋值然后回答：哪些赋值是不合法的？为什么？哪些赋值是合法的？它们执行了什么样的操作？

- | | |
|---------------------|------------------------|
| int i = 0, &r1 = i; | double d = 0, &r2 = d; |
| (a) r2 = 3.14159; | (b) r2 = r1; |
| (c) i = r2; | (d) r1 = d; |

练习 2.17: 执行下面的代码段将输出什么结果？

```
int i, &ri = i;
i = 5; ri = 10;
std::cout << i << " " << ri << std::endl;
```

2.3.2 指针

指针（pointer）是“指向（point to）”另外一种类型的复合类型。与引用类似，指针也实现了对其他对象的间接访问。然而指针与引用相比又有很多不同点。其一，指针本身就是一个对象，允许对指针赋值和拷贝，而且在指针的生命周期内它可以先后指向几个不同的对象。其二，指针无须在定义时赋初值。和其他内置类型一样，在块作用域内定义的指针如果没有被初始化，也将拥有一个不确定的值。



WARNING 指针通常难以理解，即使是有经验的程序员也常常因为调试指针引发的错误而被备受折磨。

定义指针类型的方法将声明符写成`*d`的形式，其中`d`是变量名。如果在一条语句中定义了几个指针变量，每个变量前面都必须有符号`*`：

```
int *ip1, *ip2; // ip1 和 ip2 都是指向 int 型对象的指针
double dp, *dp2; // dp2 是指向 double 型对象的指针, dp 是 double 型对象
```

获取对象的地址

指针存放某个对象的地址，要想获取该地址，需要使用取地址符（操作符`&`）：

```
int ival = 42;
int *p = &ival; // p 存放变量 ival 的地址，或者说 p 是指向变量 ival 的指针
```

第二条语句把`p`定义为一个指向`int`的指针，随后初始化`p`令其指向名为`ival`的`int`对象。因为引用不是对象，没有实际地址，所以不能定义指向引用的指针。

除了 2.4.2 节（第 56 页）和 15.2.3 节（第 534 页）将要介绍的两种例外情况，其他所有指针的类型都要和它所指向的对象严格匹配：

```
double dval;
double *pd = &dval; // 正确：初始值是 double 型对象的地址
double *pd2 = pd; // 正确：初始值是指向 double 对象的指针

int *pi = pd; // 错误：指针 pi 的类型和 pd 的类型不匹配
pi = &dval; // 错误：试图把 double 型对象的地址赋给 int 型指针
```

因为在声明语句中指针的类型实际上被用于指定它所指向对象的类型，所以二者必须匹配。如果指针指向了一个其他类型的对象，对该对象的操作将发生错误。

指针值

指针的值（即地址）应属下列 4 种状态之一：

1. 指向一个对象。
2. 指向紧邻对象所占空间的下一个位置。
3. 空指针，意味着指针没有指向任何对象。
4. 无效指针，也就是上述情况之外的其他值。



试图拷贝或以其他方式访问无效指针的值都将引发错误。编译器并不负责检查此类错误，

53 ◀ 这一点和试图使用未经初始化的变量是一样的。访问无效指针的后果无法预计，因此程序员必须清楚任意给定的指针是否有效。

尽管第2种和第3种形式的指针是有效的，但其使用同样受到限制。显然这些指针没有指向任何具体对象，所以试图访问此类指针（假定的）对象的行为不被允许。如果这样做了，后果也无法预计。

利用指针访问对象

如果指针指向了一个对象，则允许使用解引用符（操作符*）来访问该对象：

```
int ival = 42;
int *p = &ival; // p存放着变量 ival 的地址，或者说 p 是指向变量 ival 的指针
cout << *p; // 由符号*得到指针 p 所指的对象，输出 42
```

对指针解引用会得出所指的对象，因此如果给解引用的结果赋值，实际上也就是给指针所指的对象赋值：

```
*p = 0; // 由符号*得到指针 p 所指的对象，即可经由 p 为变量 ival 赋值
cout << *p; // 输出 0
```

如上述程序所示，为*p赋值实际上是为p所指的对象赋值。



解引用操作仅适用于那些确实指向了某个对象的有效指针。

关键概念：某些符号有多重含义

像&和*这样的符号，既能用作表达式里的运算符，也能作为声明的一部分出现，符号的上下文决定了符号的意义：

```
int i = 42;
int &r = i; // &紧随类型名出现，因此是声明的一部分，r 是一个引用
int *p; // *紧随类型名出现，因此是声明的一部分，p 是一个指针
p = &i; // &出现在表达式中，是一个取地址符
*p = i; // *出现在表达式中，是一个解引用符
int &r2 = *p; // &是声明的一部分，*是一个解引用符
```

在声明语句中，&和*用于组成复合类型；在表达式中，它们的角色又转变成运算符。在不同场景下出现的虽然是同一个符号，但是由于含义截然不同，所以我们完全可以把它当作不同的符号来看待。

空指针

空指针（null pointer）不指向任何对象，在试图使用一个指针之前代码可以首先检查它是否为空。以下列出几个生成空指针的方法：

54 ◀

```
int *p1 = nullptr; // 等价于 int *p1 = 0;
int *p2 = 0; // 直接将 p2 初始化为字面常量 0
// 需要首先#include cstdlib
int *p3 = NULL; // 等价于 int *p3 = 0;
```

C++ 11 得到空指针最直接的办法就是用字面值 **nullptr** 来初始化指针，这也是 C++11 新标准刚引入的一种方法。**nullptr** 是一种特殊类型的字面值，它可以被转换成（参见 2.1.2 节，

第 32 页) 任意其他的指针类型。另一种办法就如对 p2 的定义一样, 也可以通过将指针初始化为字面值 0 来生成空指针。

过去的程序还会用到一个名为 NULL 的预处理变量 (preprocessor variable) 来给指针赋值, 这个变量在头文件 `cstdlib` 中定义, 它的值就是 0。

2.6.3 节 (第 68 页) 将稍微介绍一点关于预处理器的知识, 现在只要知道预处理器是运行于编译过程之前的一段程序就可以了。预处理变量不属于命名空间 `std`, 它由预处理器负责管理, 因此我们可以直接使用预处理变量而无须在前面加上 `std::`。

当用到一个预处理变量时, 预处理器会自动地将它替换为实际值, 因此用 NULL 初始化指针和用 0 初始化指针是一样的。在新标准下, 现在的 C++ 程序最好使用 `nullptr`, 同时尽量避免使用 NULL。

把 int 变量直接赋给指针是错误的操作, 即使 int 变量的值恰好等于 0 也不行。

```
int zero = 0;  
pi = zero;           // 错误: 不能把 int 变量直接赋给指针
```

建议: 初始化所有指针

使用未经初始化的指针是引发运行时错误的一大原因。

和其他变量一样, 访问未经初始化的指针所引发的后果也是无法预计的。通常这一行为将造成程序崩溃, 而且一旦崩溃, 要想定位到出错位置将是特别棘手的问题。

在大多数编译器环境下, 如果使用了未经初始化的指针, 则该指针所占内存空间的当前内容将被看作一个地址值。访问该指针, 相当于去访问一个本不存在的位置上的本不存在的对象。糟糕的是, 如果指针所占内存空间中恰好有内容, 而这些内容又被当作了某个地址, 我们就很难分清它到底是合法的还是非法的了。

因此建议初始化所有的指针, 并且在可能的情况下, 尽量等定义了对象之后再定义指向它的指针。如果实在不清楚指针应该指向何处, 就把它初始化为 `nullptr` 或者 0, 这样程序就能检测并知道它没有指向任何具体的对象了。

赋值和指针

指针和引用都能提供对其他对象的间接访问, 然而在具体实现细节上二者有很大不同, 其中最重要的一点就是引用本身并非一个对象。一旦定义了引用, 就无法令其再绑定到另外的对象, 之后每次使用这个引用都是访问它最初绑定的那个对象。

指针和它存放的地址之间就没有这种限制了。和其他任何变量 (只要不是引用) 一样, 给指针赋值就是令它存放一个新的地址, 从而指向一个新的对象:

```
int i = 42;  
int *pi = 0;           // pi 被初始化, 但没有指向任何对象  
int *pi2 = &i;         // pi2 被初始化, 存有 i 的地址  
int *pi3;             // 如果 pi3 定义于块内, 则 pi3 的值是无法确定的  
  
pi3 = pi2;            // pi3 和 pi2 指向同一个对象 i  
pi2 = 0;              // 现在 pi2 不指向任何对象了
```

有时候要想搞清楚一条赋值语句到底是改变了指针的值还是改变了指针所指对象的值不太容易, 最好的办法就是记住赋值永远改变的是等号左侧的对象。当写出如下语句时,

```
pi = &ival;           // pi 的值被改变, 现在 pi 指向了 ival
```

意思是为 `pi` 赋一个新的值，也就是改变了那个存放在 `pi` 内的地址值。相反的，如果写出如下语句，

```
*pi = 0; // ival 的值被改变，指针 pi 并没有改变
```

则 `*pi`（也就是指针 `pi` 指向的那个对象）发生改变。

其他指针操作

只要指针拥有一个合法值，就能将它用在条件表达式中。和采用算术值作为条件（参见 2.1.2 节，第 32 页）遵循的规则类似，如果指针的值是 0，条件取 `false`：

```
int ival = 1024;
int *pi = 0; // pi 合法，是一个空指针
int *pi2 = &ival; // pi2 是一个合法的指针，存放着 ival 的地址
if (pi) // pi 的值是 0，因此条件的值是 false
    ...
if (pi2) // pi2 指向 ival，因此它的值不是 0，条件的值是 true
    ...
// ...
```

任何非 0 指针对应的条件值都是 `true`。

对于两个类型相同的合法指针，可以用相等操作符 (`==`) 或不相等操作符 (`!=`) 来比较它们，比较的结果是布尔类型。如果两个指针存放的地址值相同，则它们相等；反之它们不相等。这里两个指针存放的地址值相同（两个指针相等）有三种可能：它们都为空、都指向同一个对象，或者都指向了同一个对象的下一地址。需要注意的是，一个指针指向某对象，同时另一个指针指向另外对象的下一地址，此时也有可能出现这两个指针值相同的情况，即指针相等。

因为上述操作要用到指针的值，所以不论是作为条件出现还是参与比较运算，都必须使用合法指针，使用非法指针作为条件或进行比较都会引发不可预计的后果。

3.5.3 节（第 105 页）将介绍更多关于指针的操作。

56 void* 指针

`void*` 是一种特殊的指针类型，可用于存放任意对象的地址。一个 `void*` 指针存放着一个地址，这一点和其他指针类似。不同的是，我们对该地址中到底是个什么类型的对象并不了解：

```
double obj = 3.14, *pd = &obj; // 正确：void*能存放任意类型对象的地址
void *pv = &obj; // obj 可以是任意类型的对象
pv = pd; // pv 可以存放任意类型的指针
```

利用 `void*` 指针能做的事情比较有限：拿它和别的指针比较、作为函数的输入或输出，或者赋给另外一个 `void*` 指针。不能直接操作 `void*` 指针所指的对象，因为我们并不知道这个对象到底是什么类型，也就无法确定能在这个对象上做哪些操作。

概括说来，以 `void*` 的视角来看内存空间也就仅仅是内存空间，没办法访问内存空间中所存的对象，关于这点将在 19.1.1 节（第 726 页）有更详细的介绍，4.11.3 节（第 144 页）将讲述获取 `void*` 指针所存地址的方法。

2.3.2 节练习

练习 2.18: 编写代码分别更改指针的值以及指针所指对象的值。

练习 2.19: 说明指针和引用的主要区别。

练习 2.20: 请叙述下面这段代码的作用。

```
int i = 42;
int *p1 = &i;
*p1 = *p1 * *p1;
```

练习 2.21: 请解释下述定义。在这些定义中有非法的吗？如果有，为什么？

```
int i = 0;
(a) double* dp = &i; (b) int *ip = i; (c) int *p = &i;
```

练习 2.22: 假设 p 是一个 int 型指针，请说明下述代码的含义。

```
if (p) // ...
if (*p) // ...
```

练习 2.23: 给定指针 p，你能知道它是否指向了一个合法的对象吗？如果能，叙述判断的思路；如果不能，也请说明原因。

练习 2.24: 在下面这段代码中为什么 p 合法而 lp 非法？

```
int i = 42;           void *p = &i;           long *lp = &i;
```

2.3.3 理解复合类型的声明

如前所述，变量的定义包括一个基本数据类型（base type）和一组声明符。在同一条定义语句中，虽然基本数据类型只有一个，但是声明符的形式却可以不同。也就是说，一条定义语句可能定义出不同类型的变量：

```
// i 是一个 int 型的数，p 是一个 int 型指针，r 是一个 int 型引用
int i = 1024, *p = &i, &r = i;
```



很多程序员容易迷惑于基本数据类型和类型修饰符的关系，其实后者不过是声明符的一部分罢了。

定义多个变量

经常有一种观点会误以为，在定义语句中，类型修饰符（*或&）作用于本次定义的全部变量。造成这种错误看法的原因有很多，其中之一是我们可以把空格写在类型修饰符和变量名中间：

```
int* p;           // 合法但是容易产生误导
```

我们说这种写法可能产生误导是因为 int* 放在一起好像是这条语句中所有变量共同的类型一样。其实恰恰相反，基本数据类型是 int 而非 int*。* 仅仅是修饰了 p 而已，对该声明语句中的其他变量，它并不产生任何作用：

```
int* p1, p2;     // p1 是指向 int 的指针，p2 是 int
```

涉及指针或引用的声明，一般有两种写法。第一种把修饰符和变量标识符写在一起：

```
int *p1, *p2; // p1 和 p2 都是指向 int 的指针
```

这种形式着重强调变量具有的复合类型。第二种把修饰符和类型名写在一起，并且每条语句只定义一个变量：

```
int* p1; // p1 是指向 int 的指针
int* p2; // p2 是指向 int 的指针
```

这种形式着重强调本次声明定义了一种复合类型。



上述两种定义指针或引用的不同方法没有孰对孰错之分，关键是选择并坚持其中的一种写法，不要总是变来变去。

本书采用第一种写法，将*（或是&）与变量名连在一起。

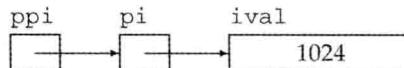
指向指针的指针

一般来说，声明符中修饰符的个数并没有限制。当有多个修饰符连写在一起时，按照其逻辑关系详加解释即可。以指针为例，指针是内存中的对象，像其他对象一样也有自己的地址，因此允许把指针的地址再存放到另一个指针当中。

通过*的个数可以区分指针的级别。也就是说，**表示指向指针的指针，***表示指向指针的指针的指针，以此类推：

```
int ival = 1024;
int *pi = &ival; // pi 指向一个 int 型的数
int **ppi = &pi; // ppi 指向一个 int 型的指针
```

此处 pi 是指向 int 型数的指针，而 ppi 是指向 int 型指针的指针，下图描述了它们之间的关系。



解引用 int 型指针会得到一个 int 型的数，同样，解引用指向指针的指针会得到一个指针。此时为了访问最原始的那个对象，需要对指针的指针做两次解引用：

```
cout << "The value of ival\n"
<< "direct value: " << ival << "\n"
<< "indirect value: " << *pi << "\n"
<< "doubly indirect value: " << **ppi
<< endl;
```

该程序使用三种不同的方式输出了变量 ival 的值：第一种直接输出；第二种通过 int 型指针 pi 输出；第三种两次解引用 ppi，取得 ival 的值。

指向指针的引用

引用本身不是一个对象，因此不能定义指向引用的指针。但指针是对象，所以存在对指针的引用：

```
int i = 42;
int *p; // p 是一个 int 型指针
int *&r = p; // r 是一个对指针 p 的引用

r = &i; // r 引用了一个指针，因此给 r 赋值&i 就是令 p 指向 i
*r = 0; // 解引用 r 得到 i，也就是 p 指向的对象，将 i 的值改为 0
```

要理解 `r` 的类型到底是什么，最简单的办法是从右向左阅读 `r` 的定义。离变量名最近的符号（此例中是`&r` 的符号`&`）对变量的类型有最直接的影响，因此 `r` 是一个引用。声明符的其余部分用以确定 `r` 引用的类型是什么，此例中的符号`*`说明 `r` 引用的是一个指针。最后，声明的基本数据类型部分指出 `r` 引用的是一个 `int` 指针。



面对一条比较复杂的指针或引用的声明语句时，从右向左阅读有助于弄清楚它的真实含义。

2.3.3 节练习

59

练习 2.25：说明下列变量的类型和值。

(a) `int* ip, i, &r = i;` (b) `int i, *ip = 0;` (c) `int* ip, ip2;`

2.4 const 限定符



有时我们希望定义这样一种变量，它的值不能被改变。例如，用一个变量来表示缓冲区的大小。使用变量的好处是当我们觉得缓冲区大小不再合适时，很容易对其进行调整。另一方面，也应随时警惕防止程序一不小心改变了这个值。为了满足这一要求，可以用关键字 `const` 对变量的类型加以限定：

```
const int bufSize = 512;           // 输入缓冲区大小
```

这样就把 `bufSize` 定义成了一个常量。任何试图为 `bufSize` 赋值的行为都将引发错误：

```
bufSize = 512;                  // 错误：试图向 const 对象写值
```

因为 `const` 对象一旦创建后其值就不能再改变，所以 `const` 对象必须初始化。一如既往，初始值可以是任意复杂的表达式：

```
const int i = get_size();         // 正确：运行时初始化
const int j = 42;                // 正确：编译时初始化
const int k;                     // 错误：k 是一个未经初始化的常量
```

初始化和 `const`

正如之前反复提到的，对象的类型决定了其上的操作。与非 `const` 类型所能参与的操作相比，`const` 类型的对象能完成其中大部分，但也不是所有的操作都适合。主要的限制就是只能在 `const` 类型的对象上执行不改变其内容的操作。例如，`const int` 和普通的 `int` 一样都能参与算术运算，也都能转换成一个布尔值，等等。

在不改变 `const` 对象的操作中还有一种是初始化，如果利用一个对象去初始化另外一个对象，则它们是不是 `const` 都无关紧要：

```
int i = 42;
const int ci = i;                // 正确：i 的值被拷贝给了 ci
int j = ci;                     // 正确：ci 的值被拷贝给了 j
```

尽管 `ci` 是整型常量，但无论如何 `ci` 中的值还是一个整型数。`ci` 的常量特征仅仅在执行改变 `ci` 的操作时才会发挥作用。当用 `ci` 去初始化 `j` 时，根本无须在意 `ci` 是不是一个常量。拷贝一个对象的值并不会改变它，一旦拷贝完成，新的对象就和原来的对象没什么关系了。

60 ➤ 默认状态下，const 对象仅在文件内有效

当以编译时初始化的方式定义一个 const 对象时，就如对 bufSize 的定义一样：

```
const int bufSize = 512; // 输入缓冲区大小
```

编译器将在编译过程中把用到该变量的地方都替换成对应的值。也就是说，编译器会找到代码中所有用到 bufSize 的地方，然后用 512 替换。

为了执行上述替换，编译器必须知道变量的初始值。如果程序包含多个文件，则每个用了 const 对象的文件都必须得能访问到它的初始值才行。要做到这一点，就必须在每一个用到变量的文件中都有对它的定义（参见 2.2.2 节，第 41 页）。为了支持这一用法，同时避免对同一变量的重复定义，默认情况下，const 对象被设定为仅在文件内有效。当多个文件中出现了同名的 const 变量时，其实等同于在不同文件中分别定义了独立的变量。

某些时候有这样一种 const 变量，它的初始值不是一个常量表达式，但又确实有必要在文件间共享。这种情况下，我们不希望编译器为每个文件分别生成独立的变量。相反，我们想让这类 const 对象像其他（非常量）对象一样工作，也就是说，只在一个文件中定义 const，而在其他多个文件中声明并使用它。

解决的办法是，对于 const 变量不管是声明还是定义都添加 extern 关键字，这样只需定义一次就可以了：

```
// file_1.cc 定义并初始化了一个常量，该常量能被其他文件访问
extern const int bufSize = fcn();
// file_1.h 头文件
extern const int bufSize; // 与 file_1.cc 中定义的 bufSize 是同一个
```

如上述程序所示，file_1.cc 定义并初始化了 bufSize。因为这条语句包含了初始值，所以它（显然）是一次定义。然而，因为 bufSize 是一个常量，必须用 extern 加以限定使其被其他文件使用。

file_1.h 头文件中的声明也由 extern 做了限定，其作用是指明 bufSize 并非本文件所独有，它的定义将在别处出现。



i 如果想在多个文件之间共享 const 对象，必须在变量的定义之前添加 extern 关键字。

2.4 节练习

练习 2.26：下面哪些句子是合法的？如果有不合法的句子，请说明为什么？

- | | |
|-------------------------|------------------|
| (a) const int buf; | (b) int cnt = 0; |
| (c) const int sz = cnt; | (d) ++cnt; ++sz; |



2.4.1 const 的引用

可以把引用绑定到 const 对象上，就像绑定到其他对象上一样，我们称之为对常量的引用（reference to const）。与普通引用不同的是，对常量的引用不能被用作修改它所绑定的对象：

```
const int ci = 1024;
const int &r1 = ci; // 正确：引用及其对应的对象都是常量
```

```
r1 = 42;           // 错误: r1 是对常量的引用
int &r2 = ci;      // 错误: 试图让一个非常量引用指向一个常量对象
```

因为不允许直接为 `ci` 赋值，当然也就不能通过引用去改变 `ci`。因此，对 `r2` 的初始化是错误的。假设该初始化合法，则可以通过 `r2` 来改变它引用对象的值，这显然是不正确的。

术语：常量引用是对 `const` 的引用

C++程序员们经常把词组“对 `const` 的引用”简称为“常量引用”，这一简称还是挺靠谱的，不过前提是你得时刻记得这就是个简称而已。

严格来说，并不存在常量引用。因为引用不是一个对象，所以我们没法让引用本身恒定不变。事实上，由于 C++语言并不允许随意改变引用所绑定的对象，所以从这层意义上理解所有的引用都算是常量。引用的对象是常量还是非常量可以决定其所能参与的操作，却无论如何都不会影响到引用和对象的绑定关系本身。

初始化和对 `const` 的引用

2.3.1 节（第 46 页）提到，引用的类型必须与其所引用对象的类型一致，但是有两个例外。第一种例外情况就是在初始化常量引用时允许用任意表达式作为初始值，只要该表达式的结果能转换成（参见 2.1.2 节，第 32 页）引用的类型即可。尤其，允许为一个常量引用绑定非常量的对象、字面值，甚至是个一般表达式：

```
int i = 42; .
const int &r1 = i;      // 允许将 const int& 绑定到一个普通 int 对象上
const int &r2 = 42;      // 正确: r1 是一个常量引用
const int &r3 = r1 * 2;  // 正确: r3 是一个常量引用
int &r4 = r1 * 2;       // 错误: r4 是一个普通的非常量引用
```

要想理解这种例外情况的原因，最简单的办法是弄清楚当一个常量引用被绑定到另外一种类型上时到底发生了什么：

```
double dval = 3.14;
const int &ri = dval;
```

此处 `ri` 引用了一个 `int` 型的数。对 `ri` 的操作应该是整数运算，但 `dval` 却是一个双精度浮点数而非整数。因此为了确保让 `ri` 绑定一个整数，编译器把上述代码变成了如下形式：

```
const int temp = dval;    // 由双精度浮点数生成一个临时的整型常量
const int &ri = temp;     // 让 ri 绑定这个临时量
```

62

在这种情况下，`ri` 绑定了一个临时量（temporary）对象。所谓临时量对象就是当编译器需要一个空间来暂存表达式的求值结果时临时创建的一个未命名的对象。C++程序员们常常把临时量对象简称为临时量。

接下来探讨当 `ri` 不是常量时，如果执行了类似于上面的初始化过程将带来什么样的后果。如果 `ri` 不是常量，就允许对 `ri` 赋值，这样就会改变 `ri` 所引用对象的值。注意，此时绑定的对象是一个临时量而非 `dval`。程序员既然让 `ri` 引用 `dval`，就肯定想通过 `ri` 改变 `dval` 的值，否则为什么要给 `ri` 赋值呢？如此看来，既然大家基本上不会想着把引用绑定到临时量上，C++语言也就把这种行为归为非法。

对 const 的引用可能引用一个并非 const 的对象

必须认识到，常量引用仅对引用可参与的操作做出了限定，对于引用的对象本身是不是一个常量未作限定。因为对象也可能是个非常量，所以允许通过其他途径改变它的值：

```
int i = 42;
int &r1 = i;                      // 引用 r1 绑定对象 i
const int &r2 = i;                // r2 也绑定对象 i，但是不允许通过 r2 修改 i 的值
r1 = 0;                          // r1 并非常量，i 的值修改为 0
r2 = 0;                          // 错误：r2 是一个常量引用
```

r2 绑定（非常量）整数 i 是合法的行为。然而，不允许通过 r2 修改 i 的值。尽管如此，i 的值仍然允许通过其他途径修改，既可以给 i 赋值，也可以通过像 r1 一样绑定到 i 的其他引用来修改。



2.4.2 指针和 const

与引用一样，也可以令指针指向常量或非常量。类似于常量引用（参见 2.4.1 节，第 54 页），指向常量的指针（pointer to const）不能用于改变其所指对象的值。要想存放常量对象的地址，只能使用指向常量的指针：

```
const double pi = 3.14;           // pi 是个常量，它的值不能改变
double *ptr = &pi;               // 错误：ptr 是一个普通指针
const double *cptr = &pi;         // 正确：cptr 可以指向一个双精度常量
*cptr = 42;                      // 错误：不能给*cptr 赋值
```

2.3.2 节（第 47 页）提到，指针的类型必须与其所指对象的类型一致，但是有两个例外。第一种例外情况是允许令一个指向常量的指针指向一个非常量对象：

```
double dval = 3.14;              // dval 是一个双精度浮点数，它的值可以改变
cptr = &dval;                   // 正确：但是不能通过 cptr 改变 dval 的值
```

63

和常量引用一样，指向常量的指针也没有规定其所指的对象必须是一个常量。所谓指向常量的指针仅仅要求不能通过该指针改变对象的值，而没有规定那个对象的值不能通过其他途径改变。



试试这样想吧： 所谓指向常量的指针或引用，不过是指针或引用“自以为是”罢了，它们觉得自己指向了常量，所以自觉地不去改变所指对象的值。

const 指针

指针是对象而引用不是，因此就像其他对象类型一样，允许把指针本身定为常量。常量指针（const pointer）必须初始化，而且一旦初始化完成，则它的值（也就是存放在指针中的那个地址）就不能再改变了。把*放在 const 关键字之前用以说明指针是一个常量，这样的书写形式隐含着一层意味，即不变的是指针本身的值而非指向的那个值：

```
int errNumb = 0;
int *const curErr = &errNumb;    // curErr 将一直指向 errNumb
const double pi = 3.14159;
const double *const pip = &pi;    // pip 是一个指向常量对象的常量指针
```

如同 2.3.3 节（第 52 页）所讲的，要想弄清楚这些声明的含义最行之有效的办法是从右向左阅读。此例中，离 curErr 最近的符号是 const，意味着 curErr 本身是一个常量对象，对象的类型由声明符的其余部分确定。声明符中的下一个符号是*，意思是 curErr

是一个常量指针。最后，该声明语句的基本数据类型部分确定了常量指针指向的是一个 int 对象。与之相似，我们也能推断出，`pip` 是一个常量指针，它指向的对象是一个双精度浮点型常量。

指针本身是一个常量并不意味着不能通过指针修改其所指对象的值，能否这样做完全依赖于所指对象的类型。例如，`pip` 是一个指向常量的常量指针，则不论是 `pip` 所指的对象值还是 `pip` 自己存储的那个地址都不能改变。相反的，`curErr` 指向的是一个一般的非常量整数，那么就完全可以用 `curErr` 去修改 `errNumb` 的值：

```
*pip = 2.72;           // 错误：pip 是一个指向常量的指针
                      // 如果 curErr 所指的对象（也就是 errNumb）的值不为 0
if (*curErr) {
    errorHandler();
*curErr = 0;          // 正确：把 curErr 所指的对象的值重置
}
```

2.4.2 节练习

练习 2.27：下面的哪些初始化是合法的？请说明原因。

- (a) `int i = -1, &r = 0;`
- (b) `int *const p2 = &i2;`
- (c) `const int i = -1, &r = 0;`
- (d) `const int *const p3 = &i2;`
- (e) `const int *p1 = &i2;`
- (f) `const int &const r2;`
- (g) `const int i2 = i, &r = i;`

练习 2.28：说明下面的这些定义是什么意思，挑出其中不合法的。

- (a) `int i, *const cp;`
- (b) `int *p1, *const p2;`
- (c) `const int ic, &r = ic;`
- (d) `const int *const p3;`
- (e) `const int *p;`

练习 2.29：假设已有上一个练习中定义的那些变量，则下面的哪些语句是合法的？请说明原因。

- (a) `i = ic;`
- (b) `p1 = p3;`
- (c) `p1 = ⁣`
- (d) `p3 = ⁣`
- (e) `p2 = p1;`
- (f) `ic = *p3;`

2.4.3 顶层 const



如前所述，指针本身是一个对象，它又可以指向另外一个对象。因此，指针本身是不是常量以及指针所指的是不是一个常量就是两个相互独立的问题。用名词**顶层 const** (top-level const) 表示指针本身是个常量，而用名词**底层 const** (low-level const) 表示指针所指的对象是一个常量。

< 64

更一般的，顶层 `const` 可以表示任意的对象是常量，这一点对任何数据类型都适用，如算术类型、类、指针等。底层 `const` 则与指针和引用等复合类型的基本类型部分有关。比较特殊的是，指针类型既可以是顶层 `const` 也可以是底层 `const`，这一点和其他类型相比区别明显：

```
int i = 0;
int *const p1 = &i;           // 不能改变 p1 的值，这是一个顶层 const
const int ci = 42;           // 不能改变 ci 的值，这是一个顶层 const
const int *p2 = &ci;          // 允许改变 p2 的值，这是一个底层 const
```

```
const int *const p3 = p2; // 靠右的 const 是顶层 const, 靠左的是底层 const
const int &r = ci;           // 用于声明引用的 const 都是底层 const
```

 当执行对象的拷贝操作时, 常量是顶层 const 还是底层 const 区别明显。其中, 顶层 const 不受什么影响:

```
i = ci;           // 正确: 拷贝 ci 的值, ci 是一个顶层 const, 对此操作无影响
p2 = p3;           // 正确: p2 和 p3 指向的对象类型相同, p3 顶层 const 的部分不影响
```

执行拷贝操作并不会改变被拷贝对象的值, 因此, 拷入和拷出的对象是否是常量都没什么影响。

另一方面, 底层 const 的限制却不能忽视。当执行对象的拷贝操作时, 拷入和拷出的对象必须具有相同的底层 const 资格, 或者两个对象的数据类型必须能够转换。一般来说, 非常量可以转换成常量, 反之则不行:

65 >	int *p = p3; // 错误: p3 包含底层 const 的定义, 而 p 没有
	p2 = p3; // 正确: p2 和 p3 都是底层 const
	p2 = &i; // 正确: int* 能转换成 const int*
	int &r = ci; // 错误: 普通的 int& 不能绑定到 int 常量上
	const int &r2 = i; // 正确: const int& 可以绑定到一个普通 int 上

p3 既是顶层 const 也是底层 const, 拷贝 p3 时可以不在乎它是一个顶层 const, 但是必须清楚它指向的对象得是一个常量。因此, 不能用 p3 去初始化 p, 因为 p 指向的是一个普通的(非常量)整数。另一方面, p3 的值可以赋给 p2, 是因为这两个指针都是底层 const, 尽管 p3 同时也是一个常量指针(顶层 const), 仅就这次赋值而言不会有什么影响。

2.4.3 节练习

练习 2.30: 对于下面的这些语句, 请说明对象被声明成了顶层 const 还是底层 const?

```
const int v2 = 0;      int v1 = v2;
int *p1 = &v1, &r1 = v1;
const int *p2 = &v2, *const p3 = &i, &r2 = v2;
```

练习 2.31: 假设已有上一个练习中所做的那些声明, 则下面的哪些语句是合法的? 请说明顶层 const 和底层 const 在每个例子中有何体现。

```
r1 = v2;
p1 = p2; p2 = p1;
p1 = p3; p2 = p3;
```



2.4.4 constexpr 和常量表达式

常量表达式(const expression)是指值不会改变并且在编译过程就能得到计算结果的表达式。显然, 字面值属于常量表达式, 用常量表达式初始化的 const 对象也是常量表达式。后面将会提到, C++语言中有几种情况下是要用到常量表达式的。

一个对象(或表达式)是不是常量表达式由它的数据类型和初始值共同决定, 例如:

```
const int max_files = 20;           // max_files 是常量表达式
const int limit = max_files + 1;     // limit 是常量表达式
int staff_size = 27;                // staff_size 不是常量表达式
```

```
const int sz = get_size();           // sz 不是常量表达式
```

尽管 `staff_size` 的初始值是个字面值常量，但由于它的数据类型只是一个普通 `int` 而非 `const int`，所以它不属于常量表达式。另一方面，尽管 `sz` 本身是一个常量，但它具体值直到运行时才能获取到，所以也不是常量表达式。

constexpr 变量

在一个复杂系统中，很难（几乎肯定不能）分辨一个初始值到底是不是常量表达式。66
当然可以定义一个 `const` 变量并把它的初始值设为我们认为的某个常量表达式，但在实际使用时，尽管要求如此却常常发现初始值并非常量表达式的情况。可以说，在此种情况下，对象的定义和使用根本就是两回事儿。

C++11 新标准规定，允许将变量声明为 `constexpr` 类型以便由编译器来验证变量的值是否是一个常量表达式。声明为 `constexpr` 的变量一定是一个常量，而且必须用常量表达式初始化：C++
11

```
constexpr int mf = 20;           // 20 是常量表达式
constexpr int limit = mf + 1;    // mf + 1 是常量表达式
constexpr int sz = size();      // 只有当 size 是一个 constexpr 函数时
                                // 才是一条正确的声明语句
```

尽管不能使用普通函数作为 `constexpr` 变量的初始值，但是正如 6.5.2 节（第 214 页）将要介绍的，新标准允许定义一种特殊的 `constexpr` 函数。这种函数应该足够简单以使得编译时就可以计算其结果，这样就能用 `constexpr` 函数去初始化 `constexpr` 变量了。



一般来说，如果你认定变量是一个常量表达式，那就把它声明成 `constexpr` 类型。

字面值类型

常量表达式的值需要在编译时就得到计算，因此对声明 `constexpr` 时用到的类型必须有所限制。因为这些类型一般比较简单，值也显而易见、容易得到，就把它们称为“字面值类型”（literal type）。

到目前为止接触过的数据类型中，算术类型、引用和指针都属于字面值类型。自定义类 `Sales_item`、`IO` 库、`string` 类型则不属于字面值类型，也就不能被定义成 `constexpr`。其他一些字面值类型将在 7.5.6 节（第 267 页）和 19.3 节（第 736 页）介绍。

尽管指针和引用都能定义成 `constexpr`，但它们的初始值却受到严格限制。一个 `constexpr` 指针的初始值必须是 `nullptr` 或者 0，或者是存储于某个固定地址中的对象。

6.1.1 节（第 184 页）将要提到，函数体内定义的变量一般来说并非存放在固定地址中，因此 `constexpr` 指针不能指向这样的变量。相反的，定义于所有函数体之外的对象其地址固定不变，能用来初始化 `constexpr` 指针。同样是在 6.1.1 节（第 185 页）中还将提到，允许函数定义一类有效范围超出函数本身的变量，这类变量和定义在函数体之外的变量一样也有固定地址。因此，`constexpr` 引用能绑定到这样的变量上，`constexpr` 指针也能指向这样的变量。

指针和 `constexpr`

必须明确一点，在 `constexpr` 声明中如果定义了一个指针，限定符 `constexpr` 仅

对指针有效，与指针所指的对像无关：

```
const int *p = nullptr; // p 是一个指向整型常量的指针
constexpr int *q = nullptr; // q 是一个指向整数的常量指针
```

p 和 q 的类型相差甚远，p 是一个指向常量的指针，而 q 是一个常量指针，其中的关键在于 `constexpr` 把它所定义的对象置为了顶层 `const`（参见 2.4.3 节，第 57 页）。

与其他常量指针类似，`constexpr` 指针既可以指向常量也可以指向一个非常量：

```
constexpr int *np = nullptr; // np 是一个指向整数的常量指针，其值为空
int j = 0;
constexpr int i = 42; // i 的类型是整型常量
// i 和 j 都必须定义在函数体之外
constexpr const int *p = &i; // p 是常量指针，指向整型常量 i
constexpr int *p1 = &j; // p1 是常量指针，指向整数 j
```

2.4.4 节练习

练习 2.32：下面的代码是否合法？如果非法，请设法将其修改正确。

```
int null = 0, *p = null;
```

2.5 处理类型

随着程序越来越复杂，程序中用到的类型也越来越复杂，这种复杂性体现在两个方面。一是一些类型难于“拼写”，它们的名字既难记又容易写错，还无法明确体现其真实目的和含义。二是有时候根本搞不清到底需要的类型是什么，程序员不得不回过头去从程序的上下文中寻求帮助。

2.5.1 类型别名

类型别名（type alias）是一个名字，它是某种类型的同义词。使用类型别名有很多好处，它让复杂的类型名字变得简单明了、易于理解和使用，还有助于程序员清楚地知道使用该类型的真实目的。

有两种方法可用于定义类型别名。传统的方法是使用关键字 `typedef`：

```
typedef double wages; // wages 是 double 的同义词
typedef wages base, *p; // base 是 double 的同义词，p 是 double* 的同义词
```

68 其中，关键字 `typedef` 作为声明语句中的基本数据类型（参见 2.3 节，第 45 页）的一部分出现。含有 `typedef` 的声明语句定义的不再是变量而是类型别名。和以前的声明语句一样，这里的声明符也可以包含类型修饰，从而也能由基本数据类型构造出复合类型来。

新标准规定了一种新的方法，使用**别名声明**（alias declaration）来定义类型的别名：

```
using SI = Sales_item; // SI 是 Sales_item 的同义词
```

这种方法用关键字 `using` 作为别名声明的开始，其后紧跟别名和等号，其作用是把等号左侧的名字规定成等号右侧类型的别名。

类型别名和类型的名字等价，只要是类型的名字能出现的地方，就能使用类型别名：

```
wages hourly, weekly; // 等价于 double hourly, weekly;
```

```
SI item; // 等价于 Sales_item item
```

指针、常量和类型别名



如果某个类型别名指代的是复合类型或常量，那么把它用到声明语句里就会产生意想不到的后果。例如下面的声明语句用到了类型 `pstring`，它实际上是类型 `char*` 的别名：

```
typedef char *pstring;
const pstring cstr = 0; // cstr 是指向 char 的常量指针
const pstring *ps; // ps 是一个指针，它的对象是指向 char 的常量指针
```

上述两条声明语句的基本数据类型都是 `const pstring`，和过去一样，`const` 是对给定类型的修饰。`pstring` 实际上是指向 `char` 的指针，因此，`const pstring` 就是指向 `char` 的常量指针，而非指向常量字符的指针。

遇到一条使用了类型别名的声明语句时，人们往往会错误地尝试把类型别名替换成它本来的样子，以理解该语句的含义：

```
const char *cstr = 0; // 是对 const pstring cstr 的错误理解
```

再强调一遍：这种理解是错误的。声明语句中用到 `pstring` 时，其基本数据类型是指针。可是用 `char*` 重写了声明语句后，数据类型就变成了 `char`，`*` 成为了声明符的一部分。这样改写的结果是，`const char` 成了基本数据类型。前后两种声明含义截然不同，前者声明了一个指向 `char` 的常量指针，改写后的形式则声明了一个指向 `const char` 的指针。

2.5.2 auto 类型说明符



编程时常常需要把表达式的值赋给变量，这就要求在声明变量的时候清楚地知道表达式的类型。然而要做到这一点并非那么容易，有时甚至根本做不到。为了解决这个问题，C++11 新标准引入了 `auto` 类型说明符，用它就能让编译器替我们去分析表达式所属的类型。和原来那些只对应一种特定类型的说明符（比如 `double`）不同，`auto` 让编译器通过初始值来推算变量的类型。显然，`auto` 定义的变量必须有初始值：

```
// 由 val1 和 val2 相加的结果可以推断出 item 的类型
auto item = val1 + val2; // item 初始化为 val1 和 val2 相加的结果
```

此处编译器将根据 `val1` 和 `val2` 相加的结果来推断 `item` 的类型。如果 `val1` 和 `val2` 是类 `Sales_item`（参见 1.5 节，第 17 页）的对象，则 `item` 的类型就是 `Sales_item`；如果这两个变量的类型是 `double`，则 `item` 的类型就是 `double`，以此类推。

使用 `auto` 也能在一条语句中声明多个变量。因为一条声明语句只能有一个基本数据类型，所以该语句中所有变量的初始基本数据类型都必须一样：

```
auto i = 0, *p = &i; // 正确：i 是整数、p 是整型指针
auto sz = 0, pi = 3.14; // 错误：sz 和 pi 的类型不一致
```

复合类型、常量和 auto



69

编译器推断出来的 `auto` 类型有时候和初始值的类型并不完全一样，编译器会适当地改变结果类型使其更符合初始化规则。

首先，正如我们所熟知的，使用引用其实是使用引用的对象，特别是当引用被用作初始值时，真正参与初始化的其实是引用对象的值。此时编译器以引用对象的类型作为 `auto` 的类型：

```
int i = 0, &r = i;
auto a = r;           // a 是一个整数 (r 是 i 的别名, 而 i 是一个整数)
```

其次, `auto` 一般会忽略掉顶层 `const` (参见 2.4.3 节, 第 57 页), 同时底层 `const` 则会保留下来, 比如当初始值是一个指向常量的指针时:

```
const int ci = i, &cr = ci;
auto b = ci;           // b 是一个整数 (ci 的顶层 const 特性被忽略掉了)
auto c = cr;           // c 是一个整数 (cr 是 ci 的别名, ci 本身是一个顶层 const)
auto d = &i;            // d 是一个整型指针 (整数的地址就是指向整数的指针)
auto e = &ci;           // e 是一个指向整数常量的指针 (对常量对象取地址是一种底层 const)
```

如果希望推断出的 `auto` 类型是一个顶层 `const`, 需要明确指出:

```
const auto f = ci;       // ci 的推演类型是 int, f 是 const int
```

还可以将引用的类型设为 `auto`, 此时原来的初始化规则仍然适用:

```
auto &g = ci;           // g 是一个整型常量引用, 绑定到 ci
auto &h = 42;             // 错误: 不能为非常量引用绑定字面值
const auto &j = 42;        // 正确: 可以为常量引用绑定字面值
```

70 设置一个类型为 `auto` 的引用时, 初始值中的顶层常量属性仍然保留。和往常一样, 如果我们给初始值绑定一个引用, 则此时的常量就不是顶层常量了。

要在一条语句中定义多个变量, 切记, 符号`&`和`*`只从属于某个声明符, 而非基本数据类型的一部分, 因此初始值必须是同一种类型:

```
auto k = ci, &l = i;      // k 是整数, l 是整型引用
auto &m = ci, *p = &ci;    // m 是对整型常量的引用, p 是指向整型常量的指针
// 错误: i 的类型是 int 而 &ci 的类型是 const int
auto &n = i, *p2 = &ci;
```

2.5.2 节练习

练习 2.33: 利用本节定义的变量, 判断下列语句的运行结果。

```
a = 42; b = 42; c = 42;
d = 42; e = 42; g = 42;
```

练习 2.34: 基于上一个练习中的变量和语句编写一段程序, 输出赋值前后变量的内容, 你刚才的推断正确吗? 如果不对, 请反复研读本节的示例直到你明白错在何处为止。

练习 2.35: 判断下列定义推断出的类型是什么, 然后编写程序进行验证。

```
const int i = 42;
auto j = i; const auto &k = i; auto *p = &i;
const auto j2 = i, &k2 = i;
```



2.5.3 decltype 类型指示符

有时会遇到这种情况: 希望从表达式的类型推断出要定义的变量的类型, 但是不想用该表达式的值初始化变量。为了满足这一要求, C++11 新标准引入了第二种类型说明符 `decltype`, 它的作用是选择并返回操作数的数据类型。在此过程中, 编译器分析表达式并得到它的类型, 却不实际计算表达式的值:

```
decltype(f()) sum = x; // sum 的类型就是函数 f 的返回类型
```



编译器并不实际调用函数 `f`, 而是使用当调用发生时 `f` 的返回值类型作为 `sum` 的类型。换句话说, 编译器为 `sum` 指定的类型是什么呢? 就是假如 `f` 被调用的话将会返回的那个类型。

`decltype` 处理顶层 `const` 和引用的方式与 `auto` 有些许不同。如果 `decltype` 使用的表达式是一个变量, 则 `decltype` 返回该变量的类型(包括顶层 `const` 和引用在内):

```
const int ci = 0, &cj = ci;
decltype(ci) x = 0;           // x 的类型是 const int
decltype(cj) y = x;          // y 的类型是 const int&, y 绑定到变量 x
decltype(cj) z;              // 错误: z 是一个引用, 必须初始化
```

因为 `cj` 是一个引用, `decltype(cj)` 的结果就是引用类型, 因此作为引用的 `z` 必须被初始化。

需要指出的是, 引用从来都作为其所指对象的同义词出现, 只有用在 `decltype` 处是一个例外。

decltype 和引用



如果 `decltype` 使用的表达式不是一个变量, 则 `decltype` 返回表达式结果对应的类型。如 4.1.1 节(第 120 页)将要介绍的, 有些表达式将向 `decltype` 返回一个引用类型。一般来说当这种情况发生时, 意味着该表达式的结果对象能作为一条赋值语句的左值:

```
// decltype 的结果可以是引用类型
int i = 42, *p = &i, &r = i;
decltype(r + 0) b;      // 正确: 加法的结果是 int, 因此 b 是一个(未初始化的) int
decltype(*p) c;        // 错误: c 是 int&, 必须初始化
```

因为 `r` 是一个引用, 因此 `decltype(r)` 的结果是引用类型。如果想让结果类型是 `r` 所指的类型, 可以把 `r` 作为表达式的一部分, 如 `r+0`, 显然这个表达式的结果将是一个具体值而非一个引用。

另一方面, 如果表达式的内容是解引用操作, 则 `decltype` 将得到引用类型。正如我们所熟悉的那样, 解引用指针可以得到指针所指的对象, 而且还能给这个对象赋值。因此, `decltype(*p)` 的结果类型就是 `int&`, 而非 `int`。



`decltype` 和 `auto` 的另一处重要区别是, `decltype` 的结果类型与表达式形式密切相关。有一种情况需要特别注意: 对于 `decltype` 所用的表达式来说, 如果变量名加上了一对括号, 则得到的类型与不加括号时会有不同。如果 `decltype` 使用的是一个不加括号的变量, 则得到的结果就是该变量的类型; 如果给变量加上了一层或多层括号, 编译器就会把它当成是一个表达式。变量是一种可以作为赋值语句左值的特殊表达式, 所以这样的 `decltype` 就会得到引用类型:

```
// decltype 的表达式如果是加上了括号的变量, 结果将是引用
decltype((i)) d;      // 错误: d 是 int&, 必须初始化
decltype(i) e;         // 正确: e 是一个(未初始化的) int
```



切记: `decltype((variable))`(注意是双层括号)的结果永远是引用, 而 `decltype(variable)` 结果只有当 `variable` 本身就是一个引用时才是引用。

72

2.5.3 节练习

练习 2.36: 关于下面的代码，请指出每一个变量的类型以及程序结束时它们各自的值。

```
int a = 3, b = 4;
decltype(a) c = a;
decltype((b)) d = a;
++c;
++d;
```

练习 2.37: 赋值是会产生引用的一类典型表达式，引用的类型就是左值的类型。也就是说，如果 *i* 是 int，则表达式 *i=x* 的类型是 int&。根据这一特点，请指出下面的代码中每一个变量的类型和值。

```
int a = 3, b = 4;
decltype(a) c = a;
decltype(a = b) d = a;
```

练习 2.38: 说明由 decltype 指定类型和由 auto 指定类型有何区别。请举出一个例子， decltype 指定的类型与 auto 指定的类型一样；再举一个例子， decltype 指定的类型与 auto 指定的类型不一样。



2.6 自定义数据结构

从最基本的层面理解，数据结构是把一组相关的数据元素组织起来然后使用它们的策略和方法。举一个例子，我们的 Sales_item 类把书本的 ISBN 编号、售出量及销售收入等数据组织在了一起，并且提供诸如 isbn 函数、>>、<<、+、+= 等运算在内的一系列操作，Sales_item 类就是一个数据结构。

C++语言允许用户以类的形式自定义数据类型，而库类型 string、istream、ostream 等也都是以类的形式定义的，就像第 1 章的 Sales_item 类型一样。C++语言对类的支持甚多，事实上本书的第 III 部分和第 IV 部分都将大篇幅地介绍与类有关的知识。尽管 Sales_item 类非常简单，但是要想给出它的完整定义可在第 14 章介绍自定义运算符之后。



2.6.1 定义 Sales_data 类型

尽管我们还写不出完整的 Sales_item 类，但是可以尝试着把那些数据元素组织到一起形成一个简单点儿的类。初步的想法是用户能直接访问其中的数据元素，也能实现一些基本的操作。

既然我们筹划的这个数据结构不带有任何运算功能，不妨把它命名为 Sales_data 以示与 Sales_item 的区别。Sales_data 初步定义如下：

73

```
struct Sales_data {
    std::string bookNo;
    unsigned units_sold = 0;
    double revenue = 0.0;
};
```

我们的类以关键字 struct 开始，紧跟着类名和类体（其中类体部分可以为空）。类体由

花括号包围形成了一个新的作用域（参见 2.2.4 节，第 43 页）。类内部定义的名字必须唯一，但是可以与类外部定义的名字重复。

类体右侧的表示结束的花括号后必须写一个分号，这是因为类体后面可以紧跟变量名以示对该类型对象的定义，所以分号必不可少：

```
struct Sales_data { /* ... */ } accum, trans, *salesptr;  
// 与上一条语句等价，但可能更好一些  
struct Sales_data { /* ... */ };  
Sales_data accum, trans, *salesptr;
```

分号表示声明符（通常为空）的结束。一般来说，最好不要把对象的定义和类的定义放在一起。这么做无异于把两种不同实体的定义混在了一条语句里，一会儿定义类，一会儿又定义变量，显然这是一种不被建议的行为。



WARNING

很多新手程序员经常忘了在类定义的最后加上分号。

类数据成员

类体定义类的成员，我们的类只有数据成员（data member）。类的数据成员定义了类的对象的具体内容，每个对象都有自己的一份数据成员拷贝。修改一个对象的数据成员，不会影响其他 `Sales_data` 的对象。

定义数据成员的方法和定义普通变量一样：首先说明一个基本类型，随后紧跟一个或多个声明符。我们的类有 3 个数据成员：一个名为 `bookNo` 的 `string` 成员、一个名为 `units_sold` 的 `unsigned` 成员和一个名为 `revenue` 的 `double` 成员。每个 `Sales_data` 的对象都将包括这 3 个数据成员。

C++11 新标准规定，可以为数据成员提供一个类内初始值（in-class initializer）。创建对象时，类内初始值将用于初始化数据成员。没有初始值的成员将被默认初始化（参见 2.2.1 节，第 40 页）。因此当定义 `Sales_data` 的对象时，`units_sold` 和 `revenue` 都将初始化为 0，`bookNo` 将初始化为空字符串。

C++
11

对类内初始值的限制与之前（参见 2.2.1 节，第 39 页）介绍的类似：或者放在花括号里，或者放在等号右边，记住不能使用圆括号。

7.2 节（第 240 页）将要介绍，用户可以使用 C++ 语言提供的另外一个关键字 `class` 来定义自己的数据结构，到时也将说明现在我们使用 `struct` 的原因。在第 7 章学习与 `class` 有关的知识之前，建议读者继续使用 `struct` 定义自己的数据类型。

2.6.1 节练习

< 74

练习 2.39：编译下面的程序观察其运行结果，注意，如果忘记写类定义体后面的分号会发生什么情况？记录下相关信息，以后可能会有用。

```
struct Foo { /* 此处为空 */ } // 注意：没有分号  
int main()  
{  
    return 0;  
}
```

练习 2.40：根据自己的理解写出 `Sales_data` 类，最好与书中的例子有所区别。



2.6.2 使用 Sales_data 类

和 Sales_item 类不同的是，我们自定义的 Sales_data 类没有提供任何操作，Sales_data 类的使用者如果想执行什么操作就必须自己动手实现。例如，我们将参照 1.5.2 节（第 20 页）的例子写一段程序实现求两次交易相加结果的功能。程序的输入是下面这两条交易记录：

```
0-201-78345-X 3 20.00
0-201-78345-X 2 25.00
```

每笔交易记录着图书的 ISBN 编号、售出数量和售出单价。

添加两个 Sales_data 对象

因为 Sales_data 类没有提供任何操作，所以我们必须自己编码实现输入、输出和相加的功能。假设已知 Sales_data 类定义于 Sales_data.h 文件内，2.6.3 节（第 67 页）将详细介绍定义头文件的方法。

因为程序比较长，所以接下来分成几部分介绍。总的来说，程序的结构如下：

```
#include <iostream>
#include <string>
#include "Sales_data.h"
int main()
{
    Sales_data data1, data2;
    // 读入 data1 和 data2 的代码
    // 检查 data1 和 data2 的 ISBN 是否相同的代码
    // 如果相同，求 data1 和 data2 的总和
}
```

和原来的程序一样，先把所需的头文件包含进来并且定义变量用于接受输入。和 Sales_item 类不同的是，新程序还包含了 string 头文件，因为我们的代码中将用到 string 类型的成员变量 bookNo。

75

Sales_data 对象读入数据

第 3 章和第 10 章将详细介绍 string 类型的细节，在此之前，我们先了解一点儿关于 string 的知识以便定义和使用我们的 ISBN 成员。string 类型其实就是字符的序列，它的操作有`>>`、`<<`和`==`等，功能分别是读入字符串、写出字符串和比较字符串。这样我们就能书写代码读入第一笔交易了：

```
double price = 0; // 书的单价，用于计算销售收入
// 读入第 1 笔交易： ISBN、销售数量、单价
std::cin >> data1.bookNo >> data1.units_sold >> price;
// 计算销售收入
data1.revenue = data1.units_sold * price;
```

交易信息记录的是书售出的单价，而数据结构存储的是一次交易的销售收入，因此需要将单价读入到 double 变量 price，然后再计算销售收入 revenue。输入语句

```
std::cin >> data1.bookNo >> data1.units_sold >> price;
```

使用点操作符（参见 1.5.2 节，第 20 页）读入对象 data1 的 bookNo 成员和 units_sold 成员。

最后一条语句把 data1.units_sold 和 price 的乘积赋值给 data1 的 revenue 成员。

接下来程序重复上述过程读入对象 data2 的数据:

```
// 读入第 2 笔交易
std::cin >> data2.bookNo >> data2.units_sold >> price;
data2.revenue = data2.units_sold * price;
```

输出两个 Sales_data 对象的和

剩下的工作就是检查两笔交易涉及的 ISBN 编号是否相同了。如果相同输出它们的和，否则输出一条报错信息:

```
if (data1.bookNo == data2.bookNo) {
    unsigned totalCnt = data1.units_sold + data2.units_sold;
    double totalRevenue = data1.revenue + data2.revenue;
    // 输出: ISBN、总销售量、总销售额、平均价格
    std::cout << data1.bookNo << " " << totalCnt
        << " " << totalRevenue << " ";
    if (totalCnt != 0)
        std::cout << totalRevenue/totalCnt << std::endl;
    else
        std::cout << "(no sales)" << std::endl;
    return 0;           // 标示成功
} else {               // 两笔交易的 ISBN 不一样
    std::cerr << "Data must refer to the same ISBN"
        << std::endl;
    return -1;          // 标示失败
}
```

在第一个 if 语句中比较了 data1 和 data2 的 bookNo 成员是否相同。如果相同则执行第一个 if 语句花括号内的操作，首先计算 units_sold 的和并赋给变量 totalCnt，然后计算 revenue 的和并赋给变量 totalRevenue，输出这些值。接下来检查是否确实售出了书籍，如果是，计算并输出每本书的平均价格；如果售量为零，输出一条相应的信息。

< 76

2.6.2 节练习

练习 2.41：使用你自己的 Sales_data 类重写 1.5.1 节（第 20 页）、1.5.2 节（第 21 页）和 1.6 节（第 22 页）的练习。眼下先把 Sales_data 类的定义和 main 函数放在同一个文件里。

2.6.3 编写自己的头文件



尽管如 19.7 节（第 754 页）所讲可以在函数体内定义类，但是这样的类毕竟受到了一些限制。所以，类一般都不定义在函数体内。当在函数体外部定义类时，在各个指定的源文件中可能只有一处该类的定义。而且，如果要在不同文件中使用同一个类，类的定义就必须保持一致。

为了确保各个文件中类的定义一致，类通常被定义在头文件中，而且类所在头文件的名字应与类的名字一样。例如，库类型 string 在名为 string 的头文件中定义。又如，我们应该把 Sales_data 类定义在名为 Sales_data.h 的头文件中。

头文件通常包含那些只能被定义一次的实体，如类、const 和 constexpr 变量（参见 2.4 节，第 54 页）等。头文件也经常用到其他头文件的功能。例如，我们的 Sales_data 类包含有一个 string 成员，所以 Sales_data.h 必须包含 string.h 头文件。同时，使用 Sales_data 类的程序为了能操作 bookNo 成员需要再一次包含 string.h 头文件。

这样，事实上使用 `Sales_data` 类的程序就先后两次包含了 `string.h` 头文件：一次是直接包含的，另有一次是随着包含 `Sales_data.h` 被隐式地包含进来的。有必要在书写头文件时做适当处理，使其遇到多次包含的情况也能安全和正常地工作。



头文件一旦改变，相关的源文件必须重新编译以获取更新过的声明。

预处理器概述

确保头文件多次包含仍能安全工作的常用技术是预处理器（preprocessor），它由 C++ 语言从 C 语言继承而来。预处理器是在编译之前执行的一段程序，可以部分地改变我们所写的程序。之前已经用到了一项预处理功能`#include`，当预处理器看到`#include` 标记时就会用指定的头文件的内容代替`#include`。

C++ 程序还会用到的一项预处理功能是头文件保护符（header guard），头文件保护符依赖于预处理变量（参见 2.3.2 节，第 48 页）。预处理变量有两种状态：已定义和未定义。`#define` 指令把一个名字设定为预处理变量，另外两个指令则分别检查某个指定的预处理变量是否已经定义：`#ifdef` 当且仅当变量已定义时为真，`#ifndef` 当且仅当变量未定义时为真。一旦检查结果为真，则执行后续操作直至遇到`#endif` 指令为止。

使用这些功能就能有效地防止重复包含的发生：

```
#ifndef SALES_DATA_H
#define SALES_DATA_H
#include <string>
struct Sales_data {
    std::string bookNo;
    unsigned units_sold = 0;
    double revenue = 0.0;
};
#endif
```

第一次包含 `Sales_data.h` 时，`#ifndef` 的检查结果为真，预处理器将顺序执行后面的操作直至遇到`#endif` 为止。此时，预处理变量 `SALES_DATA_H` 的值将变为已定义，而且 `Sales_data.h` 也会被拷贝到我们的程序中来。后面如果再一次包含 `Sales_data.h`，则`#ifndef` 的检查结果将为假，编译器将忽略`#ifndef` 到`#endif` 之间的部分。



预处理变量无视 C++ 语言中关于作用域的规则。



头文件即使（目前还）没有被包含在任何其他头文件中，也应该设置保护符。

头文件保护符很简单，程序员只要习惯性地加上就可以了，没必要太在乎你的程序到底需不需要。

2.6.3 节练习

练习 2.42：根据你自己的理解重写一个 `Sales_data.h` 头文件，并以此为基础重做 2.6.2 节（第 67 页）的练习。

小结

78

类型是 C++ 编程的基础。

类型规定了其对象的存储要求和所能执行的操作。C++ 语言提供了一套基础内置类型，如 int 和 char 等，这些类型与实现它们的机器硬件密切相关。类型分为非常量和常量，一个常量对象必须初始化，而且一旦初始化其值就不能再改变。此外，还可以定义复合类型，如指针和引用等。复合类型的定义以其他类型为基础。

C++ 语言允许用户以类的形式自定义类型。C++ 库通过类提供了一套高级抽象类型，如输入输出和 string 等。

术语表

地址 (address) 是一个数字，根据它你可以找到内存中的一个字节。

别名声明 (alias declaration) 为另外一种类型定义一个同义词：使用“名字=类型”的格式将名字作为该类型的同义词。

算术类型 (arithmetic type) 布尔值、字符、整数、浮点数等内置类型。

数组 (array) 是一种数据结构，存放着一组未命名的对象，可以通过索引来访问这些对象。3.5 节将详细介绍数组的知识。

auto 是一个类型说明符，通过变量的初始值来推断变量的类型。

基本类型 (base type) 是类型说明符，可用 const 修饰，在声明语句中位于声明符之前。基本类型提供了最常见的数据类型，以此为基础构建声明符。

绑定 (bind) 令某个名字与给定的实体关联在一起，使用该名字也就是使用该实体。例如，引用就是将某个名字与某个对象绑定在一起。

字节 (byte) 内存中可寻址的最小单元，大多数机器的字节占 8 位。

类成员 (class member) 类的组成部分。

复合类型 (compound type) 是一种类型，它的定义以其他类型为基础。

const 是一种类型修饰符，用于说明永不改变的对象。**const** 对象一旦定义就无法再

赋新值，所以必须初始化。

常量指针 (const pointer) 是一种指针，它的值永不改变。

常量引用 (const reference) 是一种习惯叫法，含义是指向常量的引用。

常量表达式 (const expression) 能在编译时计算并获取结果的表达式。

constexpr 是一种函数，用于代表一条常量表达式。6.5.2 节（第 214 页）将介绍 constexpr 函数。

转换 (conversion) 一种类型的值转变成另外一种类型值的过程。C++ 语言支持内置类型之间的转换。

数据成员 (data member) 组成对象的数据元素，类的每个对象都有类的数据成员的一份拷贝。数据成员可以在类内部声明的同时初始化。

声明 (declaration) 声称存在一个变量、函数或是别处定义的类型。名字必须在定义或声明之后才能使用。

声明符 (declarator) 是声明的一部分，包括被定义的名字和类型修饰符，其中类型修饰符可以有也可以没有。

decltype 是一个类型说明符，从变量或表达式推断得到类型。

默认初始化 (default initialization) 当对象未被显式地赋予初始值时执行的初始化行

79

为。由类本身负责执行的类对象的初始化行为。全局作用域的内置类型对象初始化为 0；局部作用域的对象未被初始化即拥有未定义的值。

定义 (definition) 为某一特定类型的变量申请存储空间，可以选择初始化该变量。名字必须在定义或声明之后才能使用。

转义序列 (escape sequence) 字符特别是那些不可打印字符的替代形式。转义以反斜线开头，后面紧跟一个字符，或者不多于 3 个八进制数字，或者字母 x 加上 1 个十六进制数。

全局作用域 (global scope) 位于其他所有作用域之外的作用域。

头文件保护符 (header guard) 使用预处理变量以防止头文件被某个文件重复包含。

标识符 (identifier) 组成名字的字符序列，标识符对大小写敏感。

类内初始值 (in-class initializer) 在声明类的数据成员时同时提供的初始值，必须置于等号右侧或花括号内。

在作用域内 (in scope) 名字在当前作用域内可见。

被初始化 (initialized) 变量在定义的同时被赋予初始值，变量一般都应该被初始化。

内层作用域 (inner scope) 嵌套在其他作用域之内的作用域。

整型 (integral type) 参见算术类型。

列表初始化 (list initialization) 利用花括号把一个或多个初始值放在一起的初始化形式。

字面值 (literal) 是一个不能改变的值，如数字、字符、字符串等。单引号内的是字符字面值，双引号内的是字符串字面值。

局部作用域 (local scope) 是块作用域的习惯叫法。

底层 const (low-level const) 一个不属于顶层的 const，类型如果由底层常量定义，

则不能被忽略。

成员 (member) 类的组成部分。

不可打印字符 (nonprintable character) 不具有可见形式的字符，如控制符、退格、换行符等。

空指针 (null pointer) 值为 0 的指针，空指针合法但是不指向任何对象。

nullptr 是表示空指针的字面值常量。

对象 (object) 是内存的一块区域，具有某种类型，变量是命名了的对象。

外层作用域 (outer scope) 嵌套着别的作用域的作用域。

指针 (pointer) 是一个对象，存放着某个对象的地址，或者某个对象存储区域之后的下一地址，或者 0。

指向常量的指针 (pointer to const) 是一个指针，存放着某个常量对象的地址。指向常量的指针不能用来改变它所指对象的值。

预处理器 (preprocessor) 在 C++ 编译过程中执行的一段程序。

预处理变量 (preprocessor variable) 由预处理器管理的变量。在程序编译之前，预处理器负责将程序中的预处理变量替换成它的真实值。

引用 (reference) 是某个对象的别名。

80 对常量的引用 (reference to const) 是一个引用，不能用来改变它所绑定对象的值。对常量的引用可以绑定常量对象，或者非常量对象，或者表达式的结果。

作用域 (scope) 是程序的一部分，在其中某些名字有意义。C++ 有几级作用域：

全局 (global) ——名字定义在所有其他作用域之外。

类 (class) ——名字定义在类内部。

命名空间 (namespace) ——名字定义在命名空间内部。

块 (block) ——名字定义在块内部。

名字从声明位置开始直至声明语句所在的作用域末端为止都是可用的。

分离式编译 (separate compilation) 把程序分割为多个单独文件的能力。

带符号类型 (signed) 保存正数、负数或 0 的整型。

字符串 (string) 是一种库类型，表示可变长字符序列。

struct 是一个关键字，用于定义类。

临时值 (temporary) 编译器在计算表达式结果时创建的无名对象。为某表达式创建了一个临时值，则此临时值将一直存在直到包含有该表达式的最大的表达式计算完成为止。

顶层 const (top-level const) 是一个 **const**，规定某对象的值不能改变。

类型别名 (type alias) 是一个名字，是另外一个类型的同义词，通过关键字 **typedef** 或别名声明语句来定义。

类型检查 (type checking) 是一个过程，编译器检查程序使用某给定类型对象的方式与该类型的定义是否一致。

类型说明符 (type specifier) 类型的名字。

typedef 为某类型定义一个别名。当关键字 **typedef** 作为声明的基本类型出现时，声明中定义的名字就是类型名。

未定义 (undefined) 即 C++ 语言没有明确规定的情况。不论是否有意为之，未定义行为都可能引发难以追踪的运行时错误、安全问题和可移植性问题。

未初始化 (uninitialized) 变量已定义但未被赋予初始值。一般来说，试图访问未初始化变量的值将引发未定义行为。

无符号类型 (unsigned) 保存大于等于 0 的整型。

变量 (variable) 命名的对象或引用。C++ 语言要求变量要先声明后使用。

void* 可以指向任意非常量的指针类型，不能执行解引用操作。

void 类型 是一种有特殊用处的类型，既无操作也无值。不能定义一个 **void** 类型的变量。

字 (word) 在指定机器上进行整数运算的自然单位。一般来说，字的空间足够存放地址。32 位机器上的字通常占据 4 个字节。

& 运算符 (& operator) 取地址运算符。

*** 运算符 (* operator)** 解引用运算符。解引用一个指针将返回该指针所指的对象，为解引用的结果赋值也就是为指针所指的对象赋值。

#define 是一条预处理指令，用于定义一个预处理变量。

#endif 是一条预处理指令，用于结束一个 **#ifdef** 或 **#ifndef** 区域。

#ifdef 是一条预处理指令，用于判断给定的变量是否已经定义。

#ifndef 是一条预处理指令，用于判断给定的变量是否尚未定义。

第3章 字符串、向量和数组

内容

3.1 命名空间的 using 声明	74
3.2 标准库类型 string	75
3.3 标准库类型 vector	86
3.4 迭代器介绍	95
3.5 数组	101
3.6 多维数组	112
小结	117
术语表	117

除了第2章介绍的内置类型之外,C++语言还定义了一个内容丰富的抽象数据类型库。其中, `string` 和 `vector` 是两种最重要的标准库类型, 前者支持可变长字符串, 后者则表示可变长的集合。还有一种标准库类型是迭代器, 它是 `string` 和 `vector` 的配套类型, 常被用于访问 `string` 中的字符或 `vector` 中的元素。

内置数组是一种更基础的类型, `string` 和 `vector` 都是对它的某种抽象。本章将分别介绍数组以及标准库类型 `string` 和 `vector`。

82 第2章介绍的内置类型是由C++语言直接定义的。这些类型，比如数字和字符，体现了大多数计算机硬件本身具备的能力。标准库定义了另外一组具有更高级性质的类型，它们尚未直接实现到计算机硬件中。

本章将介绍两种最重要的标准库类型：`string` 和 `vector`。`string` 表示可变长的字符串序列，`vector` 存放的是某种给定类型对象的可变长序列。本章还将介绍内置数组类型，和其他内置类型一样，数组的实现与硬件密切相关。因此相较于标准库类型 `string` 和 `vector`，数组在灵活性上稍显不足。

在开始介绍标准库类型之前，先来学习一种访问库中名字的简单方法。

3.1 命名空间的 `using` 声明

目前为止，我们用到的库函数基本上都属于命名空间 `std`，而程序也显式地将这一点标示了出来。例如，`std::cin` 表示从标准输入中读取内容。此处使用作用域操作符 (`::`) (参见 1.2 节，第 7 页) 的含义是：编译器应从操作符左侧名字所示的作用域中寻找右侧那个名字。因此，`std::cin` 的意思就是要使用命名空间 `std` 中的名字 `cin`。

上面的方法显得比较烦琐，然而幸运的是，通过更简单的途径也能使用到命名空间中的成员。本节将学习其中一种最安全的方法，也就是使用 **using 声明** (using declaration)，18.2.2 节 (第 702 页) 会介绍另一种方法。

有了 `using` 声明就无须专门的前缀 (形如命名空间`::`) 也能使用所需的名字了。`using` 声明具有如下的形式：

```
using namespace ::name;
```

一旦声明了上述语句，就可以直接访问命名空间中的名字：

```
#include <iostream>
// using 声明，当我们使用名字 cin 时，从命名空间 std 中获取它
using std::cin;

int main()
{
    int i;
    cin >> i;           // 正确：cin 和 std::cin 含义相同
    cout << i;          // 错误：没有对应的 using 声明，必须使用完整的名字
    std::cout << i;    // 正确：显式地从 std 中使用 cout
    return 0;
}
```

每个名字都需要独立的 `using` 声明

按照规定，每个 `using` 声明引入命名空间中的一个成员。例如，可以把要用到的标准库中的名字都以 `using` 声明的形式表示出来，重写 1.2 节 (第 5 页) 的程序如下：

83

```
#include <iostream>
// 通过下列 using 声明，我们可以使用标准库中的名字
using std::cin;
using std::cout; using std::endl;
int main()
{
    cout << "Enter two numbers:" << endl;
```

```
int v1, v2;
cin >> v1 >> v2;
cout << "The sum of " << v1 << " and " << v2
    << " is " << v1 + v2 << endl;
return 0;
}
```

在上述程序中，一开始就有对 `cin`、`cout` 和 `endl` 的 `using` 声明，这意味着我们不用再添加 `std::` 形式的前缀就能直接使用它们。C++语言的形式比较自由，因此既可以一行只放一条 `using` 声明语句，也可以一行放上多条。不过要注意，用到的每个名字都必须有自己的声明语句，而且每句话都得以分号结束。

头文件不应包含 `using` 声明

位于头文件的代码（参见 2.6.3 节，第 67 页）一般来说不应该使用 `using` 声明。这是因为头文件的内容会拷贝到所有引用它的文件中去，如果头文件里有某个 `using` 声明，那么每个使用了该头文件的文件就都会有这个声明。对于某些程序来说，由于不经意间包含了一些名字，反而可能产生始料未及的名字冲突。

一点注意事项

经本节所述，后面的所有例子将假设，但凡用到的标准库中的名字都已经使用 `using` 语句声明过了。例如，我们将在代码中直接使用 `cin`，而不再使用 `std::cin`。

为了让书中的代码尽量简洁，今后将不会再把所有 `using` 声明和 `#include` 指令一一标出。附录 A 中的表 A.1（第 766 页）列出了本书涉及的所有标准库中的名字及对应的头文件。



读者请注意：在编译及运行本书的示例前请为代码添加必要的 `#include` 指令和 `using` 声明。

3.1 节练习

练习 3.1：使用恰当的 `using` 声明重做 1.4.1 节（第 11 页）和 2.6.2 节（第 67 页）的练习。

3.2 标准库类型 `string`



标准库类型 `string` 表示可变长的字符序列，使用 `string` 类型必须首先包含 `string` 头文件。作为标准库的一部分，`string` 定义在命名空间 `std` 中。接下来的示例都假定已包含了下述代码：

```
#include <string>
using std::string;
```

本节描述最常用的 `string` 操作，9.5 节（第 320 页）还将介绍另外一些。



C++ 标准一方面对库类型所提供的操作做了详细规定，另一方面也对库的实现者做出一些性能上的需求。因此，标准库类型对于一般应用场合来说有足够的效率。



3.2.1 定义和初始化 string 对象

如何初始化类的对象是由类本身决定的。一个类可以定义很多种初始化对象的方式，只不过这些方式之间必须有所区别：或者是初始值的数量不同，或者是初始值的类型不同。

表 3.1 列出了初始化 `string` 对象最常用的一些方式，下面是几个例子：

```
string s1;                      // 默认初始化，s1 是一个空字符串
string s2 = s1;                  // s2 是 s1 的副本
string s3 = "hiya";              // s3 是该字符串字面值的副本
string s4(10, 'c');              // s4 的内容是 ccccccccccc
```

可以通过默认的方式（参见 2.2.1 节，第 40 页）初始化一个 `string` 对象，这样就会得到一个空的 `string`，也就是说，该 `string` 对象中没有任何字符。如果提供了一个字符串字面值（参见 2.1.3 节，第 36 页），则该字面值中除了最后那个空字符外其他所有的字符都被拷贝到新创建的 `string` 对象中去。如果提供的是一个数字和一个字符，则 `string` 对象的内容是给定字符连续重复若干次后得到的序列。

表 3.1：初始化 `string` 对象的方式

<code>string s1</code>	默认初始化，s1 是一个空串
<code>string s2(s1)</code>	s2 是 s1 的副本
<code>string s2 = s1</code>	等价于 <code>s2(s1)</code> ，s2 是 s1 的副本
<code>string s3("value")</code>	s3 是字面值" value "的副本，除了字面值最后的那个空字符外
<code>string s3 = "value"</code>	等价于 <code>s3("value")</code> ，s3 是字面值" value "的副本
<code>string s4(n, 'c')</code>	把 s4 初始化为由连续 n 个字符 c 组成的串

直接初始化和拷贝初始化

由 2.2.1 节（第 39 页）的学习可知，C++语言有几种不同的初始化方式，通过 `string` 我们可以清楚地看到在这些初始化方式之间到底有什么区别和联系。如果使用等号 (=) 初始化一个变量，实际上执行的是拷贝初始化（copy initialization），编译器把等号右侧的初始值拷贝到新创建的对象中去。与之相反，如果不使用等号，则执行的是直接初始化（direct initialization）。

当初始值只有一个时，使用直接初始化或拷贝初始化都行。如果像上面的 `s4` 那样初始化要用到的值有多个，一般来说只能使用直接初始化的方式：

```
string s5 = "hiya";          // 拷贝初始化
string s6("hiya");          // 直接初始化
string s7(10, 'c');          // 直接初始化，s7 的内容是 ccccccccccc
```

对于用多个值进行初始化的情况，非要用拷贝初始化的方式来处理也不是不可以，不过需要显式地创建一个（临时）对象用于拷贝：

```
string s8 = string(10, 'c'); // 拷贝初始化，s8 的内容是 ccccccccccc
```

`s8` 的初始值是 `string(10, 'c')`，它实际上是用数字 10 和字符 c 两个参数创建出来的一个 `string` 对象，然后这个 `string` 对象又拷贝给了 `s8`。这条语句本质上等价于下面的两条语句：

```
string temp(10, 'c');        // temp 的内容是 ccccccccccc
string s8 = temp;            // 将 temp 拷贝给 s8
```

其实我们可以看到，尽管初始化 s8 的语句合法，但和初始化 s7 的方式比较起来可读性较差，也没有任何补偿优势。

3.2.2 string 对象上的操作



一个类除了要规定初始化其对象的方式外，还要定义对象上所能执行的操作。其中，类既能定义通过函数名调用的操作，就像 Sales_item 类的 isbn 函数那样（参见 1.5.2 节，第 20 页），也能定义 <<、+ 等各种运算符在该类对象上的新含义。表 3.2 中列举了 string 的大多数操作。

表 3.2: string 的操作

os<<s	将 s 写到输出流 os 当中，返回 os
is>>s	从 is 中读取字符串赋给 s，字符串以空白分隔，返回 is
getline(is, s)	从 is 中读取一行赋给 s，返回 is
s.empty()	s 为空返回 true，否则返回 false
s.size()	返回 s 中字符的个数
s[n]	返回 s 中第 n 个字符的引用，位置 n 从 0 计起
s1+s2	返回 s1 和 s2 连接后的结果
s1=s2	用 s2 的副本代替 s1 中原来的字符
s1==s2	如果 s1 和 s2 中所含的字符完全一样，则它们相等；string 对象的相等性判断对字母的大小写敏感
s1!=s2	等性判断对字母的大小写敏感
<, <=, >, >=	利用字符在字典中的顺序进行比较，且对字母的大小写敏感

读写 string 对象

第 1 章曾经介绍过，使用标准库中的 `iostream` 来读写 `int`、`double` 等内置类型的值。同样，也可以使用 IO 操作符读写 `string` 对象：

```
// 注意：要想编译下面的代码还需要适当的#include 语句和 using 声明
int main()
{
    string s;           // 空字符串
    cin >> s;          // 将 string 对象读入 s，遇到空白停止
    cout << s << endl; // 输出 s
    return 0;
}
```

这段程序首先定义一个名为 s 的空 `string`，然后将标准输入的内容读取到 s 中。在执行读取操作时，`string` 对象会自动忽略开头的空白（即空格符、换行符、制表符等）并从第一个真正的字符开始读起，直到遇见下一处空白为止。 ◀ 86

如上所述，如果程序的输入是“Hello World!”（注意开头和结尾处的空格），则输出将是“Hello”，输出结果中没有任何空格。

和内置类型的输入输出操作一样，`string` 对象的此类操作也是返回运算符左侧的运算对象作为其结果。因此，多个输入或者多个输出可以连写在一起：

```
string s1, s2;
cin >> s1 >> s2;           // 把第一个输入读到 s1 中，第二个输入读到 s2 中
cout << s1 << s2 << endl; // 输出两个 string 对象
```

假设给上面这段程序输入与之前一样的内容“**Hello World!**”，输出将是“**HelloWorld!**”。

读取未知数量的 string 对象

1.4.3 节（第 13 页）的程序可以读入数量未知的整数，下面编写一个类似的程序用于读取 string 对象：

```
int main()
{
    string word;
    while (cin >> word)           // 反复读取，直至到达文件末尾
        cout << word << endl;      // 逐个输出单词，每个单词后面紧跟一个换行
    return 0;
}
```

在该程序中，读取的对象是 string 而非 int，但是 while 语句的条件部分和之前版本的程序是一样的。该条件负责在读取时检测流的情况，如果流有效，也就是说没遇到文件结束标记或非法输入，那么执行 while 语句内部的操作。此时，循环体将输出刚刚从标准输入读取的内容。重复若干次之后，一旦遇到文件结束标记或非法输入循环也就结束了。

使用 `getline` 读取一整行

有时我们希望能在最终得到的字符串中保留输入时的空白符，这时应该用 `getline` 函数代替原来的`>>`运算符。`getline` 函数的参数是一个输入流和一个 string 对象，函数从给定的输入流中读入内容，直到遇到换行符为止（注意换行符也被读进来了），然后把所读的内容存入到那个 string 对象中去（注意不存换行符）。`getline` 只要一遇到换行符就结束读取操作并返回结果，哪怕输入的一开始就是换行符也是如此。如果输入真的一开始就是换行符，那么所得的结果是个空 string。

和输入运算符一样，`getline` 也会返回它的流参数。因此既然输入运算符能作为判断的条件（参见 1.4.3 节，第 13 页），我们也能用 `getline` 的结果作为条件。例如，可以通过改写之前的程序让它一次输出一整行，而不再是每行输出一个词：

```
int main()
{
    string line;
    // 每次读入一整行，直至到达文件末尾
    while (getline(cin, line))
        cout << line << endl;
    return 0;
}
```

因为 `line` 中不包含换行符，所以我们手动地加上换行操作符。和往常一样，使用 `endl` 结束当前行并刷新显示缓冲区。



触发 `getline` 函数返回的那个换行符实际上被丢弃掉了，得到的 string 对象中并不包含该换行符。

string 的 `empty` 和 `size` 操作

顾名思义，`empty` 函数根据 string 对象是否为空返回一个对应的布尔值（参见第

2.1 节, 30 页)。和 Sales_item 类(参见 1.5.2 节, 第 20 页)的 isbn 成员一样, empty 也是 string 的一个成员函数。调用该函数的方法很简单, 只要使用点操作符指明是哪个对象执行了 empty 函数就可以了。

通过改写之前的程序, 可以做到只输出非空的行:

```
// 每次读入一整行, 遇到空行直接跳过
while (getline(cin, line))
    if (!line.empty())
        cout << line << endl;
```

在上面的程序中, if 语句的条件部分使用了逻辑非运算符 (!), 它返回与其运算对象相反的结果。此例中, 如果 str 不为空则返回真。

size 函数返回 string 对象的长度(即 string 对象中字符的个数), 可以使用 size 88 函数只输出长度超过 80 个字符的行:

```
string line;
// 每次读入一整行, 输出其中超过 80 个字符的行
while (getline(cin, line))
    if (line.size() > 80)
        cout << line << endl;
```

string::size_type 类型

对于 size 函数来说, 返回一个 int 或者如前面 2.1.1 节(第 31 页)所述的那样返回一个 unsigned 似乎都是合情合理的。但其实 size 函数返回的是一个 string::size_type 类型的值, 下面就对这种新的类型稍作解释。

string 类及其他大多数标准库类型都定义了几种配套的类型。这些配套类型体现了标准库类型与机器无关的特性, 类型 **size_type** 即是其中的一种。在具体使用的时候, 通过作用域操作符来表明名字 size_type 是在类 string 中定义的。

尽管我们不太清楚 string::size_type 类型的细节, 但有一点是肯定的: 它是一个无符号类型的值(参见 2.1.1 节, 第 30 页)而且能足够存放下任何 string 对象的大小。所有用于存放 string 类的 size 函数返回值的变量, 都应该是 string::size_type 类型的。

过去, string::size_type 这种类型有点儿神秘, 不太容易理解和使用。在 C++11 新标准中, 允许编译器通过 auto 或者 decltype(参见 2.5.2 节, 第 61 页)来推断变量的类型: C++ 11

```
auto len = line.size(); // len 的类型是 string::size_type
```

由于 size 函数返回的是一个无符号整型数, 因此切记, 如果在表达式中混用了带符号数和无符号数将可能产生意想不到的结果(参见 2.1.2 节, 第 33 页)。例如, 假设 n 是一个具有负值的 int, 则表达式 s.size()<n 的判断结果几乎肯定是 true。这是因为负值 n 会自动地转换成一个比较大的无符号值。



如果一条表达式中已经有了 size() 函数就不要再使用 int 了, 这样可以避免混用 int 和 unsigned 可能带来的问题。

比较 string 对象

string 类定义了几种用于比较字符串的运算符。这些比较运算符逐一比较 string

对象中的字符，并且对大小写敏感，也就是说，在比较时同一个字母的大写形式和小写形式是不同的。

相等性运算符（`==`和`!=`）分别检验两个 `string` 对象相等或不相等，`string` 对象相等意味着它们的长度相同而且所包含的字符也全都相同。关系运算符`<`、`<=`、`>`、`>=`分别检验一个 `string` 对象是否小于、小于等于、大于、大于等于另外—个 `string` 对象。上述这些运算符都依照（大小写敏感的）字典顺序：

- 89> 1. 如果两个 `string` 对象的长度不同，而且较短 `string` 对象的每个字符都与较长 `string` 对象对应位置上的字符相同，就说较短 `string` 对象小于较长 `string` 对象。
 2. 如果两个 `string` 对象在某些对应的位置上不一致，则 `string` 对象比较的结果其实是 `string` 对象中第一对相异字符比较的结果。

下面是 `string` 对象比较的一个示例：

```
string str = "Hello";
string phrase = "Hello World";
string slang = "Hiya";
```

根据规则 1 可判断，对象 `str` 小于对象 `phrase`；根据规则 2 可判断，对象 `slang` 既大于 `str` 也大于 `phrase`。

为 `string` 对象赋值

一般来说，在设计标准库类型时都力求在易用性上向内置类型看齐，因此大多数库类型都支持赋值操作。对于 `string` 类而言，允许把一个对象的值赋给另外一个对象：

```
string st1(10, 'c'), st2;// st1 的内容是 cccccccccc; st2 是一个空字符串
st1 = st2;           // 赋值：用 st2 的副本替换 st1 的内容
                     // 此时 st1 和 st2 都是空字符串
```

两个 `string` 对象相加

两个 `string` 对象相加得到一个新的 `string` 对象，其内容是把左侧的运算对象与右侧的运算对象串接而成。也就是说，对 `string` 对象使用加法运算符（`+`）的结果是一个新的 `string` 对象，它所包含的字符由两部分组成：前半部分是加号左侧 `string` 对象所含的字符、后半部分是加号右侧 `string` 对象所含的字符。另外，复合赋值运算符（`+=`）（参见 1.4.1 节，第 10 页）负责把右侧 `string` 对象的内容追加到左侧 `string` 对象的后面：

```
string s1 = "hello, ", s2 = "world\n";
string s3 = s1 + s2;      // s3 的内容是 hello, world\n
s1 += s2;                // 等价于 s1 = s1 + s2
```

字面值和 `string` 对象相加

如 2.1.2 节（第 33 页）所讲的，即使一种类型并非所需，我们也可以使用它，不过前提是该种类型可以自动转换成所需的类型。因为标准库允许把字符字面值和字符串字面值（参见 2.1.3 节，第 36 页）转换成 `string` 对象，所以在需要 `string` 对象的地方就可以使用这两种字面值来替代。利用这一点将之前的程序改写为如下形式：

```
string s1 = "hello", s2 = "world"; // 在 s1 和 s2 中都没有标点符号
string s3 = s1 + ", " + s2 + '\n';
```

当把 `string` 对象和字符串字面值及字符串字面值混在一条语句中使用时，必须确保每个加法运算符（`+`）的两侧的运算对象至少有一个是 `string`：

```
string s4 = s1 + ", " ; // 正确：把一个 string 对象和一个字面值相加
string s5 = "hello" + ", " ; // 错误：两个运算对象都不是 string
// 正确：每个加法运算符都有一个运算对象是 string
string s6 = s1 + ", " + "world";
string s7 = "hello" + ", " + s2; // 错误：不能把字面值直接相加
```

90

`s4` 和 `s5` 初始化时只用到了一个加法运算符，因此很容易判断是否合法。`s6` 的初始化形式之前没有出现过，但其实它的工作机理和连续输入连续输出（参见 1.2 节，第 6 页）是一样的，可以用如下的形式分组：

```
string s6 = (s1 + ", ") + "world";
```

其中子表达式 `s1 + ", "` 的结果是一个 `string` 对象，它同时作为第二个加法运算符的左侧运算对象，因此上述语句和下面的两个语句是等价的：

```
string tmp = s1 + ", " ; // 正确：加法运算符有一个运算对象是 string
s6 = tmp + "world"; // 正确：加法运算符有一个运算对象是 string
```

另一方面，`s7` 的初始化是非法的，根据其语义加上括号后就成了下面的形式：

```
string s7 = ("hello" + ", ") + s2; // 错误：不能把字面值直接相加
```

很容易看到，括号内的子表达式试图把两个字符串字面值加在一起，而编译器根本没法做到这一点，所以这条语句是错误的。



因为某些历史原因，也为了与 C 兼容，所以 C++ 语言中的字符串字面值并不是标准库类型 `string` 的对象。切记，字符串字面值与 `string` 是不同的类型。

3.2.2 节练习

练习 3.2： 编写一段程序从标准输入中一次读入一整行，然后修改该程序使其一次读入一个词。

练习 3.3： 请说明 `string` 类的输入运算符和 `getline` 函数分别是如何处理空白字符的。

练习 3.4： 编写一段程序读入两个字符串，比较其是否相等并输出结果。如果不相等，输出较大的那个字符串。改写上述程序，比较输入的两个字符串是否等长，如果不等长，输出长度较大的那个字符串。

练习 3.5： 编写一段程序从标准输入中读入多个字符串并将它们连接在一起，输出连接成的大字符串。然后修改上述程序，用空格把输入的多个字符串分隔开来。

3.2.3 处理 `string` 对象中的字符



我们经常需要单独处理 `string` 对象中的字符，比如检查一个 `string` 对象是否包含空白，或者把 `string` 对象中的字母改成小写，再或者查看某个特定的字符是否出现等。

这类处理的一个关键问题是如何获取字符本身。有时需要处理 `string` 对象中的每一个字符，另外一些时候则只需处理某个特定的字符，还有些时候遇到某个条件处理就要停

91

下来。以往的经验告诉我们，处理这些情况常常要涉及语言和库的很多方面。

另一个关键问题是想知道能改变某个字符的特性。在 `cctype` 头文件中定义了一组标准库函数处理这部分工作，表 3.3 列出了主要的函数名及其含义。

表 3.3: `cctype` 头文件中的函数

<code>isalnum(c)</code>	当 c 是字母或数字时为真
<code>isalpha(c)</code>	当 c 是字母时为真
<code>iscntrl(c)</code>	当 c 是控制字符时为真
<code>isdigit(c)</code>	当 c 是数字时为真
<code>isgraph(c)</code>	当 c 不是空格但可打印时为真
<code>islower(c)</code>	当 c 是小写字母时为真
<code>isprint(c)</code>	当 c 是可打印字符时为真（即 c 是空格或 c 具有可视形式）
<code>ispunct(c)</code>	当 c 是标点符号时为真（即 c 不是控制字符、数字、字母、可打印空白中的一种）
<code>isspace(c)</code>	当 c 是空白时为真（即 c 是空格、横向制表符、纵向制表符、回车符、换行符、进纸符中的一种）
<code>isupper(c)</code>	当 c 是大写字母时为真
<code>isxdigit(c)</code>	当 c 是十六进制数字时为真
<code>tolower(c)</code>	如果 c 是大写字母，输出对应的小写字母；否则原样输出 c
<code>toupper(c)</code>	如果 c 是小写字母，输出对应的大写字母；否则原样输出 c

建议：使用 C++ 版本的 C 标准库头文件

C++ 标准库中除了定义 C++ 语言特有的功能外，也兼容了 C 语言的标准库。C 语言的头文件形如 `name.h`，C++ 则将这些文件命名为 `cname`。也就是去掉了 `.h` 后缀，而在文件名 `name` 之前添加了字母 `c`，这里的 `c` 表示这是一个属于 C 语言标准库的头文件。

因此，`cctype` 头文件和 `ctype.h` 头文件的内容是一样的，只不过从命名规范上来讲更符合 C++ 语言的要求。特别的，在名为 `cname` 的头文件中定义的名字从属于命名空间 `std`，而定义在名为 `.h` 的头文件中的则不然。

一般来说，C++ 程序应该使用名为 `cname` 的头文件而不使用 `name.h` 的形式，标准库中的名字总能在命名空间 `std` 中找到。如果使用 `.h` 形式的头文件，程序员就不得不时刻牢记哪些是从 C 语言那儿继承过来的，哪些又是 C++ 语言所独有的。

处理每个字符？使用基于范围的 for 语句

C++ 11 如果想对 `string` 对象中的每个字符做点儿什么操作，目前最好的办法是使用 C++11 新标准提供的一种语句：范围 `for`（range `for`）语句。这种语句遍历给定序列中的每个元素并对序列中的每个值执行某种操作，其语法形式是：

```
for (declaration : expression)
    statement
```

其中，`expression` 部分是一个对象，用于表示一个序列。`declaration` 部分负责定义一个变量，该变量将被用于访问序列中的基础元素。每次迭代，`declaration` 部分的变量会被初始化为 `expression` 部分的下一个元素值。

一个 `string` 对象表示一个字符的序列，因此 `string` 对象可以作为范围 `for` 语句

中的 *expression* 部分。举一个简单的例子，我们可以使用范围 for 语句把 string 对象中的字符每行一个输出出来：

```
string str("some string");
// 每行输出 str 中的一个字符。
for (auto c : str)           // 对于 str 中的每个字符
    cout << c << endl;       // 输出当前字符，后面紧跟一个换行符
```

for 循环把变量 c 和 str 联系了起来，其中我们定义循环控制变量的方式与定义任意一个普通变量是一样的。此例中，通过使用 auto 关键字（参见 2.5.2 节，第 61 页）让编译器来决定变量 c 的类型，这里 c 的类型是 char。每次迭代，str 的下一个字符被拷贝给 c，因此该循环可以读作“对于字符串 str 中的每个字符 c，”执行某某操作。此例中的“某某操作”即输出一个字符，然后换行。

< 92

举个稍微复杂一点的例子，使用范围 for 语句和 ispunct 函数来统计 string 对象中标点符号的个数：

```
string s("Hello World!!!");
// punct_cnt 的类型和 s.size 的返回类型一样；参见 2.5.3 节（第 62 页）
decltype(s.size()) punct_cnt = 0;
// 统计 s 中标点符号的数量
for (auto c : s)           // 对于 s 中的每个字符
    if (ispunct(c))        // 如果该字符是标点符号
        ++punct_cnt;         // 将标点符号的计数值加 1
cout << punct_cnt
<< " punctuation characters in " << s << endl;
```

程序的输出结果将是：

```
3 punctuation characters in Hello World!!!
```

这里我们使用 decltype 关键字（参见 2.5.3 节，第 62 页）声明计数变量 punct_cnt，它的类型是 s.size 函数返回值的类型，也就是 string::size_type。使用范围 for 语句处理 string 对象中的每个字符并检查其是否是标点符号。如果是，使用递增运算符（参见 1.4.1 节，第 10 页）给计数变量加 1。最后，待范围 for 语句结束后输出统计结果。

< 93

使用范围 for 语句改变字符串中的字符

如果想要改变 string 对象中字符的值，必须把循环变量定义成引用类型（参见 2.3.1 节，第 45 页）。记住，所谓引用只是给定对象的一个别名，因此当使用引用作为循环控制变量时，这个变量实际上被依次绑定到了序列的每个元素上。使用这个引用，我们就能改变它绑定的字符。

新的例子不再是统计标点符号的个数了，假设我们想要把字符串改写为大写字母的形式。为了做到这一点可以使用标准库函数 toupper，该函数接收一个字符，然后输出其对应的大写形式。这样，为了把整个 string 对象转换成大写，只要对其中的每个字符调用 toupper 函数并将结果再赋给原字符就可以了：

```
string s("Hello World!!!");
// 转换成大写形式。
for (auto &c : s)           // 对于 s 中的每个字符（注意：c 是引用）
    c = toupper(c);          // c 是一个引用，因此赋值语句将改变 s 中字符的值
cout << s << endl;
```

上述代码的输出结果将是：

```
HELLO WORLD!!!
```

每次迭代时，变量 c 引用 string 对象 s 的下一个字符，赋值给 c 也就是在改变 s 中对应字符的值。因此当执行下面的语句时，

```
c = toupper(c); // c 是一个引用，因此赋值语句将改变 s 中字符的值
```

实际上改变了 c 绑定的字符的值。整个循环结束后，str 中的所有字符都变成了大写形式。

只处理一部分字符？

如果要处理 string 对象中的每一个字符，使用范围 for 语句是个好主意。然而，有时我们需要访问的只是其中一个字符，或者访问多个字符但遇到某个条件就要停下来。例如，同样是将字符改为大写形式，不过新的要求不再是对整个字符串都这样做，而仅仅把 string 对象中的第一个字母或第一个单词大写化。

要想访问 string 对象中的单个字符有两种方式：一种是使用下标，另外一种是使用迭代器，其中关于迭代器的内容将在 3.4 节（第 95 页）和第 9 章中介绍。

下标运算符 ([]) 接收的输入参数是 string::size_type 类型的值（参见 3.2.2 节，第 79 页），这个参数表示要访问的字符的位置；返回值是该位置上字符的引用。

string 对象的下标从 0 计起。如果 string 对象 s 至少包含两个字符，则 s[0] 是第 1 个字符、s[1] 是第 2 个字符、s[s.size()-1] 是最后一个字符。

string 对象的下标必须大于等于 0 而小于 s.size()。



使用超出此范围的下标将引发不可预知的结果，以此推断，使用下标访问空 string 也会引发不可预知的结果。

94

下标的值称作“下标”或“索引”，任何表达式只要它的值是一个整型值就能作为索引。不过，如果某个索引是带符号类型的值将自动转换成由 string::size_type（参见 2.1.2 节，第 33 页）表达的无符号类型。

下面的程序使用下标运算符输出 string 对象中的第一个字符：

```
if (!s.empty())           // 确保确实有字符需要输出
    cout << s[0] << endl;   // 输出 s 的第一个字符
```

在访问指定字符之前，首先检查 s 是否为空。其实不管什么时候只要对 string 对象使用了下标，都要确认在那个位置上确实有值。如果 s 为空，则 s[0] 的结果将是未定义的。

只要字符串不是常量（参见 2.4 节，第 53 页），就能为下标运算符返回的字符赋新值。例如，下面的程序将字符串的首字符改成了大写形式：

```
string s("some string");
if (!s.empty())           // 确保 s[0] 的位置确实有字符
    s[0] = toupper(s[0]);  // 为 s 的第一个字符赋一个新值
```

程序的输出结果将是：

```
Some string
```

使用下标执行迭代

另一个例子是把 s 的第一个词改成大写形式：

```
// 依次处理 s 中的字符直至我们处理完全部字符或者遇到一个空白  
for (decltype(s.size()) index = 0;  
     index != s.size() && !isspace(s[index]); ++index)  
    s[index] = toupper(s[index]); // 将当前字符改成大写形式
```

程序的输出结果将是：

SOME string

在上述程序中，`for` 循环使用变量 `index` 作为 `s` 的下标，`index` 的类型是由 `decltype` 关键字决定的。首先把 `index` 初始化为 0，这样第一次迭代就会从 `s` 的首字符开始；之后每次迭代将 `index` 加 1 以得到 `s` 的下一个字符。循环体负责将当前的字母改写为大写形式。

`for` 语句的条件部分涉及一点新知识，该条件使用了逻辑与运算符 (`&&`)。如果参与运算的两个运算对象都为真，则逻辑与结果为真；否则结果为假。对这个运算符来说最重要的一点是，C++语言规定只有当左侧运算对象为真时才会检查右侧运算对象的情况。如上例所示，这条规定确保了只有当下标取值在合理范围之内时才会真的用此下标去访问字符串。也就是说，只有在 `index` 达到 `s.size()` 之前才会执行 `s[index]`。随着 `index` 的增加，它永远也不可能超过 `s.size()` 的值，所以可以确保 `index` 比 `s.size()` 小。

提示：注意检查下标的合法性

95

使用下标时必须确保其在合理范围之内，也就是说，下标必须大于等于 0 而小于字符串的 `size()` 的值。一种简便易行的方法是，总是设下标的类型为 `string::size_type`，因为此类型是无符号数，可以确保下标不会小于 0。此时，代码只需保证下标小于 `size()` 的值就可以了。



C++标准并不要求标准库检测下标是否合法。一旦使用了一个超出范围的下标，就会产生不可预知的结果。

使用下标执行随机访问

在之前的示例中，我们让字符串的下标每次加 1 从而按顺序把所有字符改写成了大写形式。其实也能通过计算得到某个下标值，然后直接获取对应位置的字符，并不是每次都得从前往后依次访问。

例如，想要编写一个程序把 0 到 15 之间的十进制数转换成对应的十六进制形式，只需初始化一个字符串令其存放 16 个十六进制“数字”：

```
const string hexdigits = "0123456789ABCDEF"; // 可能的十六进制数字  
cout << "Enter a series of numbers between 0 and 15"  
     << " separated by spaces. Hit ENTER when finished: "  
     << endl;  
string result; // 用于保存十六进制的字符串  
string::size_type n; // 用于保存从输入流读取的数  
while (cin >> n)  
    if (n < hexdigits.size()) // 忽略无效输入  
        result += hexdigits[n]; // 得到对应的十六进制数字
```

```
cout << "Your hex number is: " << result << endl;
```

假设输入的内容如下：

```
12 0 5 15 8 15
```

程序的输出结果将是：

```
Your hex number is: C05F8F
```

上述程序的执行过程是这样的：首先初始化变量 `hexdigits` 令其存放从 0 到 F 的十六进制数字，注意我们把 `hexdigits` 声明成了常量（参见 2.4 节，第 53 页），这是因为在后面的程序中不打算再改变它的值。在循环内部使用输入值 `n` 作为 `hexdigits` 的下标，`hexdigits[n]` 的值就是 `hexdigits` 内位置 `n` 处的字符。例如，如果 `n` 是 15，则结果是 F；如果 `n` 是 12，则结果是 C，以此类推。把得到的十六进制数字添加到 `result` 内，最后一并输出。

无论何时用到字符串的下标，都应该注意检查其合法性。在上面的程序中，下标 `n` 是 `string::size_type` 类型，也就是无符号类型，所以 `n` 可以确保大于或等于 0。在实际使用时，还需检查 `n` 是否小于 `hexdigits` 的长度。

96

3.2.3 节练习

练习 3.6：编写一段程序，使用范围 `for` 语句将字符串内的所有字符用 X 替换。

练习 3.7：就上一题完成的程序而言，如果将循环控制变量的类型设为 `char` 将发生什么？先估计一下结果，然后实际编程进行验证。

练习 3.8：分别用 `while` 循环和传统的 `for` 循环重写第一题的程序，你觉得哪种形式更好呢？为什么？

练习 3.9：下面的程序有何作用？它合法吗？如果不合法，为什么？

```
string s;
cout << s[0] << endl;
```

练习 3.10：编写一段程序，读入一个包含标点符号的字符串，将标点符号去除后输出字符串剩余的部分。

练习 3.11：下面的范围 `for` 语句合法吗？如果合法，`c` 的类型是什么？

```
const string s = "Keep out!";
for (auto &c : s) { /* ... */ }
```



3.3 标准库类型 `vector`

标准库类型 `vector` 表示对象的集合，其中所有对象的类型都相同。集合中的每个对象都有一个与之对应的索引，索引用于访问对象。因为 `vector` “容纳着”其他对象，所以它也常被称作容器（container）。第 II 部将对容器进行更为详细的介绍。

要想使用 `vector`，必须包含适当的头文件。在后续的例子中，都将假定做了如下 `using` 声明：

```
#include <vector>
using std::vector;
```

C++语言既有类模板（class template），也有函数模板，其中 `vector` 是一个类模板。只有对 C++有了相当深入的理解才能写出模板，事实上，我们直到第 16 章才会学习如何自定义模板。幸运的是，即使还不会创建模板，我们也可以先试着用用它。

模板本身不是类或函数，相反可以将模板看作为编译器生成类或函数编写的一份说明。编译器根据模板创建类或函数的过程称为实例化（instantiation），当使用模板时，需要指出编译器应把类或函数实例化成何种类型。

对于类模板来说，我们通过提供一些额外信息来指定模板到底实例化成什么样的类，需要提供哪些信息由模板决定。提供信息的方式总是这样：即在模板名字后面跟一对尖括号，在括号内放上信息。

以 `vector` 为例，提供的额外信息是 `vector` 内所存放对象的类型：

```
vector<int> ivec;           // ivec 保存 int 类型的对象
vector<Sales_item> Sales_vec; // 保存 Sales_item 类型的对象
vector<vector<string>> file; // 该向量的元素是 vector 对象
```

97

在上面的例子中，编译器根据模板 `vector` 生成了三种不同的类型：`vector<int>`、`vector<Sales_item>` 和 `vector<vector<string>>`。



`vector` 是模板而非类型，由 `vector` 生成的类型必须包含 `vector` 中元素的类型，例如 `vector<int>`。

C++
11

`vector` 能容纳绝大多数类型的对象作为其元素，但是因为引用不是对象（参见 2.3.1 节，第 45 页），所以不存在包含引用的 `vector`。除此之外，其他大多数（非引用）内置类型和类类型都可以构成 `vector` 对象，甚至组成 `vector` 的元素也可以是 `vector`。

需要指出的是，在早期版本的 C++ 标准中如果 `vector` 的元素还是 `vector`（或者其他模板类型），则其定义的形式与现在的 C++11 新标准略有不同。过去，必须在外层 `vector` 对象的右尖括号和其元素类型之间添加一个空格，如应该写成 `vector<vector<int>>` 而非 `vector<vector<int>>`。



某些编译器可能仍需以老式的声明语句来处理元素为 `vector` 的 `vector` 对象，如 `vector<vector<int> >`。

3.3.1 定义和初始化 vector 对象



和任何一种类类型一样，`vector` 模板控制着定义和初始化向量的方法。表 3.4 列出了定义 `vector` 对象的常用方法。

表 3.4：初始化 `vector` 对象的方法

<code>vector<T> v1</code>	<code>v1</code> 是一个空 <code>vector</code> ，它潜在的元素是 <code>T</code> 类型的，执行默认初始化
<code>vector<T> v2(v1)</code>	<code>v2</code> 中包含有 <code>v1</code> 所有元素的副本
<code>vector<T> v2 = v1</code>	等价于 <code>v2(v1)</code> ， <code>v2</code> 中包含有 <code>v1</code> 所有元素的副本
<code>vector<T> v3(n, val)</code>	<code>v3</code> 包含了 <code>n</code> 个重复的元素，每个元素的值都是 <code>val</code>
<code>vector<T> v4(n)</code>	<code>v4</code> 包含了 <code>n</code> 个重复地执行了值初始化的对象
<code>vector<T> v5{a, b, c...}</code>	<code>v5</code> 包含了初始值个数的元素，每个元素被赋予相应的初始值
<code>vector<T> v5={a, b, c...}</code>	等价于 <code>v5{a, b, c...}</code>

可以默认初始化 `vector` 对象（参见 2.2.1 节，第 40 页），从而创建一个指定类型的空 `vector`：

```
vector<string> svec; // 默认初始化，svec 不含任何元素
```

看起来空 `vector` 好像没什么用，但是很快我们就会知道程序在运行时可以很高效地往 `vector` 对象中添加元素。事实上，最常见的方式就是先定义一个空 `vector`，然后当运行时获取到元素的值后再逐一添加。

当然也可以在定义 `vector` 对象时指定元素的初始值。例如，允许把一个 `vector` 对象的元素拷贝给另外一个 `vector` 对象。此时，新 `vector` 对象的元素就是原 `vector` 对象对应元素的副本。注意两个 `vector` 对象的类型必须相同：

```
vector<int> ivec;           // 初始状态为空
// 在此处给 ivec 添加一些值
vector<int> ivec2(ivec);    // 把 ivec 的元素拷贝给 ivec2
vector<int> ivec3 = ivec;    // 把 ivec 的元素拷贝给 ivec3
vector<string> svec(ivec2); // 错误：svec 的元素是 string 对象，不是 int
```

98 ◀ 列表初始化 `vector` 对象

C++ 11 C++11 新标准还提供了另外一种为 `vector` 对象的元素赋初值的方法，即列表初始化（参见 2.2.1 节，第 39 页）。此时，用花括号括起来的 0 个或多个初始元素值被赋给 `vector` 对象：

```
vector<string> articles = {"a", "an", "the"};
```

上述 `vector` 对象包含三个元素：第一个是字符串“a”，第二个是字符串“an”，最后一个也是字符串“the”。

之前已经讲过，C++语言提供了几种不同的初始化方式（参见 2.2.1 节，第 39 页）。在大多数情况下这些初始化方式可以相互等价地使用，不过也并非一直如此。目前已经介绍过的两种例外情况是：其一，使用拷贝初始化时（即使用=时）（参见 3.2.1 节，第 76 页），只能提供一个初始值；其二，如果提供的是一个类内初始值（参见 2.6.1 节，第 64 页），则只能使用拷贝初始化或使用花括号的形式初始化。第三种特殊的要求是，如果提供的是初始元素值的列表，则只能把初始值都放在花括号里进行列表初始化，而不能放在圆括号里：

```
vector<string> v1{"a", "an", "the"}; // 列表初始化
vector<string> v2("a", "an", "the"); // 错误
```

创建指定数量的元素

还可以用 `vector` 对象容纳的元素数量和所有元素的统一初始值来初始化 `vector` 对象：

```
vector<int> ivec(10, -1); // 10 个 int 类型的元素，每个都被初始化为 -1
vector<string> svec(10, "hi!"); // 10 个 string 类型的元素，
// 每个都被初始化为 "hi!"
```

值初始化

通常情况下，可以只提供 `vector` 对象容纳的元素数量而不用略去初始值。此时库会创建一个值初始化的（value-initialized）元素初值，并把它赋给容器中的所有元素。这个初值由 `vector` 对象中元素的类型决定。

如果 `vector` 对象的元素是内置类型，比如 `int`，则元素初始值自动设为 0。如果元素是某种类类型，比如 `string`，则元素由类默认初始化：

```
vector<int> ivec(10);           // 10 个元素，每个都初始化为 0
vector<string> svec(10);        // 10 个元素，每个都是空 string 对象
```

对这种初始化的方式有两个特殊限制：其一，有些类要求必须明确地提供初始值（参见 2.2.1 节，第 40 页），如果 `vector` 对象中元素的类型不支持默认初始化，我们就必须提供初始的元素值。对这种类型的对象来说，只提供元素的数量而不设定初始值无法完成初始化工作。

其二，如果只提供了元素的数量而没有设定初始值，只能使用直接初始化：

```
vector<int> vi = 10; // 错误：必须使用直接初始化的形式指定向量大小
```

99

这里的 10 是用来说明如何初始化 `vector` 对象的，我们用它的本意是想创建含有 10 个值初始化了的元素的 `vector` 对象，而非把数字 10 “拷贝”到 `vector` 中。因此，此时不宜使用拷贝初始化，7.5.4 节（第 265 页）将对这一点做更详细的介绍。

列表初始值还是元素数量？



在某些情况下，初始化的真实含义依赖于传递初始值时用的是花括号还是圆括号。例如，用一个整数来初始化 `vector<int>` 时，整数的含义可能是 `vector` 对象的容量也可能元素的值。类似的，用两个整数来初始化 `vector<int>` 时，这两个整数可能一个是 `vector` 对象的容量，另一个是元素的初值，也可能它们是容量为 2 的 `vector` 对象中两个元素的初值。通过使用花括号或圆括号可以区分上述这些含义：

```
vector<int> v1(10);           // v1 有 10 个元素，每个的值都是 0
vector<int> v2{10};            // v2 有 1 个元素，该元素的值是 10

vector<int> v3(10, 1);         // v3 有 10 个元素，每个的值都是 1
vector<int> v4{10, 1};          // v4 有 2 个元素，值分别是 10 和 1
```

如果用的是圆括号，可以说提供的值是用来构造（construct）`vector` 对象的。例如，`v1` 的初始值说明了 `vector` 对象的容量；`v3` 的两个初始值则分别说明了 `vector` 对象的容量和元素的初值。

如果用的是花括号，可以表述成我们想列表初始化（list initialize）该 `vector` 对象。也就是说，初始化过程会尽可能地把花括号内的值当成是元素初始值的列表来处理，只有在无法执行列表初始化时才会考虑其他初始化方式。在上例中，给 `v2` 和 `v4` 提供的初始值都能作为元素的值，所以它们都会执行列表初始化，`vector` 对象 `v2` 包含一个元素而 `vector` 对象 `v4` 包含两个元素。

另一方面，如果初始化时使用了花括号的形式但是提供的值又不能用来列表初始化，就要考虑用这样的值来构造 `vector` 对象了。例如，要想列表初始化一个含有 `string` 对象的 `vector` 对象，应该提供能赋给 `string` 对象的初值。此时不难区分到底是要列表初始化 `vector` 对象的元素还是用给定的容量值来构造 `vector` 对象：

```
vector<string> v5{"hi"}; // 列表初始化：v5 有一个元素
vector<string> v6("hi"); // 错误：不能使用字符串字面值构建 vector 对象
vector<string> v7{10};      // v7 有 10 个默认初始化的元素
vector<string> v8{10, "hi"}; // v8 有 10 个值为"hi"的元素
```

100

尽管在上面的例子中除了第二条语句之外都用了花括号，但其实只有 `v5` 是列表初始化。要想列表初始化 `vector` 对象，花括号里的值必须与元素类型相同。显然不能用 `int` 初始化 `string` 对象，所以 `v7` 和 `v8` 提供的值不能作为元素的初始值。确认无法执行列表初始化后，编译器会尝试用默认值初始化 `vector` 对象。

3.3.1 节练习

练习 3.12: 下列 `vector` 对象的定义有不正确的吗？如果有，请指出来。对于正确的，描述其执行结果；对于不正确的，说明其错误的原因。

- (a) `vector<vector<int>> ivect;`
- (b) `vector<string> svec = ivect;`
- (c) `vector<string> svec(10, "null");`

练习 3.13: 下列的 `vector` 对象各包含多少个元素？这些元素的值分别是多少？

- | | |
|---|---|
| (a) <code>vector<int> v1;</code> | (b) <code>vector<int> v2(10);</code> |
| (c) <code>vector<int> v3(10, 42);</code> | (d) <code>vector<int> v4{10};</code> |
| (e) <code>vector<int> v5{10, 42};</code> | (f) <code>vector<string> v6{10};</code> |
| (g) <code>vector<string> v7{10, "hi"};</code> | |



3.3.2 向 `vector` 对象中添加元素

对 `vector` 对象来说，直接初始化的方式适用于三种情况：初始值已知且数量较少、初始值是另一个 `vector` 对象的副本、所有元素的初始值都一样。然而更常见的情况是：创建一个 `vector` 对象时并不清楚实际所需的元素个数，元素的值也经常无法确定。还有些时候即使元素的初值已知，但如果这些值总量较大而各不相同，那么在创建 `vector` 对象的时候执行初始化操作也会显得过于烦琐。

举个例子，如果想创建一个 `vector` 对象令其包含从 0 到 9 共 10 个元素，使用列表初始化的方法很容易做到这一点；但如果 `vector` 对象包含的元素是从 0 到 99 或者从 0 到 999 呢？这时通过列表初始化把所有元素都一一罗列出来就不太合适了。对此例来说，更好的处理方法是先创建一个空 `vector`，然后在运行时再利用 `vector` 的成员函数 `push_back` 向其中添加元素。`push_back` 负责把一个值当成 `vector` 对象的尾元素“压到（push）”`vector` 对象的“尾端（back）”。例如：

```
101> vector<int> v2;           // 空 vector 对象
    for (int i = 0; i != 100; ++i)
        v2.push_back(i); // 依次把整数值放到 v2 尾端
    // 循环结束后 v2 有 100 个元素，值从 0 到 99
```

在上例中，尽管知道 `vector` 对象最后会包含 100 个元素，但在一开始还是把它声明成空 `vector`，在每次迭代时才顺序地把下一个整数作为 `v2` 的新元素添加给它。

同样的，如果直到运行时才能知道 `vector` 对象中元素的确切个数，也应该使用刚刚这种方法创建 `vector` 对象并为其赋值。例如，有时需要实时读入数据然后将其赋予 `vector` 对象：

```
// 从标准输入中读取单词，将其作为 vector 对象的元素存储
string word;
vector<string> text;           // 空 vector 对象
while (cin >> word) {
    text.push_back(word);     // 把 word 添加到 text 后面
}
```

和之前的例子一样，本例也是先创建一个空 `vector`，之后依次读入未知数量的值并保存到 `text` 中。

关键概念：vector 对象能高效增长

C++标准要求 `vector` 应该能在运行时高效快速地添加元素。因此既然 `vector` 对象能高效地增长，那么在定义 `vector` 对象的时候设定其大小也就没什么必要了，事实上如果这么做性能可能更差。只有一种例外情况，就是所有 (all) 元素的值都一样。一旦元素的值有所不同，更有效的办法是先定义一个空的 `vector` 对象，再在运行时向其中添加具体值。此外，9.4 节（第 317 页）将介绍，`vector` 还提供了方法，允许我们进一步提升动态添加元素的性能。

开始的时候创建空的 `vector` 对象，在运行时再动态添加元素，这一做法与 C 语言及其他大多数语言中内置数组类型的用法不同。特别是如果用惯了 C 或者 Java，可以预计在创建 `vector` 对象时顺便指定其容量是最好的。然而事实上，通常的情况是恰恰相反。

向 `vector` 对象添加元素蕴含的编程假定

由于能高效便捷地向 `vector` 对象中添加元素，很多编程工作被极大简化了。然而，这种简便性也伴随着一些对编写程序更高的要求：其中一条就是必须要确保所写的循环正确无误，特别是在循环有可能改变 `vector` 对象容量的时候。

随着对 `vector` 的更多使用，我们还会逐渐了解到其他一些隐含的要求，其中一条是现在就要指出的：如果循环体内部包含有向 `vector` 对象添加元素的语句，则不能使用范围 `for` 循环，具体原因将在 5.4.3 节（第 168 页）详细解释。



范围 `for` 语句体内不应改变其所遍历序列的大小。

3.3.2 节练习

102

练习 3.14： 编写一段程序，用 `cin` 读入一组整数并把它们存入一个 `vector` 对象。

练习 3.15： 改写上题的程序，不过这次读入的是字符串。

3.3.3 其他 `vector` 操作

除了 `push_back` 之外，`vector` 还提供了几种其他操作，大多数都和 `string` 的相关操作类似，表 3.5 列出了其中比较重要的一些。

表 3.5：vector 支持的操作

<code>v.empty()</code>	如果 <code>v</code> 不含有任何元素，返回真；否则返回假
<code>v.size()</code>	返回 <code>v</code> 中元素的个数
<code>v.push_back(t)</code>	向 <code>v</code> 的尾端添加一个值为 <code>t</code> 的元素
<code>v[n]</code>	返回 <code>v</code> 中第 <code>n</code> 个位置上元素的引用
<code>v1 = v2</code>	用 <code>v2</code> 中元素的拷贝替换 <code>v1</code> 中的元素
<code>v1 = {a, b, c...}</code>	用列表中元素的拷贝替换 <code>v1</code> 中的元素
<code>v1 == v2</code>	<code>v1</code> 和 <code>v2</code> 相等当且仅当它们的元素数量相同且对应位置的元素值都相同
<code>v1 != v2</code>	
<code><, <=, >, >=</code>	顾名思义，以字典顺序进行比较

访问 `vector` 对象中元素的方法和访问 `string` 对象中字符的方法差不多，也是通过元素在 `vector` 对象中的位置。例如，可以使用范围 `for` 语句处理 `vector` 对象中的所有元素：

```
vector<int> v{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9};
for (auto &i : v)           // 对于 v 中的每个元素（注意：i 是一个引用）
    i *= i;                 // 求元素值的平方
for (auto i : v)            // 对于 v 中的每个元素
    cout << i << " ";      // 输出该元素
cout << endl;
```

第一个循环把控制变量 `i` 定义成引用类型，这样就能通过 `i` 给 `v` 的元素赋值，其中 `i` 的类型由 `auto` 关键字指定。这里用到了一种新的复合赋值运算符（参见 1.4.1 节，第 10 页）。如我们所知，`+=` 把左侧运算对象和右侧运算对象相加，结果存入左侧运算对象；类似的，`*=` 把左侧运算对象和右侧运算对象相乘，结果存入左侧运算对象。最后，第二个循环输出所有元素。

`vector` 的 `empty` 和 `size` 两个成员与 `string` 的同名成员（参见 3.2.2 节，第 78 页）功能完全一致：`empty` 检查 `vector` 对象是否包含元素然后返回一个布尔值；`size` 则返回 `vector` 对象中元素的个数，返回值的类型是由 `vector` 定义的 `size_type` 类型。



要使用 `size_type`，需首先指定它是由哪种类型定义的。`vector` 对象的类型总是包含着元素的类型（参见 3.3 节，第 87 页）：

<code>vector<int>::size_type</code>	<code>// 正确</code>
<code>vector::size_type</code>	<code>// 错误</code>

各个相等性运算符和关系运算符也与 `string` 的相应运算符（参见 3.2.2 节，第 79 页）功能一致。两个 `vector` 对象相等当且仅当它们所含的元素个数相同，而且对应位置的元素值也相同。关系运算符依照字典顺序进行比较：如果两个 `vector` 对象的容量不同，但是在相同位置上的元素值都一样，则元素较少的 `vector` 对象小于元素较多的 `vector` 对象；若元素的值有区别，则 `vector` 对象的大小关系由第一对相异的元素值的大小关系决定。

103

只有当元素的值可比较时，`vector` 对象才能被比较。一些类，如 `string` 等，确实定义了自己的相等性运算符和关系运算符；另外一些，如 `Sales_item` 类支持的运算已经全都罗列在 1.5.1 节（第 17 页）中了，显然并不支持相等性判断和关系运算等操作。因此，不能比较两个 `vector<Sales_item>` 对象。

计算 `vector` 内对象的索引

使用下标运算符（参见 3.2.3 节，第 84 页）能获取到指定的元素。和 `string` 一样，`vector` 对象的下标也是从 0 开始计起，下标的类型是相应的 `size_type` 类型。只要 `vector` 对象不是一个常量，就能向下标运算符返回的元素赋值。此外，如 3.2.3 节（第 85 页）所述的那样，也能通过计算得到 `vector` 内对象的索引，然后直接获取索引位置上的元素。

举个例子，假设有一组成绩的集合，其中成绩的取值是从 0 到 100。以 10 分为一个分数段，要求统计各个分数段各有多少个成绩。显然，从 0 到 100 总共有 101 种可能的成绩取值，这些成绩分布在 11 个分数段上：每 10 个分数构成一个分数段，这样的分数段有 10 个，额外还有一个分数段表示满分 100 分。这样第一个分数段将统计成绩在 0 到 9 之间的数量；第二个分数段将统计成绩在 10 到 19 之间的数量，以此类推。最后一个分数段统计满分 100 分的数量。

按照上面的描述，如果输入的成绩如下：

```
42 65 95 100 39 67 95 76 88 76 83 92 76 93
```

则输出的结果应该是：

```
0 0 0 1 1 0 2 3 2 4 1
```

结果显示：成绩在 30 分以下的没有、30 分至 39 分有 1 个、40 分至 49 分有 1 个、50 分至 59 分没有、60 分至 69 分有 2 个、70 分至 79 分有 3 个、80 分至 89 分有 2 个、90 分至 99 分有 4 个，还有 1 个是满分。

在具体实现时使用一个含有 11 个元素的 `vector` 对象，每个元素分别用于统计各个分数段上出现的成绩个数。对于某个成绩来说，将其除以 10 就能得到对应的分数段索引。
注意：两个整数相除，结果还是整数，余数部分被自动忽略掉了。例如， $42/10=4$ 、 $65/10=6$ 、 $100/10=10$ 等。一旦计算得到了分数段索引，就能用它作为 `vector` 对象的下标，进而获取该分数段的计数值并加 1；

```
// 以 10 分为一个分数段统计成绩的数量：0~9, 10~19, ..., 90~99, 100
vector<unsigned> scores(11, 0); // 11 个分数段，全都初始化为 0
unsigned grade;
while (cin >> grade) { // 读取成绩
    if (grade <= 100) // 只处理有效的成绩
        ++scores[grade/10]; // 将对应分数段的计数值加 1
}
```

在上面的程序中，首先定义了一个 `vector` 对象存放各个分数段上成绩的数量。此例中，由于初始状态下每个元素的值都相同，所以我们为 `vector` 对象申请了 11 个元素，并把所有元素的初始值都设为 0。`while` 语句的条件部分负责读入成绩，在循环体内部首先检查读入的成绩是否合法（即是否小于等于 100 分），如果合法，将成绩对应的分数段的计数值加 1。

执行计数值累加的那条语句很好地体现了 C++ 程序代码的简洁性。表达式

```
++scores[grade/10]; // 将当前分数段的计数值加 1
```

等价于

```
auto ind = grade/10; // 得到分数段索引
scores[ind] = scores[ind] + 1; // 将计数值加 1
```

上述语句的含义是：用 `grade` 除以 10 来计算成绩所在的分数段，然后将所得的结果作为变量 `scores` 的下标。通过运行下标运算获取该分数段对应的计数值，因为新出现了一个属于该分数段的成绩，所以将计数值加 1。

如前所述，使用下标的时候必须清楚地知道它是否在合理范围之内（参见 3.2.3 节，第 85 页）。在这个程序里，我们事先确认了输入的成绩确实在 0 到 100 之间，这样计算所得的下标就一定在 0 到 10 之间，属于 0 到 `scores.size()-1` 规定的有效范围，一定是合法的。

不能用下标形式添加元素

刚接触 C++ 语言的程序员也许会认为可以通过 `vector` 对象的下标形式来添加元素，事实并非如此。下面的代码试图为 `vector` 对象 `ivec` 添加 10 个元素：

```
vector<int> ivec; // 空 vector 对象
```

```
for (decltype(ivec.size()) ix = 0; ix != 10; ++ix)
    ivec[ix] = ix; // 严重错误：ivec 不包含任何元素
```

然而，这段代码是错误的：ivec 是一个空 vector，根本不包含任何元素，当然也就不能通过下标去访问任何元素！如前所述，正确的方法是使用 push_back：

105 >

```
for (decltype(ivec.size()) ix = 0; ix != 10; ++ix)
    ivec.push_back(ix); // 正确：添加一个新元素，该元素的值是 ix
```



WARNING

vector 对象（以及 string 对象）的下标运算符可用于访问已存在的元素，而不能用于添加元素。

提示：只能对可知已存在的元素执行下标操作！

关于下标必须明确的一点是：只能对可知已存在的元素执行下标操作。例如，

```
vector<int> ivec;           // 空 vector 对象
cout << ivec[0];           // 错误：ivec 不包含任何元素

vector<int> ivec2(10);     // 含有 10 个元素的 vector 对象
cout << ivec2[10];         // 错误：ivec2 元素的合法索引是从 0 到 9
```

试图用下标的形式去访问一个不存在的元素将引发错误，不过这种错误不会被编译器发现，而是在运行时产生一个不可预知的值。

不幸的是，这种通过下标访问不存在的元素的行为非常常见，而且会产生很严重的后果。所谓的缓冲区溢出（buffer overflow）指的就是这类错误，这也是导致 PC 及其他设备上应用程序出现安全问题的一个重要原因。



确保下标合法的一种有效手段就是尽可能使用范围 for 语句。

3.3.3 节练习

练习 3.16：编写一段程序，把练习 3.13 中 vector 对象的容量和具体内容输出出来。检验你之前的回答是否正确，如果不对，回过头重新学习 3.3.1 节（第 87 页）直到弄明白错在何处为止。

练习 3.17：从 cin 读入一组词并把它们存入一个 vector 对象，然后设法把所有词都改写为大写形式。输出改变后的结果，每个词占一行。

练习 3.18：下面的程序合法吗？如果不合法，你准备如何修改？

```
vector<int> ivec;
ivec[0] = 42;
```

练习 3.19：如果想定义一个含有 10 个元素的 vector 对象，所有元素的值都是 42，请列举出三种不同的实现方法。哪种方法更好呢？为什么？

练习 3.20：读入一组整数并把它们存入一个 vector 对象，将每对相邻整数的和输出出来。改写你的程序，这次要求先输出第 1 个和最后 1 个元素的和，接着输出第 2 个和倒数第 2 个元素的和，以此类推。

3.4 迭代器介绍



我们已经知道可以使用下标运算符来访问 `string` 对象的字符或 `vector` 对象的元素，还有另外一种更通用的机制也可以实现同样的目的，这就是 **迭代器**（iterator）。在第 II 部分中将要介绍，除了 `vector` 之外，标准库还定义了其他几种容器。所有标准库容器都可以使用迭代器，但是其中只有少数几种才同时支持下标运算符。严格来说，`string` 对象不属于容器类型，但是 `string` 支持很多与容器类型类似的操作。`vector` 支持下标运算符，这点和 `string` 一样；`string` 支持迭代器，这也和 `vector` 是一样的。

< 106

类似于指针类型（参见 2.3.2 节，第 47 页），迭代器也提供了对对象的间接访问。就迭代器而言，其对象是容器中的元素或者 `string` 对象中的字符。使用迭代器可以访问某个元素，迭代器也能从一个元素移动到另外一个元素。迭代器有有效和无效之分，这一点和指针差不多。有效的迭代器或者指向某个元素，或者指向容器中尾元素的下一位置；其他所有情况都属于无效。

3.4.1 使用迭代器



和指针不一样的是，获取迭代器不是使用取地址符，有迭代器的类型同时拥有返回迭代器的成员。比如，这些类型都拥有名为 `begin` 和 `end` 的成员，其中 `begin` 成员负责返回指向第一个元素（或第一个字符）的迭代器。如有下述语句：

```
// 由编译器决定 b 和 e 的类型；参见 2.5.2 节（第 61 页）
// b 表示 v 的第一个元素，e 表示 v 尾元素的下一位置
auto b = v.begin(), e = v.end(); // b 和 e 的类型相同
```

`end` 成员则负责返回指向容器（或 `string` 对象）“尾元素的下一位置（one past the end）”的迭代器，也就是说，该迭代器指示的是容器的一个本不存在的“尾后（off the end）”元素。这样的迭代器没什么实际含义，仅是个标记而已，表示我们已经处理完了容器中的所有元素。`end` 成员返回的迭代器常被称作 **尾后迭代器**（off-the-end iterator）或者简称为尾迭代器（end iterator）。特殊情况下如果容器为空，则 `begin` 和 `end` 返回的是同一个迭代器。

 Note

如果容器为空，则 `begin` 和 `end` 返回的是同一个迭代器，都是尾后迭代器。

一般来说，我们不清楚（不在意）迭代器准确的类型到底是什么。在上面的例子中，使用 `auto` 关键字定义变量 `b` 和 `e`（参见 2.5.2 节，第 61 页），这两个变量的类型也就是 `begin` 和 `end` 的返回值类型，第 97 页将对相关内容做更详细的介绍。

迭代器运算符

表 3.6 列举了迭代器支持的一些运算。使用 `==` 和 `!=` 来比较两个合法的迭代器是否相等，如果两个迭代器指向的元素相同或者都是同一个容器的尾后迭代器，则它们相等；否则就说这两个迭代器不相等。

表 3.6: 标准容器迭代器的运算符

<code>*iter</code>	返回迭代器 <code>iter</code> 所指元素的引用
<code>iter->mem</code>	解引用 <code>iter</code> 并获取该元素的名为 <code>mem</code> 的成员，等价于 <code>(*iter).mem</code>
<code>++iter</code>	令 <code>iter</code> 指示容器中的下一个元素
<code>--iter</code>	令 <code>iter</code> 指示容器中的上一个元素
<code>iter1 == iter2</code>	判断两个迭代器是否相等（不相等），如果两个迭代器指示的是同一个元素或者它们是同一个容器的尾后迭代器，则相等；反之，不相等
<code>iter1 != iter2</code>	

107 和指针类似，也能通过解引用迭代器来获取它所指示的元素，执行解引用的迭代器必须合法并确实指示着某个元素（参见 2.3.2 节，第 48 页）。试图解引用一个非法迭代器或者尾后迭代器都是未被定义的行为。

举个例子，3.2.3 节（第 84 页）中的程序利用下标运算符把 `string` 对象的第一个字母改为了大写形式，下面利用迭代器实现同样的功能：

```
string s("some string");
if (s.begin() != s.end()) { // 确保 s 非空
    auto it = s.begin(); // it 表示 s 的第一个字符
    *it = toupper(*it); // 将当前字符改成大写形式
}
```

本例和原来的程序一样，首先检查 `s` 是否为空，显然通过检查 `begin` 和 `end` 返回的结果是否一致就能做到这一点。如果返回的结果一样，说明 `s` 为空；如果返回的结果不一样，说明 `s` 不为空，此时 `s` 中至少包含一个字符。

我们在 `if` 内部，声明了一个迭代器变量 `it` 并把 `begin` 返回的结果赋给它，这样就得到了指示 `s` 中第一个字符的迭代器，接下来通过解引用运算符将第一个字符更改为大写形式。和原来的程序一样，输出结果将是：

Some string

将迭代器从一个元素移动到另外一个元素

迭代器使用递增 (`++`) 运算符（参见 1.4.1 节，第 11 页）来从一个元素移动到下一个元素。从逻辑上来说，迭代器的递增和整数的递增类似，整数的递增是在整数值上“加 1”，迭代器的递增则是将迭代器“向前移动一个位置”。



因为 `end` 返回的迭代器并不实际指示某个元素，所以不能对其进行递增或解引用的操作。

之前有一个程序把 `string` 对象中第一个单词改写为大写形式，现在利用迭代器及其递增运算符可以实现相同的功能：

108 // 依次处理 s 的字符直至我们处理完全部字符或者遇到空白
for (auto it = s.begin(); it != s.end() && !isspace(*it); ++it)
 *it = toupper(*it); // 将当前字符改成大写形式

和 3.2.3 节（第 84 页）的那个程序一样，上面的循环也是遍历 `s` 的字符直到遇到空白字符为止，只不过之前的程序用的是下标运算符，现在这个程序用的是迭代器。

循环首先用 `s.begin` 的返回值来初始化 `it`，意味着 `it` 指示的是 `s` 中的第一个字符（如果有的话）。条件部分检查是否已到达 `s` 的尾部，如果尚未到达，则将 `it` 解引用的结

果传入 `isspace` 函数检查是否遇到了空白。每次迭代的最后，执行 `++it` 令迭代器前移一个位置以访问 `s` 的下一个字符。

循环体内部和上一个程序 `if` 语句内的最后一句话一样，先解引用 `it`，然后将结果传入 `toupper` 函数得到该字母对应的大写形式，再把这个大写字母重新赋值给 `it` 所指示的字符。

关键概念：泛型编程

原来使用 C 或 Java 的程序员在转而使用 C++ 语言之后，会对 `for` 循环中使用 `!=` 而非 `<` 进行判断有点儿奇怪，比如上面的这个程序以及 85 页的那个。C++ 程序员习惯性地使用 `!=`，其原因和他们更愿意使用迭代器而非下标的原因一样：因为这种编程风格在标准库提供的所有容器上都有效。

之前已经说过，只有 `string` 和 `vector` 等一些标准库类型有下标运算符，而并非全都如此。与之类似，所有标准库容器的迭代器都定义了 `==` 和 `!=`，但是它们中的大多数都没有定义 `<` 运算符。因此，只要我们养成使用迭代器和 `!=` 的习惯，就不用太在意用的到底是哪种容器类型。

迭代器类型

就像不知道 `string` 和 `vector` 的 `size_type` 成员（参见 3.2.2 节，第 79 页）到底是什么类型一样，一般来说我们也不知道（其实是无须知道）迭代器的精确类型。而实际上，那些拥有迭代器的标准库类型使用 `iterator` 和 `const_iterator` 来表示迭代器的类型：

```
vector<int>::iterator it;      // it 能读写 vector<int> 的元素
string::iterator it2;          // it2 能读写 string 对象中的字符

vector<int>::const_iterator it3; // it3 只能读元素，不能写元素
string::const_iterator it4;    // it4 只能读字符，不能写字符

const_iterator 和常量指针（参见 2.4.2 节，第 56 页）差不多，能读取但不能修改它所指的元素值。相反，iterator 的对象可读可写。如果 vector 对象或 string 对象是一个常量，只能使用 const_iterator；如果 vector 对象或 string 对象不是常量，那么既能使用 iterator 也能使用 const_iterator。
```

术语：迭代器和迭代器类型

109

迭代器这个名词有三种不同的含义：可能是迭代器概念本身，也可能是指容器定义的迭代器类型，还可能是指某个迭代器对象。

重点是理解存在一组概念上相关的类型，我们认定某个类型是迭代器当且仅当它支持一套操作，这套操作使得我们能访问容器的元素或者从某个元素移动到另外一个元素。

每个容器类定义了一个名为 `iterator` 的类型，该类型支持迭代器概念所规定的一套操作。

begin 和 end 运算符

`begin` 和 `end` 返回的具体类型由对象是否是常量决定，如果对象是常量，`begin` 和 `end` 返回 `const_iterator`；如果对象不是常量，返回 `iterator`：

```
vector<int> v;
```

```
const vector<int> cv;
auto it1 = v.begin();      // it1 的类型是 vector<int>::iterator
auto it2 = cv.begin();    // it2 的类型是 vector<int>::const_iterator
```

有时候这种默认的行为并非我们所要。在 6.2.3 节（第 191 页）中将会看到，如果对象只需读操作而无须写操作的话最好使用常量类型（比如 `const_iterator`）。为了便于专门得到 `const_iterator` 类型的返回值，C++11 新标准引入了两个新函数，分别是 `cbegin` 和 `cend`：

```
auto it3 = v.cbegin(); // it3 的类型是 vector<int>::const_iterator
```

类似于 `begin` 和 `end`，上述两个新函数也分别返回指示容器第一个元素或最后元素下一位置的迭代器。有所不同的是，不论 `vector` 对象（或 `string` 对象）本身是否是常量，返回值都是 `const_iterator`。

结合解引用和成员访问操作

解引用迭代器可获得迭代器所指的对象，如果该对象的类型恰好是类，就有可能希望进一步访问它的成员。例如，对于一个由字符串组成的 `vector` 对象来说，要想检查其元素是否为空，令 `it` 是该 `vector` 对象的迭代器，只需检查 `it` 所指字符串是否为空就可以了，其代码如下所示：

```
(*it).empty()
```

注意，`(*it).empty()` 中的圆括号必不可少，具体原因将在 4.1.2 节（第 121 页）介绍，该表达式的含义是先对 `it` 解引用，然后解引用的结果再执行点运算符（参见 1.5.2 节，第 20 页）。如果不加圆括号，点运算符将由 `it` 来执行，而非 `it` 解引用的结果：

```
(*it).empty()    // 解引用 it，然后调用结果对象的 empty 成员
*it.empty()       // 错误：试图访问 it 的名为 empty 的成员，但 it 是个迭代器，
                  // 没有 empty 成员
```

110 上面第二个表达式的含义是从名为 `it` 的对象中寻找其 `empty` 成员，显然 `it` 是一个迭代器，它没有哪个成员是叫 `empty` 的，所以第二个表达式将发生错误。

为了简化上述表达式，C++语言定义了箭头运算符（`->`）。箭头运算符把解引用和成员访问两个操作结合在一起，也就是说，`it->mem` 和 `(*it).mem` 表达的意思相同。

例如，假设用一个名为 `text` 的字符串向量存放文本文件中的数据，其中的元素或者是一句话或者是一个用于表示段落分隔的空字符串。如果要输出 `text` 中第一段的内容，可以利用迭代器写一个循环令其遍历 `text`，直到遇到空字符串的元素为止：

```
// 依次输出 text 的每一行直至遇到第一个空白行为止
for (auto it = text.cbegin();
     it != text.cend() && !it->empty(); ++it)
    cout << *it << endl;
```

我们首先初始化 `it` 令其指向 `text` 的第一个元素，循环重复执行直至处理完了 `text` 的所有元素或者发现某个元素为空。每次迭代时只要发现还有元素并且尚未遇到空元素，就输出当前正在处理的元素。值得注意的是，因为循环从头到尾只是读取 `text` 的元素而未向其中写值，所以使用了 `cbegin` 和 `cend` 来控制整个迭代过程。

某些对 `vector` 对象的操作会使迭代器失效

3.3.2 节（第 90 页）曾经介绍过，虽然 `vector` 对象可以动态地增长，但是也会有一

些副作用。已知的一个限制是不能在范围 `for` 循环中向 `vector` 对象添加元素。另外一个限制是任何一种可能改变 `vector` 对象容量的操作，比如 `push_back`，都会使该 `vector` 对象的迭代器失效。9.3.6 节（第 315 页）将详细解释迭代器是如何失效的。



谨记，但凡是使用了迭代器的循环体，都不要向迭代器所属的容器添加元素。

WARNING

3.4.1 节练习

练习 3.21：请使用迭代器重做 3.3.3 节（第 94 页）的第一个练习。

练习 3.22：修改之前那个输出 `text` 第一段的程序，首先把 `text` 的第一段全都改成大写形式，然后再输出它。

练习 3.23：编写一段程序，创建一个含有 10 个整数的 `vector` 对象，然后使用迭代器将所有元素的值都变成原来的两倍。输出 `vector` 对象的内容，检验程序是否正确。

3.4.2 迭代器运算



迭代器的递增运算令迭代器每次移动一个元素，所有的标准库容器都有支持递增运算的迭代器。类似的，也能用`==`和`!=`对任意标准库类型的两个有效迭代器（参见 3.4 节，第 95 页）进行比较。

111

`string` 和 `vector` 的迭代器提供了更多额外的运算符，一方面可使得迭代器的每次移动跨过多个元素，另外也支持迭代器进行关系运算。所有这些运算被称作**迭代器运算** (iterator arithmetic)，其细节由表 3.7 列出。

表 3.7：`vector` 和 `string` 迭代器支持的运算

<code>iter + n</code>	迭代器加上一个整数值仍得一个迭代器，迭代器指示的新位置与原来相比向前移动了若干个元素。结果迭代器或者指示容器内的一个元素，或者指示容器尾元素的下一位置
<code>iter - n</code>	迭代器减去一个整数值仍得一个迭代器，迭代器指示的新位置与原来相比向后移动了若干个元素。结果迭代器或者指示容器内的一个元素，或者指示容器尾元素的下一位置
<code>iter1 += n</code>	迭代器加法的复合赋值语句，将 <code>iter1</code> 加 <code>n</code> 的结果赋给 <code>iter1</code>
<code>iter1 -= n</code>	迭代器减法的复合赋值语句，将 <code>iter1</code> 减 <code>n</code> 的结果赋给 <code>iter1</code>
<code>iter1 - iter2</code>	两个迭代器相减的结果是它们之间的距离，也就是说，将运算符右侧的迭代器向前移动差值个元素后将得到左侧的迭代器。参与运算的两个迭代器必须指向的是同一个容器中的元素或者尾元素的下一位置
<code>>、>=、<、<=</code>	迭代器的关系运算符，如果某迭代器指向的容器位置在另一个迭代器所指位置之前，则说前者小于后者。参与运算的两个迭代器必须指向的是同一个容器中的元素或者尾元素的下一位置

迭代器的算术运算

可以令迭代器和一个整数值相加（或相减），其返回值是向前（或向后）移动了若干个位置的迭代器。执行这样的操作时，结果迭代器或者指示原 `vector` 对象（或 `string` 对象）内的一个元素，或者指示原 `vector` 对象（或 `string` 对象）尾元素的下一位置。

举个例子，下面的代码得到一个迭代器，它指向某 `vector` 对象中间位置的元素：

```
// 计算得到最接近 vi 中间元素的一个迭代器
auto mid = vi.begin() + vi.size() / 2;
```

如果 `vi` 有 20 个元素，`vi.size() / 2` 得 10，此例中即令 `mid` 等于 `vi.begin() + 10`。已知下标从 0 开始，则迭代器所指的元素是 `vi[10]`，也就是从首元素开始向前相隔 10 个位置的那个元素。

对于 `string` 或 `vector` 的迭代器来说，除了判断是否相等，还能使用关系运算符(`<、<=、>、>=`)对其进行比较。参与比较的两个迭代器必须合法而且指向的是同一个容器的元素（或者尾元素的下一位置）。例如，假设 `it` 和 `mid` 是同一个 `vector` 对象的两个迭代器，可以用下面的代码来比较它们所指的位置孰前孰后：

```
if (it < mid)
    // 处理 vi 前半部分的元素
```

112

只要两个迭代器指向的是同一个容器中的元素或者尾元素的下一位置，就能将其相减，所得结果是两个迭代器的距离。所谓距离指的是右侧的迭代器向前移动多少位置就能追上左侧的迭代器，其类型是名为 `difference_type` 的带符号整型数。`string` 和 `vector` 都定义了 `difference_type`，因为这个距离可正可负，所以 `difference_type` 是带符号类型的。

使用迭代器运算

使用迭代器运算的一个经典算法是二分搜索。二分搜索从有序序列中寻找某个给定的值。二分搜索从序列中间的位置开始搜索，如果中间位置的元素正好就是要找的元素，搜索完成；如果不是，假如该元素小于要找的元素，则在序列的后半部分继续搜索；假如该元素大于要找的元素，则在序列的前半部分继续搜索。在缩小的范围内计算一个新的中间元素并重复之前的过程，直至最终找到目标或者没有元素可供继续搜索。

下面的程序使用迭代器完成了二分搜索：

```
// text 必须是有序的
// beg 和 end 表示我们搜索的范围
auto beg = text.begin(), end = text.end();
auto mid = text.begin() + (end - beg) / 2; // 初始状态下的中间点
// 当还有元素尚未检查并且我们还没有找到 sought 时执行循环
while (mid != end && *mid != sought) {
    if (sought < *mid) // 我们要找的元素在前半部分吗？
        end = mid; // 如果是，调整搜索范围使得忽略掉后半部分
    else // 我们要找的元素在后半部分
        beg = mid + 1; // 在 mid 之后寻找
    mid = beg + (end - beg) / 2; // 新的中间点
}
```

程序一开始定义了三个迭代器：`beg` 指向搜索范围内的第一个元素、`end` 指向尾元素的下一位置、`mid` 指向中间的那个元素。初始状态下，搜索范围是名为 `text` 的 `vector<string>` 的全部范围。

循环部分先检查搜索范围是否为空，如果 `mid` 和 `end` 的当前值相等，说明已经找遍了所有元素。此时条件不满足，循环终止。当搜索范围不为空时，可知 `mid` 指向了某个元素，检查该元素是否就是我们所要搜索的，如果是，也终止循环。

当进入到循环体内部后，程序通过某种规则移动 `beg` 或者 `end` 来缩小搜索的范围。如果 `mid` 所指的元素比要找的元素 `sought` 大，可推测若 `text` 含有 `sought`，则必出现在 `mid` 所指元素的前面。此时，可以忽略 `mid` 后面的元素不再查找，并把 `mid` 赋给 `end` 即可。另一种情况，如果 `*mid` 比 `sought` 小，则要找的元素必出现在 `mid` 所指元素的后面。此时，通过令 `beg` 指向 `mid` 的下一个位置即可改变搜索范围。因为已经验证过 `mid` 不是我们要找的对象，所以在接下来的搜索中不必考虑它。

循环过程终止时，`mid` 或者等于 `end` 或者指向要找的元素。如果 `mid` 等于 `end`，说明 `text` 中没有我们要找的元素。

3.4.2 节练习

113

练习 3.24：请使用迭代器重做 3.3.3 节（第 94 页）的最后一个练习。

练习 3.25：3.3.3 节（第 93 页）划分分数段的程序是使用下标运算符实现的，请利用迭代器改写该程序并实现完全相同的功能。

练习 3.26：在 100 页的二分搜索程序中，为什么用的是 `mid = beg + (end - beg) / 2,` 而非 `mid = (beg + end) / 2;`？

3.5 数组

数组是一种类似于标准库类型 `vector`（参见 3.3 节，第 86 页）的数据结构，但是在性能和灵活性的权衡上又与 `vector` 有所不同。与 `vector` 相似的地方是，数组也是存放类型相同的对象的容器，这些对象本身没有名字，需要通过其所在位置访问。与 `vector` 不同的地方是，数组的大小确定不变，不能随意向数组中增加元素。因为数组的大小固定，因此对某些特殊的应用来说程序的运行时性能较好，但是相应地也损失了一些灵活性。



如果不清楚元素的确切个数，请使用 `vector`。

Tip

3.5.1 定义和初始化内置数组

数组是一种复合类型（参见 2.3 节，第 45 页）。数组的声明形如 `a[d]`，其中 `a` 是数组的名字，`d` 是数组的维度。维度说明了数组中元素的个数，因此必须大于 0。数组中元素的个数也属于数组类型的一部分，编译的时候维度应该是已知的。也就是说，维度必须是一个常量表达式（参见 2.4.4 节，第 58 页）：

```
unsigned cnt = 42;           // 不是常量表达式
constexpr unsigned sz = 42;   // 常量表达式，关于 constexpr，参见 2.4.4 节（第 59 页）
int arr[10];                 // 含有 10 个整数的数组
int *parr[sz];               // 含有 42 个整型指针的数组
string bad[cnt];             // 错误：cnt 不是常量表达式
string strs[get_size()];     // 当 get_size 是 constexpr 时正确；否则错误
```

默认情况下，数组的元素被默认初始化（参见 2.2.1 节，第 40 页）。



和内置类型的变量一样，如果在函数内部定义了某种内置类型的数组，那么默认初始化会令数组含有未定义的值。

定义数组的时候必须指定数组的类型，不允许用 auto 关键字由初始值的列表推断类型。另外和 vector 一样，数组的元素应为对象，因此不存在引用的数组。

114 显式初始化数组元素

可以对数组的元素进行列表初始化（参见 3.3.1 节，第 88 页），此时允许忽略数组的维度。如果在声明时没有指明维度，编译器会根据初始值的数量计算并推测出来；相反，如果指明了维度，那么初始值的总数量不应该超出指定的大小。如果维度比提供的初始值数量大，则用提供的初始值初始化靠前的元素，剩下的元素被初始化成默认值（参见 3.3.1 节，第 88 页）：

```
const unsigned sz = 3;
int ia1[sz] = {0, 1, 2};           // 含有 3 个元素的数组，元素值分别是 0, 1, 2
int a2[] = {0, 1, 2};              // 维度是 3 的数组
int a3[5] = {0, 1, 2};             // 等价于 a3[] = {0, 1, 2, 0, 0}
string a4[3] = {"hi", "bye"};       // 等价于 a4[] = {"hi", "bye", ""}
int a5[2] = {0, 1, 2};             // 错误：初始值过多
```

字符数组的特殊性

字符数组有一种额外的初始化形式，我们可以用字符串字面值（参见 2.1.3 节，第 36 页）对此类数组初始化。当使用这种方式时，一定要注意字符串字面值的结尾处还有一个空字符，这个空字符也会像字符串的其他字符一样被拷贝到字符数组中去：

```
char a1[] = {'C', '+', '+'};        // 列表初始化，没有空字符
char a2[] = {'C', '+', '+', '\0'};    // 列表初始化，含有显式的空字符
char a3[] = "C++";                  // 自动添加表示字符串结束的空字符
const char a4[6] = "Daniel";        // 错误：没有空间可存放空字符！
```

a1 的维度是 3，a2 和 a3 的维度都是 4，a4 的定义是错误的。尽管字符串字面值"Daniel"看起来只有 6 个字符，但是数组的大小必须至少是 7，其中 6 个位置存放字面值的内容，另外 1 个存放结尾处的空字符。

不允许拷贝和赋值

不能将数组的内容拷贝给其他数组作为其初始值，也不能用数组为其他数组赋值：

```
int a[] = {0, 1, 2};               // 含有 3 个整数的数组
int a2[] = a;                      // 错误：不允许使用一个数组初始化另一个数组
a2 = a;                            // 错误：不能把一个数组直接赋值给另一个数组
```



一些编译器支持数组的赋值，这就是所谓的编译器扩展（compiler extension）。但一般来说，最好避免使用非标准特性，因为含有非标准特性的程序很可能在其他编译器上无法正常工作。

理解复杂的数组声明

和 vector 一样，数组能存放大多数类型的对象。例如，可以定义一个存放指针的数组。又因为数组本身就是对象，所以允许定义数组的指针及数组的引用。在这几种情况中，定义存放指针的数组比较简单和直接，但是定义数组的指针或数组的引用就稍微复杂一点了：

```
int *ptrs[10];                    // ptrs 是含有 10 个整型指针的数组
int &refs[10] = /* ? */;          // 错误：不存在引用的数组
int (*Parray)[10] = &arr;         // Parray 指向一个含有 10 个整数的数组
int (&arrRef)[10] = arr;          // arrRef 引用一个含有 10 个整数的数组
```

115

默认情况下，类型修饰符从右向左依次绑定。对于 `ptrs` 来说，从右向左（参见 2.3.3 节，第 52 页）理解其含义比较简单：首先知道我们定义的是一个大小为 10 的数组，它的名字是 `ptrs`，然后知道数组中存放的是指向 `int` 的指针。

但是对于 `Parray` 来说，从右向左理解就不太合理了。因为数组的维度是紧跟着被声明的名字的，所以就数组而言，由内向外阅读要比从右向左好多了。由内向外的顺序可帮助我们更好地理解 `Parray` 的含义：首先是圆括号括起来的部分，`*Parray` 意味着 `Parray` 是个指针，接下来观察右边，可知 `Parray` 是个指向大小为 10 的数组的指针，最后观察左边，知道数组中的元素是 `int`。这样最终的含义就明白无误了，`Parray` 是一个指针，它指向一个 `int` 数组，数组中包含 10 个元素。同理，`(&arrRef)` 表示 `arrRef` 是一个引用，它引用的对象是一个大小为 10 的数组，数组中元素的类型是 `int`。

当然，对修饰符的数量并没有特殊限制：

```
int *(&arry)[10] = ptrs; // arry 是数组的引用，该数组含有 10 个指针
```

按照由内向外的顺序阅读上述语句，首先知道 `arry` 是一个引用，然后观察右边知道，`arry` 引用的对象是一个大小为 10 的数组，最后观察左边知道，数组的元素类型是指向 `int` 的指针。这样，`arry` 就是一个含有 10 个 `int` 型指针的数组的引用。



要想理解数组声明的含义，最好的办法是从数组的名字开始按照由内向外的顺序阅读。

3.5.1 节练习

练习 3.27：假设 `txt_size` 是一个无参数的函数，它的返回值是 `int`。请回答下列哪个定义是非法的？为什么？

```
unsigned buf_size = 1024;
(a) int ia[buf_size];           (b) int ia[4 * 7 - 14];
(c) int ia[txt_size()];         (d) char st[11] = "fundamental";
```

练习 3.28：下列数组中元素的值是什么？

```
string sa[10];
int ia[10];
int main() {
    string sa2[10];
    int ia2[10];
}
```

练习 3.29：相比于 `vector` 来说，数组有哪些缺点，请列举一些。

3.5.2 访问数组元素

116

与标准库类型 `vector` 和 `string` 一样，数组的元素也能使用范围 `for` 语句或下标运算符来访问。数组的索引从 0 开始，以一个包含 10 个元素的数组为例，它的索引从 0 到 9，而非从 1 到 10。

在使用数组下标的时候，通常将其定义为 `size_t` 类型。`size_t` 是一种机器相关的无符号类型，它被设计得足够大以便能表示内存中任意对象的大小。在 `cstdint` 头文件中定义了 `size_t` 类型，这个文件是 C 标准库 `stddef.h` 头文件的 C++ 语言版本。

数组除了大小固定这一特点外，其他用法与 `vector` 基本类似。例如，可以用数组来记录各分数段的成绩个数，从而实现与 3.3.3 节（第 93 页）的程序一样的功能：

```
// 以 10 分为一个分数段统计成绩的数量：0~9, 10~19, ..., 90~99, 100
unsigned scores[11] = {}； // 11 个分数段，全部初始化为 0
unsigned grade;
while (cin >> grade) {
    if (grade <= 100)
        ++scores[grade/10]; // 将当前分数段的计数值加 1
}
```

与 93 页的程序相比，上面程序最大的不同是 `scores` 的声明。这里 `scores` 是一个含有 11 个无符号元素的数组。另外一处不太明显的区别是，本例所用的下标运算符是由 C++ 语言直接定义的，这个运算符能用在数组类型的运算对象上。93 页的那个程序所用的下标运算符是库模板 `vector` 定义的，只能用于 `vector` 类型的运算对象。

与 `vector` 和 `string` 一样，当需要遍历数组的所有元素时，最好的办法也是使用范围 `for` 语句。例如，下面的程序输出所有的 `scores`：

```
for (auto i : scores) // 对于 scores 中的每个计数值
    cout << i << " "; // 输出当前的计数值
cout << endl;
```

因为维度是数组类型的一部分，所以系统知道数组 `scores` 中有多少个元素，使用范围 `for` 语句可以减轻人为控制遍历过程的负担。

检查下标的值

与 `vector` 和 `string` 一样，数组的下标是否在合理范围之内由程序员负责检查，所谓合理就是说下标应该大于等于 0 而且小于数组的大小。要想防止数组下标越界，除了小心谨慎注意细节以及对代码进行彻底的测试之外，没有其他好办法。对于一个程序来说，即使顺利通过编译并执行，也不能肯定它不包含此类致命的错误。



大多数常见的安全问题都源于缓冲区溢出错误。当数组或其他类似数据结构的下标越界并试图访问非法内存区域时，就会产生此类错误。

117

3.5.2 节练习

练习 3.30：指出下面代码中的索引错误。

```
constexpr size_t array_size = 10;
int ia[array_size];
for (size_t ix = 1; ix <= array_size; ++ix)
    ia[ix] = ix;
```

练习 3.31：编写一段程序，定义一个含有 10 个 `int` 的数组，令每个元素的值就是其下标值。

练习 3.32：将上一题刚刚创建的数组拷贝给另外一个数组。利用 `vector` 重写程序，实现类似的功能。

练习 3.33：对于 104 页的程序来说，如果不初始化 `scores` 将发生什么？

3.5.3 指针和数组

在 C++ 语言中，指针和数组有非常紧密的联系。就如即将介绍的，使用数组的时候编译器一般会把它转换成指针。

通常情况下，使用取地址符（参见 2.3.2 节，第 47 页）来获取指向某个对象的指针，取地址符可以用于任何对象。数组的元素也是对象，对数组使用下标运算符得到该数组指定位置的元素。因此像其他对象一样，对数组的元素使用取地址符就能得到指向该元素的指针：

```
string nums[] = {"one", "two", "three"}; // 数组的元素是 string 对象
string *p = &nums[0]; // p 指向 nums 的第一个元素
```

然而，数组还有一个特性：在很多用到数组名字的地方，编译器都会自动地将其替换为一个指向数组首元素的指针：

```
string *p2 = nums; // 等价于 p2 = &nums[0]
```



在大多数表达式中，使用数组类型的对象其实是使用一个指向该数组首元素的指针。

由上可知，在一些情况下数组的操作实际上是指针的操作，这一结论有很多隐含的意思。其中一层意思是当使用数组作为一个 auto（参见 2.5.2 节，第 61 页）变量的初始值时，推断得到的类型是指针而非数组：

```
int ia[] = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9}; // ia 是一个含有 10 个整数的数组
auto ia2(ia); // ia2 是一个整型指针，指向 ia 的第一个元素
ia2 = 42; // 错误：ia2 是一个指针，不能用 int 值给指针赋值
```

尽管 ia 是由 10 个整数构成的数组，但当使用 ia 作为初始值时，编译器实际执行的初始化过程类似于下面的形式：

```
auto ia2(&ia[0]); // 显然 ia2 的类型是 int*
```

118

必须指出的是，当使用 decltype 关键字（参见 2.5.3 节，第 62 页）时上述转换不会发生，decltype(ia) 返回的类型是由 10 个整数构成的数组：

```
// ia3 是一个含有 10 个整数的数组
decltype(ia) ia3 = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};
ia3 = p; // 错误：不能用整型指针给数组赋值
ia3[4] = i; // 正确：把 i 的值赋给 ia3 的一个元素
```

指针也是迭代器

与 2.3.2 节（第 47 页）介绍的内容相比，指向数组元素的指针拥有更多功能。vector 和 string 的迭代器（参见 3.4 节，第 95 页）支持的运算，数组的指针全都支持。例如，允许使用递增运算符将指向数组元素的指针向前移动到下一个位置上：

```
int arr[] = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};
int *p = arr; // p 指向 arr 的第一个元素
++p; // p 指向 arr[1]
```

就像使用迭代器遍历 vector 对象中的元素一样，使用指针也能遍历数组中的元素。当然，这样做的前提是先得获取到指向数组第一个元素的指针和指向数组尾元素的下一个位置的指针。之前已经介绍过，通过数组名字或者数组中首元素的地址都能得到指向首元素的指针；不过获取尾后指针就要用到数组的另外一个特殊性质了。我们可以设法获取数组

尾元素之后的那个并不存在的元素的地址：

```
int *e = &arr[10]; // 指向 arr 尾元素的下一位置的指针
```

这里显然使用下标运算符索引了一个不存在的元素，arr 有 10 个元素，尾元素所在位置的索引是 9，接下来那个不存在的元素唯一的用处就是提供其地址用于初始化 e。就像尾后迭代器（参见 3.4.1 节，第 95 页）一样，尾后指针也不指向具体的元素。因此，不能对尾后指针执行解引用或递增的操作。

利用上面得到的指针能重写之前的循环，令其输出 arr 的全部元素：

```
for (int *b = arr; b != e; ++b)
    cout << *b << endl; // 输出 arr 的元素
```

标准库函数 begin 和 end

尽管能计算得到尾后指针，但这种用法极易出错。为了让指针的使用更简单、更安全，C++11 新标准引入了两个名为 begin 和 end 的函数。这两个函数与容器中的两个同名成员（参见 3.4.1 节，第 95 页）功能类似，不过数组毕竟不是类类型，因此这两个函数不是成员函数。正确的使用形式是将数组作为它们的参数：

```
int ia[] = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9}; // ia 是一个含有 10 个整数的数组
int *beg = begin(ia);           // 指向 ia 首元素的指针
int *last = end(ia);           // 指向 arr 尾元素的下一位置的指针
```

119 begin 函数返回指向 ia 首元素的指针，end 函数返回指向 ia 尾元素下一位置的指针，这两个函数定义在 iterator 头文件中。

使用 begin 和 end 可以很容易地写出一个循环并处理数组中的元素。例如，假设 arr 是一个整型数组，下面的程序负责找到 arr 中的第一个负数：

```
// pbeg 指向 arr 的首元素，pend 指向 arr 尾元素的下一位置
int *pbeg = begin(arr), *pend = end(arr);
// 寻找第一个负值元素，如果已经检查完全部元素则结束循环
while (pbeg != pend && *pbeg >= 0)
    ++pbeg;
```

首先定义了两个名为 pbeg 和 pend 的整型指针，其中 pbeg 指向 arr 的第一个元素，pend 指向 arr 尾元素的下一位置。while 语句的条件部分通过比较 pbeg 和 pend 来确保可以安全地对 pbeg 解引用，如果 pbeg 确实指向了一个元素，将其解引用并检查元素值是否为负值。如果是，条件失效、退出循环；如果不是，将指针向前移动一位继续考查下一个元素。



一个指针如果指向了某种内置类型数组的尾元素的“下一位置”，则其具备与 vector 的 end 函数返回的与迭代器类似的功能。特别要注意，尾后指针不能执行解引用和递增操作。

指针运算

指向数组元素的指针可以执行表 3.6（第 96 页）和表 3.7（第 99 页）列出的所有迭代器运算。这些运算，包括解引用、递增、比较、与整数相加、两个指针相减等，用在指针和用在迭代器上意义完全一致。

给（从）一个指针加上（减去）某整数值，结果仍是指针。新指针指向的元素与原来

的指针相比前进了（后退了）该整数值个位置：

```
constexpr size_t sz = 5;
int arr[sz] = {1, 2, 3, 4, 5};
int *ip = arr;           // 等价于 int *ip = &arr[0]
int *ip2 = ip + 4;      // ip2 指向 arr 的尾元素 arr[4]
```

ip 加上 4 所得的结果仍是一个指针，该指针所指的元素与 ip 原来所指的元素相比前进了 4 个位置。

给指针加上一个整数，得到的新指针仍需指向同一数组的其他元素，或者指向同一数组的尾元素的下一位置：

```
// 正确：arr 转换成指向它首元素的指针；p 指向 arr 尾元素的下一位置
int *p = arr + sz;        // 使用警告：不要解引用！
int *p2 = arr + 10;       // 错误：arr 只有 5 个元素，p2 的值未定义
```

当给 arr 加上 sz 时，编译器自动地将 arr 转换成指向数组 arr 中首元素的指针。执行加法后，指针从首元素开始向前移动了 sz（这里是 5）个位置，指向新位置的元素。也就是说，它指向了数组 arr 尾元素的下一位置。如果计算所得的指针超出了上述范围就将产生错误，而且这种错误编译器一般发现不了。◀ [120]

和迭代器一样，两个指针相减的结果是它们之间的距离。参与运算的两个指针必须指向同一个数组当中的元素：

```
auto n = end(arr) - begin(arr); // n 的值是 5，也就是 arr 中元素的数量
```

两个指针相减的结果的类型是一种名为 **ptrdiff_t** 的标准库类型，和 **size_t** 一样，**ptrdiff_t** 也是一种定义在 **cstddef** 头文件中的机器相关的类型。因为差值可能为负值，所以 **ptrdiff_t** 是一种带符号类型。

只要两个指针指向同一个数组的元素，或者指向该数组的尾元素的下一位置，就能利用关系运算符对其进行比较。例如，可以按照如下的方式遍历数组中的元素：

```
int *b = arr, *e = arr + sz;
while (b < e) {
    // 使用 *b
    ++b;
}
```

如果两个指针分别指向不相关的对象，则不能比较它们：

```
int i = 0, sz = 42;
int *p = &i, *e = &sz;
// 未定义的：p 和 e 无关，因此比较毫无意义！
while (p < e)
```

尽管作用可能不是特别明显，但必须说明的是，上述指针运算同样适用于空指针（参见 2.3.2 节，第 48 页）和所指对象并非数组的指针。在后一种情况下，两个指针必须指向同一个对象或该对象的下一位置。如果 p 是空指针，允许给 p 加上或减去一个值为 0 的整型常量表达式（参见 2.4.4 节，第 58 页）。两个空指针也允许彼此相减，结果当然是 0。

解引用和指针运算的交互

指针加上一个整数所得的结果还是一个指针。假设结果指针指向了一个元素，则允许解引用该结果指针：

```
int ia[] = {0,2,4,6,8}; // 含有 5 个整数的数组
int last = *(ia + 4); // 正确：把 last 初始化成 8，也就是 ia[4] 的值
```

表达式`* (ia+4)`计算 ia 前进 4 个元素后的新地址，解引用该结果指针的效果等价于表达式`ia[4]`。

回忆一下在 3.4.1 节（第 98 页）中介绍过如果表达式含有解引用运算符和点运算符，最好在必要的地方加上圆括号。类似的，此例中指针加法的圆括号也不可缺少。如果写成下面的形式：

```
last = *ia + 4; // 正确：last = 4 等价于 ia[0] + 4
```

含义就与之前完全不同了，此时先解引用 ia，然后给解引用的结果再加上 4。4.1.2 节（第 121 页）将对这一问题做进一步分析。



下标和指针

121

如前所述，在很多情况下使用数组的名字其实用的是一个指向数组首元素的指针。一个典型的例子是当对数组使用下标运算符时，编译器会自动执行上述转换操作。给定

```
int ia[] = {0,2,4,6,8}; // 含有 5 个整数的数组
```

此时，`ia[0]`是一个使用了数组名字的表达式，对数组执行下标运算其实是对指向数组元素的指针执行下标运算：

```
int i = ia[2];           // ia 转换成指向数组首元素的指针
                        // ia[2] 得到 (ia + 2) 所指的元素
int *p = ia;            // p 指向 ia 的首元素
i = *(p + 2);          // 等价于 i = ia[2]
```

只要指针指向的是数组中的元素（或者数组中尾元素的下一位置），都可以执行下标运算：

```
int *p = &ia[2];        // p 指向索引为 2 的元素
int j = p[1];           // p[1] 等价于 *(p + 1)，就是 ia[3] 表示的那个元素
int k = p[-2];          // p[-2] 是 ia[0] 表示的那个元素
```

虽然标准库类型 `string` 和 `vector` 也能执行下标运算，但是数组与它们相比还是有所不同。标准库类型限定使用的下标必须是无符号类型，而内置的下标运算无此要求，上面的最后一个例子很好地说明了这一点。内置的下标运算符可以处理负值，当然，结果地址必须指向原来的指针所指同一数组中的元素（或是同一数组尾元素的下一位置）。



内置的下标运算符所用的索引值不是无符号类型，这一点与 `vector` 和 `string` 不一样。

3.5.3 节练习

练习 3.34：假定 `p1` 和 `p2` 指向同一个数组中的元素，则下面程序的功能是什么？什么情况下该程序是非法的？

```
p1 += p2 - p1;
```

练习 3.35：编写一段程序，利用指针将数组中的元素置为 0。

练习 3.36：编写一段程序，比较两个数组是否相等。再写一段程序，比较两个 `vector` 对象是否相等。

3.5.4 C 风格字符串



尽管 C++ 支持 C 风格字符串，但在 C++ 程序中最好还是不要使用它们。这是因为 C 风格字符串不仅使用起来不太方便，而且极易引发程序漏洞，是诸多安全问题的根本原因。

<122

字符串字面值是一种通用结构的实例，这种结构即是 C++ 由 C 继承而来的 C 风格字符串 (C-style character string)。C 风格字符串不是一种类型，而是为了表达和使用字符串而形成的一种约定俗成的写法。按此习惯书写的字符串存放在字符数组中并以空字符结束 (null terminated)。以空字符结束的意思是在字符串最后一个字符后面跟着一个空字符 ('\0')。一般利用指针来操作这些字符串。

C 标准库 String 函数

表 3.8 列举了 C 语言标准库提供的一组函数，这些函数可用于操作 C 风格字符串，它们定义在 `cstring` 头文件中，`cstring` 是 C 语言头文件 `string.h` 的 C++ 版本。

表 3.8: C 风格字符串的函数

<code>strlen(p)</code>	返回 p 的长度，空字符不计算在内
<code>strcmp(p1, p2)</code>	比较 p1 和 p2 的相等性。如果 $p1==p2$ ，返回 0；如果 $p1>p2$ ，返回一个正值；如果 $p1<p2$ ，返回一个负值
<code>strcat(p1, p2)</code>	将 p2 附加到 p1 之后，返回 p1
<code>strcpy(p1, p2)</code>	将 p2 拷贝给 p1，返回 p1



表 3.8 所列的函数不负责验证其字符串参数。

传入此类函数的指针必须指向以空字符作为结束的数组：

```
char ca[] = {'C', '+', '+'};      // 不以空字符结束
cout << strlen(ca) << endl;      // 严重错误：ca 没有以空字符结束
```

此例中，ca 虽然也是一个字符数组但它不是以空字符作为结束的，因此上述程序将产生未定义的结果。`strlen` 函数将有可能沿着 ca 在内存中的位置不断向前寻找，直到遇到空字符才停下来。

比较字符串

比较两个 C 风格字符串的方法和之前学习过的比较标准库 `string` 对象的方法大相径庭。比较标准库 `string` 对象的时候，用的是普通的关系运算符和相等性运算符：

```
string s1 = "A string example";
string s2 = "A different string";
if (s1 < s2) // false: s2 小于 s1
```

如果把这些运算符用在两个 C 风格字符串上，实际比较的将是指针而非字符串本身：

```
const char ca1[] = "A string example";
const char ca2[] = "A different string";
if (ca1 < ca2) // 未定义的：试图比较两个无关地址
```

<123

谨记之前介绍过的，当使用数组的时候其实真正用的是指向数组首元素的指针（参见 3.5.3 节，第 105 页）。因此，上面的 if 条件实际上比较的是两个 `const char*` 的值。这两个

指针指向的并非同一对象，所以将得到未定义的结果。

要想比较两个 C 风格字符串需要调用 `strcmp` 函数，此时比较的就不再是指针了。如果两个字符串相等，`strcmp` 返回 0；如果前面的字符串较大，返回正值；如果后面的字符串较大，返回负值：

```
if (strcmp(ca1, ca2) < 0) // 和两个 string 对象的比较 s1 < s2 效果一样
```

目标字符串的大小由调用者指定

连接或拷贝 C 风格字符串也与标准库 `string` 对象的同类操作差别很大。例如，要想把刚刚定义的那两个 `string` 对象 `s1` 和 `s2` 连接起来，可以直接写成下面的形式：

```
// 将 largeStr 初始化成 s1、一个空格和 s2 的连接
string largeStr = s1 + " " + s2;
```

同样的操作如果放到 `ca1` 和 `ca2` 这两个数组身上就会产生错误了。表达式 `ca1 + ca2` 试图将两个指针相加，显然这样的操作没什么意义，也肯定非法的。

正确的方法是使用 `strcat` 函数和 `strcpy` 函数。不过要想使用这两个函数，还必须提供一个用于存放结果字符串的数组，该数组必须足够大以便容纳下结果字符串及末尾的空字符。下面的代码虽然很常见，但是充满了安全风险，极易引发严重错误：

```
// 如果我们计算错了 largeStr 的大小将引发严重错误
strcpy(largeStr, ca1);           // 把 ca1 拷贝给 largeStr
strcat(largeStr, " ");           // 在 largeStr 的末尾加上一个空格
strcat(largeStr, ca2);           // 把 ca2 连接到 largeStr 后面
```

一个潜在的问题是，我们在估算 `largeStr` 所需的空间时不容易估准，而且 `largeStr` 所存的内容一旦改变，就必须重新检查其空间是否足够。不幸的是，这样的代码到处都是，程序员根本没法照顾周全。这类代码充满了风险而且经常导致严重的安全泄漏。



对大多数应用来说，使用标准库 `string` 要比使用 C 风格字符串更安全、更高效。

124 >

3.5.4 节练习

练习 3.37：下面的程序是何含义，程序的输出结果是什么？

```
const char ca[] = {'h', 'e', 'l', 'l', 'o'};
const char *cp = ca;
while (*cp) {
    cout << *cp << endl;
    ++cp;
}
```

练习 3.38：在本节中我们提到，将两个指针相加不但是非法的，而且也没什么意义。请问为什么两个指针相加没什么意义？

练习 3.39：编写一段程序，比较两个 `string` 对象。再编写一段程序，比较两个 C 风格字符串的内容。

练习 3.40：编写一段程序，定义两个字符数组并用字符串字面值初始化它们；接着再定义一个字符数组存放前两个数组连接后的结果。使用 `strcpy` 和 `strcat` 把前两个数组的内容拷贝到第三个数组中。

3.5.5 与旧代码的接口

很多 C++ 程序在标准库出现之前就已经写成了，它们肯定没用到 `string` 和 `vector` 类型。而且，有一些 C++ 程序实际上是与 C 语言或其他语言的接口程序，当然也无法使用 C++ 标准库。因此，现代的 C++ 程序不得不与那些充满了数组和/或 C 风格字符串的代码衔接，为了使这一工作简单易行，C++ 专门提供了一组功能。

混用 `string` 对象和 C 风格字符串



3.2.1 节（第 76 页）介绍过允许使用字符串字面值来初始化 `string` 对象：

```
string s("Hello World"); // s 的内容是 Hello World
```

更一般的情况是，任何出现字符串字面值的地方都可以用以空字符结束的字符数组来替代：

- 允许使用以空字符结束的字符数组来初始化 `string` 对象或为 `string` 对象赋值。
- 在 `string` 对象的加法运算中允许使用以空字符结束的字符数组作为其中一个运算对象（不能两个运算对象都是）；在 `string` 对象的复合赋值运算中允许使用以空字符结束的字符数组作为右侧的运算对象。

上述性质反过来就不成立了：如果程序的某处需要一个 C 风格字符串，无法直接用 `string` 对象来代替它。例如，不能用 `string` 对象直接初始化指向字符的指针。为了完成该功能，`string` 专门提供了一个名为 `c_str` 的成员函数：

```
char *str = s; // 错误：不能用 string 对象初始化 char*
const char *str = s.c_str(); // 正确
```

顾名思义，`c_str` 函数的返回值是一个 C 风格的字符串。也就是说，函数的返回结果是一个指针，该指针指向一个以空字符结束的字符数组，而这个数组所存的数据恰好与那个 `string` 对象的一样。结果指针的类型是 `const char*`，从而确保我们不会改变字符数组的内容。

< 125

我们无法保证 `c_str` 函数返回的数组一直有效，事实上，如果后续的操作改变了 `s` 的值就可能让之前返回的数组失去效用。



WARNING 如果执行完 `c_str()` 函数后程序想一直都能使用其返回的数组，最好将该数组重新拷贝一份。

使用数组初始化 `vector` 对象

3.5.1 节（第 102 页）介绍过不允许使用一个数组为另一个内置类型的数组赋初值，也不允许使用 `vector` 对象初始化数组。相反的，允许使用数组来初始化 `vector` 对象。要实现这一目的，只需指明要拷贝区域的首元素地址和尾后地址就可以了：

```
int int_arr[] = {0, 1, 2, 3, 4, 5};
// ivec 有 6 个元素，分别是 int_arr 中对应元素的副本
vector<int> ivec(begin(int_arr), end(int_arr));
```

在上述代码中，用于创建 `ivec` 的两个指针实际上指明了用来初始化的值在数组 `int_arr` 中的位置，其中第二个指针应指向待拷贝区域尾元素的下一位置。此例中，使用标准库函数 `begin` 和 `end`（参见 3.5.3 节，第 106 页）来分别计算 `int_arr` 的首指针和尾后指针。在最终的结果中，`ivec` 将包含 6 个元素，它们的次序和值都与数组 `int_arr` 完全

一样。

用于初始化 `vector` 对象的值也可能仅是数组的一部分：

```
// 拷贝三个元素：int_arr[1]、int_arr[2]、int_arr[3]
vector<int> subVec(int_arr + 1, int_arr + 4);
```

这条初始化语句用 3 个元素创建了对象 `subVec`，3 个元素的值分别来自 `int_arr[1]`、`int_arr[2]` 和 `int_arr[3]`。

建议：尽量使用标准库类型而非数组

使用指针和数组很容易出错。一部分原因是概念上的问题：指针常用于底层操作，因此容易引发一些与烦琐细节有关的错误。其他问题则源于语法错误，特别是声明指针时的语法错误。

现代的 C++ 程序应当尽量使用 `vector` 和迭代器，避免使用内置数组和指针；应该尽量使用 `string`，避免使用 C 风格的基于数组的字符串。

3.5.5 节练习

练习 3.41：编写一段程序，用整型数组初始化一个 `vector` 对象。

练习 3.42：编写一段程序，将含有整数元素的 `vector` 对象拷贝给一个整型数组。



3.6 多维数组

严格来说，C++ 语言中没有多维数组，通常所说的多维数组其实是数组的数组。谨记这一点，对今后理解和使用多维数组大有益处。

当一个数组的元素仍然是数组时，通常使用两个维度来定义它：一个维度表示数组本身大小，另外一个维度表示其元素（也是数组）大小：

```
int ia[3][4]; // 大小为 3 的数组，每个元素是含有 4 个整数的数组
// 大小为 10 的数组，它的每个元素都是大小为 20 的数组，
// 这些数组的元素是含有 30 个整数的数组
int arr[10][20][30] = {0}; // 将所有元素初始化为 0
```

如 3.5.1 节（第 103 页）所介绍的，按照由内而外的顺序阅读此类定义有助于更好地理解其真实含义。在第一条语句中，我们定义的名字是 `ia`，显然 `ia` 是一个含有 3 个元素的数组。接着观察右边发现，`ia` 的元素也有自己的维度，所以 `ia` 的元素本身又都是含有 4 个元素的数组。再观察左边知道，真正存储的元素是整数。因此最后可以明确第一条语句的含义：它定义了一个大小为 3 的数组，该数组的每个元素都是含有 4 个整数的数组。

使用同样的方式理解 `arr` 的定义。首先 `arr` 是一个大小为 10 的数组，它的每个元素都是大小为 20 的数组，这些数组的元素又都是含有 30 个整数的数组。实际上，定义数组时对下标运算符的数量并没有限制，因此只要愿意就可以定义这样一个数组：它的元素还是数组，下一级数组的元素还是数组，再下一级数组的元素还是数组，以此类推。

对于二维数组来说，常把第一个维度称作行，第二个维度称作列。

多维数组的初始化

允许使用花括号括起来的一组值初始化多维数组，这点和普通的数组一样。下面的初始化形式中，多维数组的每一行分别用花括号括了起来：

```
int ia[3][4] = {           // 三个元素，每个元素都是大小为 4 的数组
    {0, 1, 2, 3},          // 第 1 行的初始值
    {4, 5, 6, 7},          // 第 2 行的初始值
    {8, 9, 10, 11}         // 第 3 行的初始值
};
```

其中内层嵌套着的花括号并非必需的，例如下面的初始化语句，形式上更为简洁，完成的功能和上面这段代码完全一样：

```
// 没有标识每行的花括号，与之前的初始化语句是等价的
int ia[3][4] = {0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11};
```

类似于一维数组，在初始化多维数组时也并非所有元素的值都必须包含在初始化列表之内。如果仅仅想初始化每一行的第一个元素，通过如下的语句即可：

```
// 显式地初始化每行的首元素
int ia[3][4] = {{0}, {4}, {8}};
```

<127>

其他未列出的元素执行默认值初始化，这个过程和一维数组（参见 3.5.1 节，第 102 页）一样。在这种情况下如果再省略掉内层的花括号，结果就大不一样了。下面的代码

```
// 显式地初始化第 1 行，其他元素执行值初始化
int ix[3][4] = {0, 3, 6, 9};
```

含义发生了变化，它初始化的是第一行的 4 个元素，其他元素被初始化为 0。

多维数组的下标引用

可以使用下标运算符来访问多维数组的元素，此时数组的每个维度对应一个下标运算符。

如果表达式含有的下标运算符数量和数组的维度一样多，该表达式的结果将是给定类型的元素；反之，如果表达式含有的下标运算符数量比数组的维度小，则表达式的结果将是给定索引处的一个内层数组：

```
// 用 arr 的首元素为 ia 最后一行的最后一个元素赋值
ia[2][3] = arr[0][0][0];
int (&row)[4] = ia[1]; // 把 row 绑定到 ia 的第二个 4 元素数组上
```

在第一个例子中，对于用到的两个数组来说，表达式提供的下标运算符数量都和它们各自的维度相同。在等号左侧，`ia[2]` 得到数组 `ia` 的最后一行，此时返回的是表示 `ia` 最后一行的那个一维数组而非任何实际元素；对这个一维数组再取下标，得到编号为 [3] 的元素，也就是这一行的最后一个元素。

类似的，等号右侧的运算对象包含 3 个维度。首先通过索引 0 得到最外层的数组，它是一个大小为 20 的（多维）数组；接着获取这 20 个元素数组的第一个元素，得到一个大小为 30 的一维数组；最后再取出其中的第一个元素。

在第二个例子中，把 `row` 定义成一个含有 4 个整数的数组的引用，然后将其绑定到 `ia` 的第 2 行。

再举一个例子，程序中经常会用到两层嵌套的 `for` 循环来处理多维数组的元素：

```
constexpr size_t rowCount = 3, colCount = 4;
```

```

int ia[rowCnt][colCnt]; // 12 个未初始化的元素
// 对于每一行
for (size_t i = 0; i != rowCnt; ++i) {
    // 对于行内的每一列
    for (size_t j = 0; j != colCnt; ++j) {
        // 将元素的位置索引作为它的值
        ia[i][j] = i * colCnt + j;
    }
}

```

外层的 `for` 循环遍历 `ia` 的所有元素，注意这里的元素是一维数组；内层的 `for` 循环则遍历那些一维数组的整数元素。此例中，我们将元素的值设为该元素在整个数组中的序号。

使用范围 `for` 语句处理多维数组

由于在 C++11 新标准中新增了范围 `for` 语句，所以前一个程序可以简化为如下形式：

```

size_t cnt = 0;
for (auto &row : ia)           // 对于外层数组的每一个元素
    for (auto &col : row) {     // 对于内层数组的每一个元素
        col = cnt;             // 将下一个值赋给该元素
        ++cnt;                  // 将 cnt 加 1
    }
}

```

这个循环赋给 `ia` 元素的值和之前那个循环是完全相同的，区别之处是通过使用范围 `for` 语句把管理数组索引的任务交给了系统来完成。因为要改变元素的值，所以得把控制变量 `row` 和 `col` 声明成引用类型（参见 3.2.3 节，第 83 页）。第一个 `for` 循环遍历 `ia` 的所有元素，这些元素是大小为 4 的数组，因此 `row` 的类型就应该是含有 4 个整数的数组的引用。第二个 `for` 循环遍历那些 4 元素数组中的某一个，因此 `col` 的类型是整数的引用。每次迭代把 `cnt` 的值赋给 `ia` 的当前元素，然后将 `cnt` 加 1。

在上面的例子中，因为要改变数组元素的值，所以我们选用引用类型作为循环控制变量，但其实还有一个深层次的原因促使我们这么做。举一个例子，考虑如下的循环：

```

for (const auto &row : ia) // 对于外层数组的每一个元素
    for (auto col : row)   // 对于内层数组的每一个元素
        cout << col << endl;

```

这个循环中并没有任何写操作，可是我们还是将外层循环的控制变量声明成了引用类型，这是为了避免数组被自动转成指针（参见 3.5.3 节，第 105 页）。假设不用引用类型，则循环如下述形式：

```

for (auto row : ia)
    for (auto col : row)

```

程序将无法通过编译。这是因为，像之前一样第一个循环遍历 `ia` 的所有元素，注意这些元素实际上是大小为 4 的数组。因为 `row` 不是引用类型，所以编译器初始化 `row` 时会自动将这些数组形式的元素（和其他类型的数组一样）转换成指向该数组内首元素的指针。这样得到的 `row` 的类型就是 `int*`，显然内层的循环就不合法了，编译器将试图在一个 `int*` 内遍历，这显然和程序的初衷相去甚远。



要使用范围 `for` 语句处理多维数组，除了最内层的循环外，其他所有循环的控制变量都应该是引用类型。

指针和多维数组

当程序使用多维数组的名字时，也会自动将其转换成指向数组首元素的指针。



定义指向多维数组的指针时，千万别忘了这个多维数组实际上是数组的数组。

◀ 129

因为多维数组实际上是数组的数组，所以由多维数组名转换得来的指针实际上是指向第一个内层数组的指针：

```
int ia[3][4];           // 大小为 3 的数组，每个元素是含有 4 个整数的数组
int (*p)[4] = ia;       // p 指向含有 4 个整数的数组
p = &ia[2];             // p 指向 ia 的尾元素
```

根据 3.5.1 节（第 103 页）提出的策略，我们首先明确 (**p*) 意味着 *p* 是一个指针。接着观察右边发现，指针 *p* 所指的是一个维度为 4 的数组；再观察左边知道，数组中的元素是整数。因此，*p* 就是指向含有 4 个整数的数组的指针。



在上述声明中，圆括号必不可少：

```
int *ip[4];           // 整型指针的数组
int (*ip)[4];         // 指向含有 4 个整数的数组
```

随着 C++11 新标准的提出，通过使用 `auto` 或者 `decltype`（参见 2.5.2 节，第 61 页）就能尽可能地避免在数组前面加上一个指针类型了：

```
// 输出 ia 中每个元素的值，每个内层数组各占一行
// p 指向含有 4 个整数的数组
for (auto p = ia; p != ia + 3; ++p) {
    // q 指向 4 个整数数组的首元素，也就是说，q 指向一个整数
    for (auto q = *p; q != *p + 4; ++q)
        cout << *q << ' ';
    cout << endl;
}
```

外层的 `for` 循环首先声明一个指针 *p* 并令其指向 *ia* 的第一个内层数组，然后依次迭代直到 *ia* 的全部 3 行都处理完为止。其中递增运算 `++p` 负责将指针 *p* 移动到 *ia* 的下一行。

内层的 `for` 循环负责输出内层数组所包含的值。它首先令指针 *q* 指向 *p* 当前所在行的第一个元素。`*p` 是一个含有 4 个整数的数组，像往常一样，数组名被自动地转换成指向该数组首元素的指针。内层 `for` 循环不断迭代直到我们处理完了当前内层数组的所有元素为止。为了获取内层 `for` 循环的终止条件，再一次解引用 *p* 得到指向内层数组首元素的指针，给它加上 4 就得到了终止条件。

当然，使用标准库函数 `begin` 和 `end`（参见 3.5.3 节，第 106 页）也能实现同样的功能，而且看起来更简洁一些：

```
// p 指向 ia 的第一个数组
for (auto p = begin(ia); p != end(ia); ++p) {
    // q 指向内层数组的首元素
    for (auto q = begin(*p); q != end(*p); ++q)
        cout << *q << ' '; // 输出 q 所指的整数值
    cout << endl;
}
```

C++
11

130> 在这一版本的程序中，循环终止条件由 `end` 函数负责判断。虽然我们也能推断出 `p` 的类型是指向含有 4 个整数的数组的指针，`q` 的类型是指向整数的指针，但是使用 `auto` 关键字我们就不必再烦心这些类型到底是什么了。

类型别名简化多维数组的指针

读、写和理解一个指向多维数组的指针是一个让人不胜其烦的工作，使用类型别名（参见 2.5.1 节，第 60 页）能让这项工作变得简单一点儿，例如：

```
using int_array = int[4]; // 新标准下类型别名的声明，参见 2.5.1 节（第 60 页）
typedef int int_array[4]; // 等价的 typedef 声明，参见 2.5.1 节（第 60 页）

// 输出 ia 中每个元素的值，每个内层数组各占一行
for (int_array *p = ia; p != ia + 3; ++p) {
    for (int *q = *p; q != *p + 4; ++q)
        cout << *q << ' ';
    cout << endl;
}
```

程序将类型“4 个整数组成的数组”命名为 `int_array`，用类型名 `int_array` 定义外层循环的控制变量让程序显得简洁明了。

3.6 节练习

练习 3.43：编写 3 个不同版本的程序，令其均能输出 `ia` 的元素。版本 1 使用范围 `for` 语句管理迭代过程；版本 2 和版本 3 都使用普通的 `for` 语句，其中版本 2 要求用下标运算符，版本 3 要求用指针。此外，在所有 3 个版本的程序中都要直接写出数据类型，而不能使用类型别名、`auto` 关键字或 `decltype` 关键字。

练习 3.44：改写上一个练习中的程序，使用类型别名来代替循环控制变量的类型。

练习 3.45：再一次改写程序，这次使用 `auto` 关键字。

小结

131

`string` 和 `vector` 是两种最重要的标准库类型。`string` 对象是一个可变长的字符序列，`vector` 对象是一组同类型对象的容器。

迭代器允许对容器中的对象进行间接访问，对于 `string` 对象和 `vector` 对象来说，可以通过迭代器访问元素或者在元素间移动。

数组和指向数组元素的指针在一个较低的层次上实现了与标准库类型 `string` 和 `vector` 类似功能。一般来说，应该优先选用标准库提供的类型，之后再考虑 C++ 语言内置的低层的替代品数组或指针。

术语表

`begin` 是 `string` 和 `vector` 的成员，返回指向第一个元素的迭代器。也是一个标准库函数，输入一个数组，返回指向该数组首元素的指针。

缓冲区溢出 (buffer overflow) 一种严重的程序故障，主要的原因是试图通过一个越界的索引访问容器内容，容器类型包括 `string`、`vector` 和数组等。

C 风格字符串 (C-style string) 以空字符结束的字符数组。字符串字面值是 C 风格字符串，C 风格字符串容易出错。

类模板 (class template) 用于创建具体类类型的模板。要想使用类模板，必须提供关于类型的辅助信息。例如，要定义一个 `vector` 对象需要指定元素的类型：`vector<int>` 包含 `int` 类型的元素。

编译器扩展 (compiler extension) 某个特定的编译器为 C++ 语言额外增加的特性。基于编译器扩展编写的程序不易移植到其他编译器上。

容器 (container) 是一种类型，其对象容纳了一组给定类型的对象。`vector` 是一种容器类型。

拷贝初始化 (copy initialization) 使用赋值号 (=) 的初始化形式。新创建的对象是初始值的一个副本。

difference_type 由 `string` 和 `vector` 定义的一种带符号整数类型，表示两个迭代

器之间的距离。

直接初始化 (direct initialization) 不使用赋值号 (=) 的初始化形式。

`empty` 是 `string` 和 `vector` 的成员，返回一个布尔值。当对象的大小为 0 时返回真，否则返回假。

`end` 是 `string` 和 `vector` 的成员，返回一个尾后迭代器。也是一个标准库函数，输入一个数组，返回指向该数组尾元素的下一位置的指针。

`getline` 在 `string` 头文件中定义的一个函数，以一个 `istream` 对象和一个 `string` 对象为输入参数。该函数首先读取输入流的内容直到遇到换行符停止，然后将读入的数据存入 `string` 对象，最后返回 `istream` 对象。其中换行符读入但是不保留。

索引 (index) 是下标运算符使用的值。表示要在 `string` 对象、`vector` 对象或者数组中访问的一个位置。

实例化 (instantiation) 编译器生成一个指定的模板类或函数的过程。

迭代器 (iterator) 是一种类型，用于访问容器中的元素或者在元素之间移动。

迭代器运算 (iterator arithmetic) 是 `string` 或 `vector` 的迭代器的运算：迭代器与整数相加或相减得到一个新的迭代器，与原来的迭代器相比，新迭代器向前

或向后移动了若干个位置。两个迭代器相减得到它们之间的距离，此时它们必须指向同一个容器的元素或该容器尾元素的下一个位置。

[132] > 以空字符结束的字符串 (null-terminated string) 是一个字符串，它的最后一个字符后面还跟着一个空字符 ('\0')。

尾后迭代器 (off-the-end iterator) `end` 函数返回的迭代器，指向一个并不存在的元素，该元素位于容器尾元素的下一个位置。

指针运算 (pointer arithmetic) 是指针类型支持的算术运算。指向数组的指针所支持的运算种类与迭代器运算一样。

`ptrdiff_t` 是 `cstdint` 头文件中定义的一种与机器实现有关的带符号整数类型，它的空间足够大，能够表示数组中任意两个指针之间的距离。

`push_back` 是 `vector` 的成员，向 `vector` 对象的末尾添加元素。

范围 for 语句 (range for) 一种控制语句，可以在值的一个特定集合内迭代。

`size` 是 `string` 和 `vector` 的成员，分别返回字符的数量或元素的数量。返回值的类型是 `size_type`。

`size_t` 是 `cstdint` 头文件中定义的一种与机器实现有关的无符号整数类型，它的空间足够大，能够表示任意数组的大小。

`size_type` 是 `string` 和 `vector` 定义的类型的名字，能存放下任意 `string` 对象或 `vector` 对象的大小。在标准库中，`size_type` 被定义为无符号类型。

`string` 是一种标准库类型，表示字符的序列。

using 声明 (using declaration) 令命名空间中的某个名字可被程序直接使用。

```
using 命名空间 :: 名字;
```

上述语句的作用是令程序可以直接使用名字，而无须写它的前缀部分 `命名空间::`。

值初始化 (value initialization) 是一种初始化过程。内置类型初始化为 0，类类型由

类的默认构造函数初始化。只有当类包含默认构造函数时，该类的对象才会被值初始化。对于容器的初始化来说，如果只说明了容器的大小而没有指定初始值的话，就会执行值初始化。此时编译器会生成一个值，而容器的元素被初始化为该值。

`vector` 是一种标准库类型，容纳某指定类型的一组元素。

++运算符 (++ operator) 是迭代器和指针定义的递增运算符。执行“加 1”操作使得迭代器指向下一个元素。

[]运算符 ([] operator) 下标运算符。`obj[j]` 得到容器对象 `obj` 中位置 `j` 的那个元素。索引从 0 开始，第一个元素的索引是 0，尾元素的索引是 `obj.size() - 1`。下标运算符的返回值是一个对象。如果 `p` 是指针、`n` 是整数，则 `p[n]` 与 `* (p+n)` 等价。

->运算符 (-> operator) 箭头运算符，该运算符综合了解引用操作和点操作。`a->b` 等价于 `(*a).b`。

<>运算符 (<> operator) 标准库类型 `string` 定义的输出运算符，负责输出 `string` 对象中的字符。

>>运算符 (>> operator) 标准库类型 `string` 定义的输入运算符，负责读入一组字符，遇到空白停止，读入的内容赋给运算符右侧的运算对象，该运算对象应该是一个 `string` 对象。

!运算符 (! operator) 逻辑非运算符，将它的运算对象的布尔值取反。如果运算对象是假，则结果为真，如果运算对象是真，则结果为假。

&&运算符 (&& operator) 逻辑与运算符，如果两个运算对象都是真，结果为真。只有当左侧运算对象为真时才会检查右侧运算对象。

||运算符 (|| operator) 逻辑或运算符，任何一个运算对象是真，结果就为真。只有当左侧运算对象为假时才会检查右侧运算对象。

第4章 表达式

内容

4.1 基础	120
4.2 算术运算符	124
4.3 逻辑和关系运算符	126
4.4 赋值运算符	129
4.5 递增和递减运算符	131
4.6 成员访问运算符	133
4.7 条件运算符	134
4.8 位运算符	135
4.9 sizeof 运算符	139
4.10 逗号运算符	140
4.11 类型转换	141
4.12 运算符优先级表	147
小结	149
术语表	149

C++语言提供了一套丰富的运算符，并定义了这些运算符作用于内置类型的运算对象时所执行的操作。同时，当运算对象是类类型时，C++语言也允许由用户指定上述运算符的含义。本章主要介绍由语言本身定义、并用于内置类型运算对象的运算符，同时简单介绍几种标准库定义的运算符。第14章会专门介绍用户如何自定义适用于类类型的运算符。

134 表达式由一个或多个运算对象 (operand) 组成, 对表达式求值将得到一个结果 (result)。字面值和变量是最简单的表达式 (expression), 其结果就是字面值和变量的值。把一个运算符 (operator) 和一个或多个运算对象组合起来可以生成较复杂的表达式。

4.1 基础

有几个基础概念对表达式的求值过程有影响, 它们涉及大多数 (甚至全部) 表达式。本节先简要介绍这几个概念, 后面的小节将做更详细的讨论。



4.1.1 基本概念

C++ 定义了一元运算符 (unary operator) 和二元运算符 (binary operator)。作用于一个运算对象的运算符是一元运算符, 如取地址符 (&) 和解引用符 (*); 作用于两个运算对象的运算符是二元运算符, 如相等运算符 (==) 和乘法运算符 (*)。除此之外, 还有一个作用于三个运算对象的三元运算符。函数调用也是一种特殊的运算符, 它对运算对象的数量没有限制。

一些符号既能作为一元运算符也能作为二元运算符。以符号 * 为例, 作为一元运算符时执行解引用操作, 作为二元运算符时执行乘法操作。一个符号到底是一元运算符还是二元运算符由它的上下文决定。对于这类符号来说, 它的两种用法互不相干, 完全可以当成两个不同的符号。

组合运算符和运算对象

对于含有多个运算符的复杂表达式来说, 要想理解它的含义首先要理解运算符的优先级 (precedence)、结合律 (associativity) 以及运算对象的求值顺序 (order of evaluation)。例如, 下面这条表达式的求值结果依赖于表达式中运算符和运算对象的组合方式:

```
5 + 10 * 20/2;
```

乘法运算符 (*) 是一个二元运算符, 它的运算对象有 4 种可能: 10 和 20、10 和 20/2、15 和 20、15 和 20/2。下一节将介绍如何理解这样一条表达式。

运算对象转换

在表达式求值的过程中, 运算对象常常由一种类型转换成另外一种类型。例如, 尽管一般的二元运算符都要求两个运算对象的类型相同, 但是很多时候即使运算对象的类型不相同也没有关系, 只要它们能被转换 (参见 2.1.2 节, 第 32 页) 成同一种类型即可。

类型转换的规则虽然有点复杂, 但大多数都合乎情理、容易理解。例如, 整数能转换成浮点数, 浮点数也能转换成整数, 但是指针不能转换成浮点数。让人稍微有点意外的是, 小整数类型 (如 bool、char、short 等) 通常会被提升 (promoted) 成较大的整数类型, 主要是 int。4.11 节 (第 141 页) 将详细介绍类型转换的细节。

135

重载运算符

C++ 语言定义了运算符作用于内置类型和复合类型的运算对象时所执行的操作。当运算符作用于类类型的运算对象时, 用户可以自行定义其含义。因为这种自定义的过程事实上是为已存在的运算符赋予了另外一层含义, 所以称之为重载运算符 (overloaded operator)。IO 库的 >> 和 << 运算符以及 string 对象、vector 对象和迭代器使用的运算

符都是重载的运算符。

我们使用重载运算符时，其包括运算对象的类型和返回值的类型，都是由该运算符定义的；但是运算对象的个数、运算符的优先级和结合律都是无法改变的。

左值和右值



C++的表达式要不然是右值 (rvalue，读作“are-value”），要不然就是左值 (lvalue，读作“ell-value”）。这两个名词是从 C 语言继承过来的，原本是为了帮助记忆：左值可以位于赋值语句的左侧，右值则不能。

在 C++语言中，二者的区别就没那么简单了。一个左值表达式的求值结果是一个对象或者一个函数，然而以常量对象为代表的某些左值实际上不能作为赋值语句的左侧运算对象。此外，虽然某些表达式的求值结果是对象，但它们是右值而非左值。可以做一个简单的归纳：当一个对象被用作右值的时候，用的是对象的值（内容）；当对象被用作左值的时候，用的是对象的身份（在内存中的位置）。

不同的运算符对运算对象的要求各不相同，有的需要左值运算对象、有的需要右值运算对象；返回值也有差异，有的得到左值结果、有的得到右值结果。一个重要的原则（参见 13.6 节，第 470 页将介绍一种例外的情况）是在需要右值的地方可以用左值来代替，但是不能把右值当成左值（也就是位置）使用。当一个左值被当成右值使用时，实际使用的是它的内容（值）。到目前为止，已经有几种我们熟悉的运算符是要用到左值的。

- 赋值运算符需要一个（非常量）左值作为其左侧运算对象，得到的结果也仍然是一个左值。
- 取地址符（参见 2.3.2 节，第 47 页）作用于一个左值运算对象，返回一个指向该运算对象的指针，这个指针是一个右值。
- 内置解引用运算符、下标运算符（参见 2.3.2 节，第 48 页；参见 3.5.2 节，第 104 页）、迭代器解引用运算符、`string` 和 `vector` 的下标运算符（参见 3.4.1 节，第 95 页；参见 3.2.3 节，第 83 页；参见 3.3.3 节，第 91 页）的求值结果都是左值。
- 内置类型和迭代器的递增递减运算符（参见 1.4.1 节，第 11 页；参见 3.4.1 节，第 96 页）作用于左值运算对象，其前置版本（本书之前章节所用的形式）所得的结果也是左值。

接下来在介绍运算符的时候，我们将会注明该运算符的运算对象是否必须是左值以及其求值结果是否是左值。

使用关键字 `decltype`（参见 2.5.3 节，第 62 页）的时候，左值和右值也有所不同。如果表达式的求值结果是左值，`decltype` 作用于该表达式（不是变量）得到一个引用类型。举个例子，假定 `p` 的类型是 `int*`，因为解引用运算符生成左值，所以 `decltype(*p)` 的结果是 `int&`。另一方面，因为取地址运算符生成右值，所以 `decltype(&p)` 的结果是 `int**`，也就是说，结果是一个指向整型指针的指针。

136

4.1.2 优先级与结合律



复合表达式 (compound expression) 是指含有两个或多个运算符的表达式。求复合表达式的值需要首先将运算符和运算对象合理地组合在一起，优先级与结合律决定了运算对象组合的方式。也就是说，它们决定了表达式中每个运算符对应的运算对象来自表达式的哪一部分。表达式中的括号无视上述规则，程序员可以使用括号将表达式的某个局部括起来使其得到优先运算。

一般来说，表达式最终的值依赖于其子表达式的组合方式。高优先级运算符的运算对象要比低优先级运算符的运算对象更为紧密地组合在一起。如果优先级相同，则其组合规则由结合律确定。例如，乘法和除法的优先级相同且都高于加法的优先级。因此，乘法和除法的运算对象会首先组合在一起，然后才能轮到加法和减法的运算对象。算术运算符满足左结合律，意味着如果运算符的优先级相同，将按照从左向右的顺序组合运算对象：

- 根据运算符的优先级，表达式 $3+4*5$ 的值是 23，不是 35。
- 根据运算符的结合律，表达式 $20-15-3$ 的值是 2，不是 8。

举一个稍微复杂一点的例子，如果完全按照从左向右的顺序求值，下面的表达式将得到 20：

```
6 + 3 * 4 / 2 + 2
```

也有一些人会计算得到 9、14 或者 36，然而在 C++ 语言中真实的计算结果应该是 14。这是因为这条表达式事实上与下述表达式等价：

```
// 这条表达式中的括号符合默认的优先级和结合律
((6 + ((3 * 4) / 2)) + 2)
```

括号无视优先级与结合律

括号无视普通的组合规则，表达式中括号括起来的部分被当成一个单元来求值，然后再与其他部分一起按照优先级组合。例如，对上面这条表达式按照不同方式加上括号就能得到 4 种不同的结果：

```
// 不同的括号组合导致不同的组合结果
cout << (6 + 3) * (4 / 2 + 2) << endl;           // 输出 36
cout << ((6 + 3) * 4) / 2 + 2 << endl;           // 输出 20
cout << 6 + 3 * 4 / (2 + 2) << endl;             // 输出 9
```

优先级与结合律有何影响

137 由前面的例子可以看出，优先级会影响程序的正确性，这一点在 3.5.3 节（第 107 页）介绍的解引用和指针运算中也有所体现：

```
int ia[] = {0,2,4,6,8}; // 含有 5 个整数的数组
int last = *(ia + 4); // 把 last 初始化成 8，也就是 ia[4] 的值
last = *ia + 4;        // last = 4，等价于 ia[0] + 4
```

如果想访问 $ia+4$ 位置的元素，那么加法运算两端的括号必不可少。一旦去掉这对括号， $*ia$ 就会首先组合在一起，然后 4 再与 $*ia$ 的值相加。

结合律对表达式产生影响的一个典型示例是输入输出运算，4.8 节（第 138 页）将要介绍 IO 相关的运算符满足左结合律。这一规则意味着我们可以把几个 IO 运算组合在一条表达式当中：

```
cin >> v1 >> v2; // 先读入 v1，再读入 v2
```

4.12 节（第 147 页）罗列出了全部的运算符，并用双横线将它们分割成若干组。同一组内的运算符优先级相同，组的位置越靠前组内的运算符优先级越高。例如，前置递增运算符和解引用运算符的优先级相同并且都比算术运算符的优先级高。表中同样列出了每个运算符在哪一页有详细的描述，有些运算符之前已经使用过了，大多数运算符的细节将在本章剩余部分逐一介绍，还有几个运算符将在后面的内容中提及。

4.1.2 节练习

练习 4.1：表达式 $5+10*20/2$ 的求值结果是多少？

练习 4.2：根据 4.12 节中的表，在下述表达式的合理位置添加括号，使得添加括号后运算对象的组合顺序与添加括号前一致。

- (a) `*vec.begin()` (b) `*vec.begin() + 1`

4.1.3 求值顺序



优先级规定了运算对象的组合方式，但是没有说明运算对象按照什么顺序求值。在大多数情况下，不会明确指定求值的顺序。对于如下的表达式

```
int i = f1() * f2();
```

我们知道 `f1` 和 `f2` 一定会在执行乘法之前被调用，因为毕竟相乘的是这两个函数的返回值。但是我们无法知道到底 `f1` 在 `f2` 之前调用还是 `f2` 在 `f1` 之前调用。

对于那些没有指定执行顺序的运算符来说，如果表达式指向并修改了同一个对象，将会引发错误并产生未定义的行为（参见 2.1.2 节，第 33 页）。举个简单的例子，`<<` 运算符没有明确规定何时以及如何对运算对象求值，因此下面的输出表达式是未定义的：

```
int i = 0;
cout << i << " " << ++i << endl; // 未定义的
```

因为程序是未定义的，所以我们无法推断它的行为。编译器可能先求 `++i` 的值再求 `i` 的值，此时输出结果是 `1 1`；也可能先求 `i` 的值再求 `++i` 的值，输出结果是 `0 1`；甚至编译器还可能做完全不同的操作。因为此表达式的行为不可预知，因此不论编译器生成什么样的代码程序都是错误的。

有 4 种运算符明确规定了运算对象的求值顺序。第一种是 3.2.3 节（第 85 页）提到的逻辑与 (`&&`) 运算符，它规定先求左侧运算对象的值，只有当左侧运算对象的值为真时才继续求右侧运算对象的值。另外三种分别是逻辑或 (`||`) 运算符（参见 4.3 节，第 126 页）、条件 (`?:`) 运算符（参见 4.7 节，第 134 页）和逗号 (`,`) 运算符（参见 4.10 节，第 140 页）。

求值顺序、优先级、结合律



运算对象的求值顺序与优先级和结合律无关，在一条形如 `f() + g() * h() + j()` 的表达式中：

- 优先级规定，`g()` 的返回值和 `h()` 的返回值相乘。
- 结合律规定，`f()` 的返回值先与 `g()` 和 `h()` 的乘积相加，所得结果再与 `j()` 的返回值相加。
- 对于这些函数的调用顺序没有明确规定。

如果 `f`、`g`、`h` 和 `j` 是无关函数，它们既不会改变同一对象的状态也不执行 IO 任务，那么函数的调用顺序不受限制。反之，如果其中某几个函数影响同一对象，则它是一条错误的表达式，将产生未定义的行为。

建议：处理复合表达式

139

以下两条经验准则对书写复合表达式有益：

1. 拿不准的时候最好用括号来强制让表达式的组合关系符合程序逻辑的要求。
2. 如果改变了某个运算对象的值，在表达式的其他地方不要再使用这个运算对象。

第2条规则有一个重要例外，当改变运算对象的子表达式本身就是另外一个子表达式的运算对象时该规则无效。例如，在表达式`*++iter`中，递增运算符改变`iter`的值，`iter`（已经改变）的值又是解引用运算符的运算对象。此时（或类似的情况下），求值的顺序不会成为问题，因为递增运算（即改变运算对象的子表达式）必须先求值，然后才轮到解引用运算。显然，这是一种很常见的用法，不会造成什么问题。

4.1.3 节练习

练习 4.3：C++语言没有明确规定大多数二元运算符的求值顺序，给编译器优化留下了余地。这种策略实际上是在代码生成效率和程序潜在缺陷之间进行了权衡，你认为这可以接受吗？请说出你的理由。

4.2 算术运算符

表 4.1：算术运算符（左结合律）

运算符	功能	用法
<code>+</code>	一元正号	<code>+ expr</code>
<code>-</code>	一元负号	<code>- expr</code>
<code>*</code>	乘法	<code>expr * expr</code>
<code>/</code>	除法	<code>expr / expr</code>
<code>%</code>	求余	<code>expr % expr</code>
<code>+</code>	加法	<code>expr + expr</code>
<code>-</code>	减法	<code>expr - expr</code>

表 4.1（以及后面章节的运算符表）按照运算符的优先级将其分组。一元运算符的优先级最高，接下来是乘法和除法，优先级最低的是加法和减法。优先级高的运算符比优先级低的运算符组合得更紧密。上面的所有运算符都满足左结合律，意味着当优先级相同时按照从左向右的顺序进行组合。

除非另做特殊说明，算术运算符都能作用于任意算术类型（参见 2.1.1 节，第 30 页）以及任意能转换为算术类型的类型。算术运算符的运算对象和求值结果都是右值。如 4.11 节（第 141 页）描述的那样，在表达式求值之前，小整数类型的运算对象被提升成较大的整数类型，所有运算对象最终会转换成同一类型。

一元正号运算符、加法运算符和减法运算符都能作用于指针。3.5.3 节（第 106 页）已经介绍过二元加法和减法运算符作用于指针的情况。当一元正号运算符作用于一个指针或者算术值时，返回运算对象值的一个（提升后的）副本。

一元负号运算符对运算对象值取负后，返回其（提升后的）副本：

```
int i = 1024;
int k = -i;      // k 是 -1024
bool b = true;
bool b2 = -b;    // b2 是 true!
```

在 2.1.1 节（第 31 页），我们指出布尔值不应该参与运算，`-b` 就是一个很好的例子。

对大多数运算符来说，布尔类型的运算对象将被提升为 `int` 类型。如上所示，布尔变量 `b` 的值为真，参与运算时将被提升成整数值 1（参见 2.1.2 节，第 32 页），对它求负后的结果是 -1。将 -1 再转换回布尔值并将其作为 `b2` 的初始值，显然这个初始值不等于 0，转换成布尔值后应该为 1。所以，`b2` 的值是真！

提示：溢出和其他算术运算异常

算术表达式有可能产生未定义的结果。一部分原因是数学性质本身：例如除数是 0 的情况；另外一部分则源于计算机的特点：例如溢出，当计算的结果超出该类型所能表示的范围时就会产生溢出。

假设某个机器的 `short` 类型占 16 位，则最大的 `short` 数值是 32767。在这样一台机器上，下面的复合赋值语句将产生溢出：

```
short short_value = 32767; // 如果 short 类型占 16 位，则能表示的最大值是 32767
short_value += 1;          // 该计算导致溢出
cout << "short_value: " << short_value << endl;
```

给 `short_value` 赋值的语句是未定义的，这是因为表示一个带符号数 32768 需要 17 位，但是 `short` 类型只有 16 位。很多系统在编译和运行时都不报溢出错误，像其他未定义的行为一样，溢出的结果是不可预知的。在我们的系统中，程序的输出结果是：

```
short_value: -32768
```

该值发生了“环绕（wrapped around）”，符号位本来是 0，由于溢出被改成了 1，于是结果变成一个负值。在别的系统中也许会有其他结果，程序的行为可能不同甚至直接崩溃。

当作用于算术类型的对象时，算术运算符 +、-、*、/ 的含义分别是加法、减法、乘法和除法。整数相除结果还是整数，也就是说，如果商含有小数部分，直接弃除：

```
int ival1 = 21/6;    // ival1 是 3，结果进行了删节，余数被抛弃掉了
int ival2 = 21/7;    // ival2 是 3，没有余数，结果是整数值
```

运算符 % 俗称“取余”或“取模”运算符，负责计算两个整数相除所得的余数，参与 取余运算的运算对象必须是整数类型：

```
int ival = 42;
double dval = 3.14;
ival % 12;           // 正确：结果是 6
ival % dval;         // 错误：运算对象是浮点类型
```

在除法运算中，如果两个运算对象的符号相同则商为正（如果不为 0 的话），否则商为负。C++ 语言的早期版本允许结果为负值的商向上或向下取整，C++11 新标准则规定商一律向 0 取整（即直接切除小数部分）。

根据取余运算的定义，如果 m 和 n 是整数且 n 非 0，则表达式 $(m/n) * n + m \% n$ 的求值结果与 m 相等。隐含的意思是，如果 $m \% n$ 不等于 0，则它的符号和 m 相同。C++ 语言的早期版本允许 $m \% n$ 的符号匹配 n 的符号，而且商向负无穷一侧取整，这一方式在新标准中已经被禁止使用了。除了 $-m$ 导致溢出的特殊情况，其他时候 $(-m) / n$ 和 $m / (-n)$ 都等于 $-(m/n)$ ， $m \% (-n)$ 等于 $m \% n$ ， $(-m) \% n$ 等于 $- (m \% n)$ 。具体示例如下：

C++
11

```

21 % 6;      /* 结果是 3 */
21 % 7;      /* 结果是 0 */
-21 % -8;    /* 结果是-5 */
21 % -5;     /* 结果是 1 */

21 / 6;       /* 结果是 3 */
21 / 7;       /* 结果是 3 */
-21 / -8;    /* 结果是 2 */
21 / -5;     /* 结果是-4 */

```

142

4.2 节练习

练习 4.4: 在下面的表达式中添加括号，说明其求值的过程及最终结果。编写程序编译该（不加括号的）表达式并输出其结果验证之前的推断。

```
12 / 3 * 4 + 5 * 15 + 24 % 4 / 2
```

练习 4.5: 写出下列表达式的求值结果。

- | | |
|------------------------|-------------------------|
| (a) $-30 * 3 + 21 / 5$ | (b) $-30 + 3 * 21 / 5$ |
| (c) $30 / 3 * 21 \% 5$ | (d) $-30 / 3 * 21 \% 4$ |

练习 4.6: 写出一条表达式用于确定一个整数是奇数还是偶数。

练习 4.7: 溢出是何含义？写出三条将导致溢出的表达式。

4.3 逻辑和关系运算符

关系运算符作用于算术类型或指针类型，逻辑运算符作用于任意能转换成布尔值的类型。逻辑运算符和关系运算符的返回值都是布尔类型。值为 0 的运算对象（算术类型或指针类型）表示假，否则表示真。对于这两类运算符来说，运算对象和求值结果都是右值。

表 4.2：逻辑运算符和关系运算符

结合律	运算符	功能	用法
右	!	逻辑非	<code>!expr</code>
左	<	小于	<code>expr < expr</code>
左	<=	小于等于	<code>expr <= expr</code>
左	>	大于	<code>expr > expr</code>
左	>=	大于等于	<code>expr >= expr</code>
左	==	相等	<code>expr == expr</code>
左	!=	不相等	<code>expr != expr</code>
左	&&	逻辑与	<code>expr && expr</code>
左		逻辑或	<code>expr expr</code>

逻辑与和逻辑或运算符

对于逻辑与运算符 (`&&`) 来说，当且仅当两个运算对象都为真时结果为真；对于逻辑或运算符 (`||`) 来说，只要两个运算对象中的一个为真结果就为真。

逻辑与运算符和逻辑或运算符都是先求左侧运算对象的值再求右侧运算对象的值，当且仅当左侧运算对象无法确定表达式的结果时才会计算右侧运算对象的值。这种策略称为短路求值 (short-circuit evaluation)。

- 对于逻辑与运算符来说，当且仅当左侧运算对象为真时才对右侧运算对象求值。
- 对于逻辑或运算符来说，当且仅当左侧运算对象为假时才对右侧运算对象求值。

第3章中的几个程序用到了逻辑与运算符，它们的左侧运算对象是为了确保右侧运算对象求值过程的正确性和安全性。例如85页的循环条件：

```
index != s.size() && !isspace(s[index])
```

首先检查`index`是否到达`string`对象的末尾，以此确保只有当`index`在合理范围之内时才会计算右侧运算对象的值。

举一个使用逻辑或运算符的例子，假定有一个存储着若干`string`对象的`vector`对象，要求输出`string`对象的内容并且在遇到空字符串或者以句号结束的字符串时进行换行。使用基于范围的`for`循环（参见3.2.3节，第81页）处理`string`对象中的每个元素：

```
// s 是对常量的引用；元素既没有被拷贝也不会被改变
for (const auto &s : text) {           // 对于 text 的每个元素
    cout << s;                      // 输出当前元素
    // 遇到空字符串或者以句号结束的字符串进行换行
    if (s.empty() || s[s.size() - 1] == '.')
        cout << endl;
    else
        cout << " "; // 否则用空格隔开
}
```

输出当前元素后检查是否需要换行。`if`语句的条件部分首先检查`s`是否是一个空`string`，如果是，则不论右侧运算对象的值如何都应该换行。只有当`string`对象非空时才需要求第二个运算对象的值，也就是检查`string`对象是否是以句号结束的。在这条表达式中，利用逻辑或运算符的短路求值策略确保只有当`s`非空时才会用下标运算符去访问它。

值得注意的是，`s`被声明成了对常量的引用（参见2.5.2节，第61页）。因为`text`的元素是`string`对象，可能非常大，所以将`s`声明成引用类型可以避免对元素的拷贝；又因为不需要对`string`对象做写操作，所以`s`被声明成对常量的引用。

逻辑非运算符

逻辑非运算符`(!)`将运算对象的值取反后返回，之前我们曾经在3.2.2节（第79页）使用过这个运算符。下面再举一个例子，假设`vec`是一个整数类型的`vector`对象，可以使用逻辑非运算符将`empty`函数的返回值取反从而检查`vec`是否含有元素：

```
// 输出 vec 的首元素（如果说有的话）
if (!vec.empty())
    cout << vec[0];
```

子表达式

```
!vec.empty()
```

当`empty`函数返回假时结果为真。

关系运算符

顾名思义，关系运算符比较运算对象的大小关系并返回布尔值。关系运算符都满足左结合律。

因为关系运算符的求值结果是布尔值，所以将几个关系运算符连写在一起会产生意想不到的结果：

```
// 哎哟！这个条件居然拿 i < j 的布尔值结果和 k 比较！
if (i < j < k) // 若 k 大于 1 则为真！
```

if 语句的条件部分首先把 i、j 和第一个<运算符组合在一起，其返回的布尔值再作为第二个<运算符的左侧运算对象。也就是说，k 比较的对象是第一次比较得到的那个或真或假的结果！要想实现我们的目的，其实应该使用下面的表达式：

```
// 正确：当 i 小于 j 并且 j 小于 k 时条件为真
if (i < j && j < k) { /* ... */ }
```

相等性测试与布尔字面值

如果想测试一个算术对象或指针对象的真值，最直接的方法就是将其作为 if 语句的条件：

```
if (val) { /* ... */ } // 如果 val 是任意的非 0 值，条件为真
if (!val) { /* ... */ } // 如果 val 是 0，条件为真
```

144 在上面的两个条件中，编译器都将 val 转换成布尔值。如果 val 非 0 则第一个条件为真，如果 val 的值为 0 则第二个条件为真。

有时会试图将上面的真值测试写成如下形式：

```
if (val == true) { /* ... */ } // 只有当 val 等于 1 时条件才为真！
```

但是这种写法存在两个问题：首先，与之前的代码相比，上面这种写法较长而且不太直接（尽管大家都认为缩写的形式对初学者来说有点难理解）；更重要的一点是，如果 val 不是布尔值，这样的比较就失去了原来的意义。

如果 val 不是布尔值，那么进行比较之前会首先把 true 转换成 val 的类型。也就是说，如果 val 不是布尔值，则代码可以改写成如下形式：

```
if (val == 1) { /* ... */ }
```

正如我们已经非常熟悉的那样，当布尔值转换成其他算术类型时，false 转换成 0 而 true 转换成 1（参见 2.1.2 节，第 32 页）。如果真想知道 val 的值是否是 1，应该直接写出 1 这个数值来，而不要与 true 比较。



进行比较运算时除非比较的对象是布尔类型，否则不要使用布尔字面值 true 和 false 作为运算对象。

4.3 节练习

练习 4.8：说明在逻辑与、逻辑或及相等性运算符中运算对象求值的顺序。

练习 4.9：解释在下面的 if 语句中条件部分的判断过程。

```
const char *cp = "Hello World";
if (cp && *cp)
```

练习 4.10：为 while 循环写一个条件，使其从标准输入中读取整数，遇到 42 时停止。

练习 4.11：书写一条表达式用于测试 4 个值 a、b、c、d 的关系，确保 a 大于 b、b 大于 c、c 大于 d。

练习 4.12：假设 i、j 和 k 是三个整数，说明表达式 $i != j < k$ 的含义。

4.4 赋值运算符

赋值运算符的左侧运算对象必须是一个可修改的左值。如果给定

```
int i = 0, j = 0, k = 0;      // 初始化而非赋值
const int ci = i;            // 初始化而非赋值
```

则下面的赋值语句都是非法的：

```
1024 = k;                  // 错误：字面值是右值
i + j = k;                // 错误：算术表达式是右值
ci = k;                   // 错误：ci 是常量（不可修改的）左值
```

赋值运算的结果是它的左侧运算对象，并且是一个左值。相应的，结果的类型就是左侧运算对象的类型。如果赋值运算符的左右两个运算对象类型不同，则右侧运算对象将转换成左侧运算对象的类型：

```
k = 0;                     // 结果：类型是 int，值是 0
k = 3.14159;               // 结果：类型是 int，值是 3
```

C++11 新标准允许使用花括号括起来的初始值列表（参见 2.2.1 节，第 39 页）作为赋值语句的右侧运算对象：

```
k = {3.14};                // 错误：窄化转换
vector<int> vi;           // 初始为空
vi = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9}; // vi 现在含有 10 个元素了，值从 0 到 9
```

如果左侧运算对象是内置类型，那么初始值列表最多只能包含一个值，而且该值即使转换的话其所占空间也不应该大于目标类型的空间（参见 2.2.1 节，第 39 页）。

对于类类型来说，赋值运算的细节由类本身决定。对于 `vector` 来说，`vector` 模板重载了赋值运算符并且可以接收初始值列表，当赋值发生时用右侧运算对象的元素替换左侧运算对象的元素。

无论左侧运算对象的类型是什么，初始值列表都可以为空。此时，编译器创建一个值初始化（参见 3.3.1 节，第 88 页）的临时量并将其赋给左侧运算对象。

赋值运算满足右结合律

赋值运算符满足右结合律，这一点与其他二元运算符不太一样：

```
int ival, jval;
ival = jval = 0;             // 正确：都被赋值为 0
```

因为赋值运算符满足右结合律，所以靠右的赋值运算 `jval=0` 作为靠左的赋值运算符的右侧运算对象。又因为赋值运算返回的是其左侧运算对象，所以靠右的赋值运算的结果（即 `jval`）被赋给了 `ival`。

对于多重赋值语句中的每一个对象，它的类型或者与右边对象的类型相同、或者可由右边对象的类型转换得到（参见 4.11 节，第 141 页）：

```
int ival, *pval;           // ival 的类型是 int；pval 是指向 int 的指针
ival = pval = 0;            // 错误：不能把指针的值赋给 int
string s1, s2;
s1 = s2 = "OK";            // 字符串字面值"OK"转换成 string 对象
```

因为 `ival` 和 `pval` 的类型不同，而且 `pval` 的类型 (`int*`) 无法转换成 `ival` 的类型

(int)，所以尽管 0 这个值能赋给任何对象，但是第一条赋值语句仍然是非法的。

[146] 与之相反，第二条赋值语句是合法的。这是因为字符串字面值可以转换成 string 对象并赋给 s2，而 s2 和 s1 的类型相同，所以 s2 的值可以继续赋给 s1。

赋值运算优先级较低

赋值语句经常会出现条件当中。因为赋值运算的优先级相对较低，所以通常需要给赋值部分加上括号使其符合我们的原意。下面这个循环说明了把赋值语句放在条件当中有什么用处，它的目的是反复调用一个函数直到返回期望的值（比如 42）为止：

```
// 这是一种形式烦琐、容易出错的写法
int i = get_value();           // 得到第一个值
while (i != 42) {
    // 其他处理 .....
    i = get_value();           // 得到剩下的值
}
```

在这段代码中，首先调用 `get_value` 函数得到一个值，然后循环部分使用该值作为条件。在循环体内部，最后一条语句会再次调用 `get_value` 函数并不断重复循环。可以将上述代码以更简单直接的形式表达出来：

```
int i;
// 更好的写法：条件部分表达得更加清晰
while ((i = get_value()) != 42) {
    // 其他处理.....
}
```

这个版本的 `while` 条件更容易表达我们的真实意图：不断循环读取数据直至遇到 42 为止。其处理过程是首先将 `get_value` 函数的返回值赋给 `i`，然后比较 `i` 和 42 是否相等。

如果不加括号的话含义会有很大变化，比较运算符 != 的运算对象将是 `get_value` 函数的返回值及 42，比较的结果不论真假将以布尔值的形式赋值给 `i`，这显然不是我们期望的结果。



因为赋值运算符的优先级低于关系运算符的优先级，所以在条件语句中，赋值部分通常应该加上括号。

切勿混淆相等运算符和赋值运算符

C++语言允许用赋值运算作为条件，但是这一特性可能带来意想不到的后果：

```
if (i = j)
```

此时，`if` 语句的条件部分把 `j` 的值赋给 `i`，然后检查赋值的结果是否为真。如果 `j` 不为 0，条件将为真。然而程序员的初衷很可能是想判断 `i` 和 `j` 是否相等：

```
if (i == j)
```

程序的这种缺陷显然很难被发现，好在一部分编译器会对类似的代码给出警告信息。

[147] **复合赋值运算符**

我们经常需要对对象施以某种运算，然后把计算的结果再赋给该对象。举个例子，考虑 1.4.2 节（第 11 页）的求和程序：

```

int sum = 0;
// 计算从 1 到 10 (包含 10 在内) 的和
for (int val = 1; val <= 10; ++val)
    sum += val;      // 等价于 sum = sum + val

```

这种复合操作不仅对加法来说很常见，而且也常常应用于其他算术运算符或者 4.8 节（第 135 页）将要介绍的位运算符。每种运算符都有相应的复合赋值形式：

$+=$	$-=$	$*=$	$/=$	$\%=$	// 算术运算符
$<<=$	$>>=$	$\&=$	$\^=$	$ =$	// 位运算符，参见 4.8 节（第 135 页）

任意一种复合运算符都完全等价于

```
a = a op b;
```

唯一的区别是左侧运算对象的求值次数：使用复合运算符只求值一次，使用普通的运算符则求值两次。这两次包括：一次是作为右边子表达式的一部分求值，另一次是作为赋值运算的左侧运算对象求值。其实在很多地方，这种区别除了对程序性能有些许影响外几乎可以忽略不计。

4.4 节练习

练习 4.13：在下述语句中，当赋值完成后 *i* 和 *d* 的值分别是多少？

```

int i; double d;
(a) d = i = 3.5;      (b) i = d = 3.5;

```

练习 4.14：执行下述 if 语句后将发生什么情况？

```

if (42 = i) // ...
if (i = 42) // ...

```

练习 4.15：下面的赋值是非法的，为什么？应该如何修改？

```

double dval; int ival; int *pi;
dval = ival = pi = 0;

```

练习 4.16：尽管下面的语句合法，但它们实际执行的行为可能和预期并不一样，为什么？应该如何修改？

(a) if (*p* = getPtr() != 0) (b) if (*i* = 1024)

4.5 递增和递减运算符

递增运算符 (++) 和递减运算符 (--) 为对象的加 1 和减 1 操作提供了一种简洁的书写形式。这两个运算符还可应用于迭代器，因为很多迭代器本身不支持算术运算，所以此时递增和递减运算符除了书写简洁外还是必须的。

递增和递减运算符有两种形式：前置版本和后置版本。到目前为止，本书使用的都是前置版本，这种形式的运算符首先将运算对象加 1 (或减 1)，然后将改变后的对象作为求值结果。后置版本也会将运算对象加 1 (或减 1)，但是求值结果是运算对象改变之前那个值的副本：

```

int i = 0, j;
j = ++i;           // j = 1, i = 1: 前置版本得到递增之后的值
j = i++;          // j = 1, i = 2: 后置版本得到递增之前的值

```

这两种运算符必须作用于左值运算对象。前置版本将对象本身作为左值返回，后置版本则将对象原始值的副本作为右值返回。

建议：除非必须，否则不用递增递减运算符的后置版本

有 C 语言背景的读者可能对优先使用前置版本递增运算符有所疑问，其实原因非常简单：前置版本的递增运算符避免了不必要的工作，它把值加 1 后直接返回改变了的运算对象。与之相比，后置版本需要将原始值存储下来以便于返回这个未修改的内容。如果我们不需要修改前的值，那么后置版本的操作就是一种浪费。

对于整数和指针类型来说，编译器可能对这种额外的工作进行一定的优化；但是对于相对复杂的迭代器类型，这种额外的工作就消耗巨大了。建议养成使用前置版本的习惯，这样不仅不需要担心性能的问题，而且更重要的是写出的代码会更符合编程的初衷。

在一条语句中混用解引用和递增运算符

如果我们想在一条复合表达式中既将变量加 1 或减 1 又能使用它原来的值，这时就可以使用递增和递减运算符的后置版本。

举个例子，可以使用后置的递增运算符来控制循环输出一个 `vector` 对象内容直至遇到（但不包括）第一个负值为止：

```
auto pbeg = v.begin();
// 输出元素直至遇到第一个负值为止
while (pbeg != v.end() && *beg >= 0)
    cout << *pbeg++ << endl; // 输出当前值并将 pbeg 向前移动一个元素
```

对于刚接触 C++ 和 C 的程序员来说，`*pbeg++` 不太容易理解。其实这种写法非常普遍，所以程序员一定要理解其含义。

后置递增运算符的优先级高于解引用运算符，因此`*pbeg++` 等价于`*(pbeg++)`。`pbeg++` 把 `pbeg` 的值加 1，然后返回 `pbeg` 的初始值的副本作为其求值结果，此时解引用运算符的运算对象是 `pbeg` 未增加之前的值。最终，这条语句输出 `pbeg` 开始时指向的那个元素，并将指针向前移动一个位置。

149 这种用法完全是基于一个事实，即后置递增运算符返回初始的未加 1 的值。如果返回的是加 1 之后的值，解引用该值将产生错误的结果。不但无法输出第一个元素，而且糟糕的是如果序列中没有负值，程序将可能试图解引用一个根本不存在的元素。

建议：简洁可以成为一种美德

形如`*pbeg++` 的表达式一开始可能不太容易理解，但其实这是一种被广泛使用的、有效的写法。当对这种形式熟悉之后，书写

```
cout << *iter++ << endl;
```

要比书写下面的等价语句更简洁、也更少出错

```
cout << *iter << endl;
++iter;
```

不断研究这样的例子直到对它们的含义一目了然。大多数 C++ 程序追求简洁、摒弃冗长，因此 C++ 程序员应该习惯于这种写法。而且，一旦熟练掌握了这种写法后，程序出错的可能性也会降低。

运算对象可按任意顺序求值

大多数运算符都没有规定运算对象的求值顺序（参见 4.1.3 节，第 123 页），这在一般情况下不会有什么影响。然而，如果一条子表达式改变了某个运算对象的值，另一条子表达式又要使用该值的话，运算对象的求值顺序就很关键了。因为递增运算符和递减运算符会改变运算对象的值，所以要提防在复合表达式中错用这两个运算符。

为了说明这一问题，我们将重写 3.4.1 节（第 97 页）的程序，该程序使用 `for` 循环将输入的第一个单词改成大写形式：

```
for (auto it = s.begin(); it != s.end() && !isspace(*it); ++it)
    *it = toupper(*it);           // 将当前字符改成大写形式
```

在上述程序中，我们把解引用 `it` 和递增 `it` 两项任务分开来完成。如果用一个看似等价的 `while` 循环进行代替：

```
// 该循环的行为是未定义的!
while (beg != s.end() && !isspace(*beg))
    *beg = toupper(*beg++); // 错误：该赋值语句未定义
```

将产生未定义的行为。问题在于：赋值运算符左右两端的运算对象都用到了 `beg`，并且右侧的运算对象还改变了 `beg` 的值，所以该赋值语句是未定义的。编译器可能按照下面的任意一种思路处理该表达式：

```
*beg = toupper(*beg);           // 如果先求左侧的值
*(beg + 1) = toupper(*beg);    // 如果先求右侧的值
```

也可能采取别的什么方式处理它。

4.5 节练习

< 150

练习 4.17：说明前置递增运算符和后置递增运算符的区别。

练习 4.18：如果第 132 页那个输出 `vector` 对象元素的 `while` 循环使用前置递增运算符，将得到什么结果？

练习 4.19：假设 `ptr` 的类型是指向 `int` 的指针、`vec` 的类型是 `vector<int>`、`ival` 的类型是 `int`，说明下面的表达式是何含义？如果有表达式不正确，为什么？应该如何修改？

- | | |
|--|---|
| (a) <code>ptr != 0 && *ptr++</code> | (b) <code>ival++ && ival</code> |
| (c) <code>vec[ival++] <= vec[ival]</code> | |

4.6 成员访问运算符

点运算符（参见 1.5.2 节，第 21 页）和箭头运算符（参见 3.4.1 节，第 98 页）都可用于访问成员，其中，点运算符获取类对象的一个成员；箭头运算符与点运算符有关，表达式 `ptr->mem` 等价于 `(*ptr).mem`：

```
string s1 = "a string", *p = &s1;
auto n = s1.size();           // 运行 string 对象 s1 的 size 成员
n = (*p).size();             // 运行 p 所指对象的 size 成员
n = p->size();              // 等价于 (*p).size()
```

因为解引用运算符的优先级低于点运算符，所以执行解引用运算的子表达式两端必须加上括号。如果没加括号，代码的含义就大不相同了：

```
// 运行 p 的 size 成员，然后解引用 size 的结果
*p.size(); // 错误：p 是一个指针，它没有名为 size 的成员
```

这条表达式试图访问对象 p 的 size 成员，但是 p 本身是一个指针且不包含任何成员，所以上述语句无法通过编译。

箭头运算符作用于一个指针类型的运算对象，结果是一个左值。点运算符分成两种情况：如果成员所属的对象是左值，那么结果是左值；反之，如果成员所属的对象是右值，那么结果是右值。

4.6 节练习

练习 4.20：假设 iter 的类型是 `vector<string>::iterator`，说明下面的表达式是否合法。如果合法，表达式的含义是什么？如果不合法，错在何处？

- | | | |
|------------------------------------|-----------------------------|--------------------------------------|
| (a) <code>*iter++;</code> | (b) <code>(*iter)++;</code> | (c) <code>*iter.empty();</code> |
| (d) <code>iter->empty();</code> | (e) <code>++*iter;</code> | (f) <code>iter++->empty();</code> |

4.7 条件运算符

条件运算符 (`? :`) 允许我们把简单的 if-else 逻辑嵌入到单个表达式当中，条件运算符按照如下形式使用：

```
cond ? expr1 : expr2;
```

其中 `cond` 是判断条件的表达式，而 `expr1` 和 `expr2` 是两个类型相同或可能转换为某个公共类型的表达式。条件运算符的执行过程是：首先求 `cond` 的值，如果条件为真对 `expr1` 求值并返回该值，否则对 `expr2` 求值并返回该值。举个例子，我们可以使用条件运算符判断成绩是否合格：

```
string finalgrade = (grade < 60) ? "fail" : "pass";
```

条件部分判断成绩是否小于 60。如果小于，表达式的结果是"fail"，否则结果是"pass"。有点类似于逻辑与运算符和逻辑或运算符 (`&&` 和 `||`)，条件运算符只对 `expr1` 和 `expr2` 中的一个求值。

当条件运算符的两个表达式都是左值或者能转换成同一种左值类型时，运算的结果是左值；否则运算的结果是右值。

嵌套条件运算符

允许在条件运算符的内部嵌套另外一个条件运算符。也就是说，条件表达式可以作为另外一个条件运算符的 `cond` 或 `expr`。举个例子，使用一对嵌套的条件运算符可以将成绩分成三档：优秀 (high pass)、合格 (pass) 和不合格 (fail)：

```
finalgrade = (grade > 90) ? "high pass"
                      : (grade < 60) ? "fail" : "pass";
```

第一个条件检查成绩是否在 90 分以上，如果是，执行符号?后面的表达式，得到"high pass"；如果否，执行符号:后面的分支。这个分支本身又是一个条件表达式，它检查成绩是否在 60 分以下，如果是，得到"fail"；否则得到"pass"。

条件运算符满足右结合律，意味着运算对象（一般）按照从右向左的顺序组合。因此在上面的代码中，靠右边的条件运算（比较成绩是否小于 60）构成了靠左边的条件运算的分支。



随着条件运算嵌套层数的增加，代码的可读性急剧下降。因此，条件运算的嵌套最好别超过两到三层。

在输出表达式中使用条件运算符

条件运算符的优先级非常低，因此当一条长表达式中嵌套了条件运算子表达式时，通常需要在它两端加上括号。例如，有时需要根据条件值输出两个对象中的一个，如果写这 <152> 条语句时没把括号写全就有可能产生意想不到的结果：

```
cout << ((grade < 60) ? "fail" : "pass"); // 输出 pass 或者 fail
cout << (grade < 60) ? "fail" : "pass"; // 输出 1 或者 0!
cout << grade < 60 ? "fail" : "pass"; // 错误：试图比较 cout 和 60
```

在第二条表达式中，`grade` 和 60 的比较结果是 `<<` 运算符的运算对象，因此如果 `grade < 60` 为真输出 1，否则输出 0。`<<` 运算符的返回值是 `cout`，接下来 `cout` 作为条件运算符的条件。也就是说，第二条表达式等价于

```
cout << (grade < 60); // 输出 1 或者 0
cout ? "fail" : "pass"; // 根据 cout 的值是 true 还是 false 产生对应的字面值
```

因为第三条表达式等价于下面的语句，所以它是错误的：

```
cout << grade; // 小于运算符的优先级低于移位运算符，所以先输出 grade
cout < 60 ? "fail" : "pass"; // 然后比较 cout 和 60!
```

4.7 节练习

练习 4.21： 编写一段程序，使用条件运算符从 `vector<int>` 中找到哪些元素的值是奇数，然后将这些奇数值翻倍。

练习 4.22： 本节的示例程序将成绩划分成 high pass、pass 和 fail 三种，扩展该程序使其进一步将 60 分到 75 分之间的成绩设定为 low pass。要求程序包含两个版本：一个版本只使用条件运算符；另外一个版本使用 1 个或多个 `if` 语句。哪个版本的程序更容易理解呢？为什么？

练习 4.23： 因为运算符的优先级问题，下面这条表达式无法通过编译。根据 4.12 节中的表（第 147 页）指出它的问题在哪里？应该如何修改？

```
string s = "word";
string p1 = s + s[s.size() - 1] == 's' ? "" : "s" ;
```

练习 4.24： 本节的示例程序将成绩划分成 high pass、pass 和 fail 三种，它的依据是条件运算符满足右结合律。假如条件运算符满足的是左结合律，求值过程将是怎样的？

4.8 位运算符

位运算符作用于整数类型的运算对象，并把运算对象看成是二进制位的集合。位运算符提供检查和设置二进制位的功能，如 17.2 节（第 640 页）将要介绍的，一种名为 `bitset`

的标准库类型也可以表示任意大小的二进制位集合，所以位运算符同样能用于 `bitset` 类型。

153 >

表 4.3: 位运算符 (左结合律)

运算符	功能	用法
<code>~</code>	位求反	<code>~ expr</code>
<code><<</code>	左移	<code>expr1 << expr2</code>
<code>>></code>	右移	<code>expr1 >> expr2</code>
<code>&</code>	位与	<code>expr & expr</code>
<code>^</code>	位异或	<code>expr ^ expr</code>
<code> </code>	位或	<code>expr expr</code>

一般来说，如果运算对象是“小整型”，则它的值会被自动提升（参见 4.11.1 节，第 142 页）成较大的整数类型。运算对象可以是带符号的，也可以是无符号的。如果运算对象是带符号的且它的值为负，那么位运算符如何处理运算对象的“符号位”依赖于机器。而且，此时的左移操作可能会改变符号位的值，因此是一种未定义的行为。



关于符号位如何处理没有明确的规定，所以强烈建议仅将位运算符用于处理无符号类型。

移位运算符

之前在处理输入和输出操作时，我们已经使用过标准 IO 库定义的 `<<` 运算符和 `>>` 运算符的重载版本。这两种运算符的内置含义是对其运算对象执行基于二进制位的移动操作，首先令左侧运算对象的内容按照右侧运算对象的要求移动指定位数，然后将经过移动的（可能还进行了提升）左侧运算对象的拷贝作为求值结果。其中，右侧的运算对象一定不能为负，而且值必须严格小于结果的位数，否则就会产生未定义的行为。二进制位或者向左移 (`<<`) 或者向右移 (`>>`)，移出边界之外的位就被舍弃掉了：

在下面的图例中右侧为最低位并且假定 `char` 占 8 位、`int` 占 32 位

// 0233 是八进制的字面值（参见 2.1.3 节，第 35 页）

`unsigned char bits = 0233;`

1	0	0	1	1	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

`bits << 8 // bits 提升成 int 类型，然后向左移动 8 位`

0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

`bits << 31 // 向左移动 31 位，左边超出边界的位丢弃掉了`

1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

`bits >> 3 // 向右移动 3 位，最右边的 3 位丢弃掉了`

0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

左移运算符 (`<<`) 在右侧插入值为 0 的二进制位。右移运算符 (`>>`) 的行为则依赖于其左侧运算对象的类型：如果该运算对象是无符号类型，在左侧插入值为 0 的二进制位；如果该运算对象是带符号类型，在左侧插入符号位的副本或值为 0 的二进制位，如何选择要视具体环境而定。

154 >

位求反运算符

位求反运算符 (`~`) 将运算对象逐位求反后生成一个新值，将 1 置为 0、将 0 置为 1：

unsigned char bits = 0227;	1 0 0 1 0 1 1 1
~bits	
1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 0 1 1 0 1 0 0 0	

char 类型的运算对象首先提升成 int 类型，提升时运算对象原来的位保持不变，往高位 (high order position) 添加 0 即可。因此在本例中，首先将 bits 提升成 int 类型，增加 24 个高位 0，随后将提升后的值逐位求反。

位与、位或、位异或运算符

与 (&)、或 (|)、异或 (^) 运算符在两个运算对象上逐位执行相应的逻辑操作：

unsigned char b1 = 0145;	0 1 1 0 0 1 0 1
unsigned char b2 = 0257;	1 0 1 0 1 1 1 1
b1 & b2	24 个高阶位都是 0 0 0 1 0 0 1 0 1
b1 b2	24 个高阶位都是 0 1 1 1 0 1 1 1 1
b1 ^ b2	24 个高阶位都是 0 1 1 0 0 1 0 1 0

对于位与运算符 (&) 来说，如果两个运算对象的对应位置都是 1 则运算结果中该位为 1，否则为 0。对于位或运算符 (|) 来说，如果两个运算对象的对应位置至少有一个为 1 则运算结果中该位为 1，否则为 0。对于位异或运算符 (^) 来说，如果两个运算对象的对应位置有且只有一个为 1 则运算结果中该位为 1，否则为 0。



有一种常见的错误是把位运算符和逻辑运算符（参见 4.3 节，第 126 页）搞混了，比如位与 (&) 和逻辑与 (&&)、位或 (|) 和逻辑或 (||)、位求反 (~) 和逻辑非 (!)。

使用位运算符

我们举一个使用位运算符的例子：假设班级中有 30 个学生，老师每周都会对学生进行一次小测验，测验的结果只有通过和不通过两种。为了更好地追踪测验的结果，我们用一个二进制位代表某个学生在一次测验中是否通过，显然全班的测验结果可以用一个无符号整数来表示：

```
unsigned long quiz1 = 0; // 我们把这个值当成是位的集合来使用
```

定义 quiz1 的类型是 unsigned long，这样，quiz1 在任何机器上都将至少拥有 32 位；给 quiz1 赋一个明确的初始值，使得它的每一位在开始时都有统一且固定的价值。155

教师必须有权设置并检查每一个二进制位。例如，我们需要对序号为 27 的学生对应的位进行设置，以表示他通过了测验。为了达到这一目的，首先创建一个值，该值只有第 27 位是 1 其他位都是 0，然后将这个值与 quiz1 进行位或运算，这样就能强行将 quiz1 的第 27 位设置为 1，其他位都保持不变。

为了实现本例的目的，我们将 quiz1 的低阶位赋值为 0、下一位赋值为 1，以此类推，最后统计 quiz1 各个位的情况。

使用左移运算符和一个 unsigned long 类型的整数字面值 1（参见 2.1.3 节，第 35 页）就能得到一个表示学生 27 通过了测验的数值：

```
1UL << 27 // 生成一个值，该值只有第 27 位为 1
```

`1UL` 的低阶位上有一个 1，除此之外（至少）还有 31 个值为 0 的位。之所以使用 `unsigned long` 类型，是因为 `int` 类型只能确保占用 16 位，而我们至少需要 27 位。上面这条表达式通过在值为 1 的那个二进制位后面添加 0，使得它向左移动了 27 位。

接下来将所得的值与 `quiz1` 进行位或运算。为了同时更新 `quiz1` 的值，使用一条复合赋值语句（参见 4.4 节，第 130 页）：

```
quiz1 |= 1UL << 27; // 表示学生 27 通过了测验
```

`|=` 运算符的工作原理和 `+=` 非常相似，它等价于

```
quiz1 = quiz1 | 1UL << 27; // 等价于 quiz1 |= 1UL << 27;
```

假定教师在重新核对测验结果时发现学生 27 实际上并没有通过测验，他必须要把第 27 位的值置为 0。此时我们需要使用一个特殊的整数，它的第 27 位是 0、其他所有位都是 1。将这个值与 `quiz1` 进行位与运算就能实现目的了：

```
quiz1 &= ~(1UL << 27); // 学生 27 没有通过测验
```

通过将之前的值按位求反得到一个新值，除了第 27 位外都是 1，只有第 27 位的值是 0。随后将该值与 `quiz1` 进行位与运算，所得结果除了第 27 位外都保持不变。

最后，我们试图检查学生 27 测验的情况到底怎么样：

```
bool status = quiz1 & (1UL << 27); // 学生 27 是否通过了测验？
```

我们将 `quiz1` 和一个只有第 27 位是 1 的值按位求与，如果 `quiz1` 的第 27 位是 1，计算的结果就是非 0（真）；否则结果是 0。



移位运算符（又叫 IO 运算符）满足左结合律

尽管很多程序员从未直接用过位运算符，但是几乎所有人都用过它们的重载版本来进行 IO 操作。重载运算符的优先级和结合律都与它的内置版本一样，因此即使程序员用不到移位运算符的内置含义，也仍然有必要理解其优先级和结合律。

因为移位运算符满足左结合律，所以表达式

```
cout << "hi" << " there" << endl;
```

的执行过程实际上等同于

```
( (cout << "hi") << " there" ) << endl;
```

在这条语句中，运算对象 `"hi"` 和第一个 `<<` 组合在一起，它的结果和第二个 `<<` 组合在一起，接下来的结果再和第三个 `<<` 组合在一起。

移位运算符的优先级不高不低，介于中间：比算术运算符的优先级低，但比关系运算符、赋值运算符和条件运算符的优先级高。因此在一次使用多个运算符时，有必要在适当的地方加上括号使其满足我们的要求。

```
cout << 42 + 10; // 正确：+ 的优先级更高，因此输出求和结果
cout << (10 < 42); // 正确：括号使运算对象按照我们的期望组合在一起，输出 1
cout << 10 < 42; // 错误：试图比较 cout 和 42！
```

最后一个 `cout` 的含义其实是

```
(cout << 10) < 42;
```

也就是“把数字 10 写到 `cout`，然后将结果（即 `cout`）与 42 进行比较”。

4.8 节练习

练习 4.25: 如果一台机器上 int 占 32 位、char 占 8 位，用的是 Latin-1 字符集，其中字符‘q’的二进制形式是 01110001，那么表达式~'q'<<6 的值是什么？

练习 4.26: 在本节关于测验成绩的例子中，如果使用 unsigned int 作为 quiz1 的类型会发生什么情况？

练习 4.27: 下列表达式的结果是什么？

```
unsigned long ull = 3, ul2 = 7;
(a) ull & ul2           (b) ull | ul2
(c) ull && ul2         (d) ull || ul2
```

4.9 sizeof 运算符

sizeof 运算符返回一条表达式或一个类型名字所占的字节数。sizeof 运算符满足右结合律，其所得的值是一个 size_t 类型（参见 3.5.2 节，第 103 页）的常量表达式（参见 2.4.4 节，第 58 页）。运算符的运算对象有两种形式：

```
sizeof (type)
sizeof expr
```

在第二种形式中，sizeof 返回的是表达式结果类型的大小。与众不同的一点是，sizeof 并不实际计算其运算对象的值：

```
Sales_data data, *p;
sizeof(Sales_data);          // 存储 Sales_data 类型的对象所占的空间大小
sizeof data;                 // data 的类型的大小，即 sizeof(Sales_data)
sizeof p;                    // 指针所占的空间大小
sizeof *p;                   // p 所指类型的空间大小，即 sizeof(Sales_data)
sizeof data.revenue;         // Sales_data 的 revenue 成员对应类型的大小
sizeof Sales_data::revenue;  // 另一种获取 revenue 大小的方式
```

< 157

这些例子中最有趣的一个是 sizeof *p。首先，因为 sizeof 满足右结合律并且与 * 运算符的优先级一样，所以表达式按照从右向左的顺序组合。也就是说，它等价于 sizeof(*p)。其次，因为 sizeof 不会实际求运算对象的值，所以即使 p 是一个无效（即未初始化）的指针（参见 2.3.2 节，第 47 页）也不会有什么影响。在 sizeof 的运算对象中解引用一个无效指针仍然是一种安全的行为，因为指针实际上并没有被真正使用。sizeof 不需要真的解引用指针也能知道它所指对象的类型。

C++11 新标准允许我们使用作用域运算符来获取类成员的大小。通常情况下只有通过类的对象才能访问到类的成员，但是 sizeof 运算符无须我们提供一个具体的对象，因为要想知道类成员的大小无须真的获取该成员。

C++
11

sizeof 运算符的结果部分地依赖于其作用的类型：

- 对 char 或者类型为 char 的表达式执行 sizeof 运算，结果得 1。
- 对引用类型执行 sizeof 运算得到被引用对象所占空间的大小。
- 对指针执行 sizeof 运算得到指针本身所占空间的大小。
- 对解引用指针执行 sizeof 运算得到指针指向的对象所占空间的大小，指针不需有效。

- 对数组执行 `sizeof` 运算得到整个数组所占空间的大小，等价于对数组中所有的元素各执行一次 `sizeof` 运算并将所得结果求和。注意，`sizeof` 运算不会把数组转换成指针来处理。
- 对 `string` 对象或 `vector` 对象执行 `sizeof` 运算只返回该类型固定部分的大小，不会计算对象中的元素占用了多少空间。

因为执行 `sizeof` 运算能得到整个数组的大小，所以可以用数组的大小除以单个元素的大小得到数组中元素的个数：

```
// sizeof(ia)/sizeof(*ia) 返回 ia 的元素数量
constexpr size_t sz = sizeof(ia)/sizeof(*ia);
int arr2[sz]; // 正确：sizeof 返回一个常量表达式，参见 2.4.4 节（第 58 页）
```

因为 `sizeof` 的返回值是一个常量表达式，所以我们可以用 `sizeof` 的结果声明数组的维度。

4.9 节练习

练习 4.28： 编写一段程序，输出每一种内置类型所占空间的大小。

练习 4.29： 推断下面代码的输出结果并说明理由。实际运行这段程序，结果和你想象的一样吗？如果不一样，为什么？

```
int x[10]; int *p = x;
cout << sizeof(x)/sizeof(*x) << endl;
cout << sizeof(p)/sizeof(*p) << endl;
```

练习 4.30： 根据 4.12 节中的表（第 147 页），在下述表达式的适当位置加上括号，使得加上括号之后表达式的含义与原来的含义相同。

- | | |
|----------------------------------|--------------------------------------|
| (a) <code>sizeof x + y</code> | (b) <code>sizeof p->mem[i]</code> |
| (c) <code>sizeof a < b</code> | (d) <code>sizeof f()</code> |

4.10 逗号运算符

逗号运算符（comma operator）含有两个运算对象，按照从左向右的顺序依次求值。和逻辑与、逻辑或以及条件运算符一样，逗号运算符也规定了运算对象求值的顺序。

对于逗号运算符来说，首先对左侧的表达式求值，然后将求值结果丢弃掉。逗号运算符真正的结果是右侧表达式的值。如果右侧运算对象是左值，那么最终的求值结果也是左值。

逗号运算符经常被用在 `for` 循环当中：

```
vector<int>::size_type cnt = ivec.size();
// 将把从 size 到 1 的值赋给 ivec 的元素
for(vector<int>::size_type ix = 0;
    ix != ivec.size(); ++ix, --cnt)
    ivec[ix] = cnt;
```

这个循环在 `for` 语句的表达式中递增 `ix`、递减 `cnt`，每次循环迭代 `ix` 和 `cnt` 相应改变。只要 `ix` 满足条件，我们就把当前元素设成 `cnt` 的当前值。

4.10 节练习

练习 4.31: 本节的程序使用了前置版本的递增运算符和递减运算符，解释为什么要用前置版本而不用后置版本。要想使用后置版本的递增递减运算符需要做哪些改动？使用后置版本重写本节的程序。

练习 4.32: 解释下面这个循环的含义。

```
constexpr int size = 5;
int ia[size] = {1,2,3,4,5};
for (int *ptr = ia, ix = 0;
ix != size && ptr != ia+size;
++ix, ++ptr) { /* ... */ }
```

练习 4.33: 根据 4.12 节中的表（第 147 页）说明下面这条表达式的含义。

```
someValue ? ++x, ++y : --x, --y
```

4.11 类型转换

< 159

在 C++ 语言中，某些类型之间有关联。如果两种类型有关联，那么当程序需要其中一种类型的运算对象时，可以用另一种关联类型的对象或值来替代。换句话说，如果两种类型可以相互转换（conversion），那么它们就是关联的。



举个例子，考虑下面这条表达式，它的目的是将 `ival` 初始化为 6：

```
int ival = 3.541 + 3; // 编译器可能会警告该运算损失了精度
```

加法的两个运算对象类型不同：`3.541` 的类型是 `double`，`3` 的类型是 `int`。C++ 语言不会直接将两个不同类型的值相加，而是先根据类型转换规则设法将运算对象的类型统一后再求值。上述的类型转换是自动执行的，无须程序员的介入，有时甚至不需要程序员了解。因此，它们被称作隐式转换（implicit conversion）。

算术类型之间的隐式转换被设计得尽可能避免损失精度。很多时候，如果表达式中既有整数类型的运算对象也有浮点数类型的运算对象，整型会转换成浮点型。在上面的例子中，`3` 转换成 `double` 类型，然后执行浮点数加法，所得结果的类型是 `double`。

接下来就要完成初始化的任务了。在初始化过程中，因为被初始化的对象的类型无法改变，所以初始值被转换成该对象的类型。仍以这个例子说明，加法运算得到的 `double` 类型的结果转换成 `int` 类型的值，这个值被用来初始化 `ival`。由 `double` 向 `int` 转换时忽略掉了小数部分，上面的表达式中，数值 6 被赋给了 `ival`。

何时发生隐式类型转换

在下面这些情况下，编译器会自动地转换运算对象的类型：

- 在大多数表达式中，比 `int` 类型小的整型值首先提升为较大的整数类型。
- 在条件中，非布尔值转换成布尔类型。
- 初始化过程中，初始值转换成变量的类型；在赋值语句中，右侧运算对象转换成左侧运算对象的类型。
- 如果算术运算或关系运算的运算对象有多种类型，需要转换成同一种类型。
- 如第 6 章将要介绍的，函数调用时也会发生类型转换。



4.11.1 算术转换

算术转换 (arithmetic conversion) 的含义是把一种算术类型转换成另外一种算术类型，这一点在 2.1.2 节（第 32 页）中已有介绍。算术转换的规则定义了一套类型转换的层次，其中运算符的运算对象将转换成最宽的类型。例如，如果一个运算对象的类型是 `long double`，那么不论另外一个运算对象的类型是什么都会转换成 `long double`。还有一种更普遍的情况，当表达式中既有浮点类型也有整数类型时，整数值将转换成相应的浮点类型。

160 整型提升

整型提升 (integral promotion) 负责把小整数类型转换成较大的整数类型。对于 `bool`、`char`、`signed char`、`unsigned char`、`short` 和 `unsigned short` 等类型来说，只要它们所有可能的值都能存在 `int` 里，它们就会提升成 `int` 类型；否则，提升成 `unsigned int` 类型。就如我们所熟知的，布尔值 `false` 提升成 0、`true` 提升成 1。

较大的 `char` 类型 (`wchar_t`、`char16_t`、`char32_t`) 提升成 `int`、`unsigned int`、`long`、`unsigned long`、`long long` 和 `unsigned long long` 中最小的一种类型，前提是转换后的类型要能容纳原类型所有可能的值。

无符号类型的运算对象

如果某个运算符的运算对象类型不一致，这些运算对象将转换成同一种类型。但是如果某个运算对象的类型是无符号类型，那么转换的结果就要依赖于机器中各个整数类型的相对大小了。

像往常一样，首先执行整型提升。如果结果的类型匹配，无须进行进一步的转换。如果两个（提升后的）运算对象的类型要么都是带符号的、要么都是无符号的，则小类型的运算对象转换成较大的类型。

如果一个运算对象是无符号类型、另外一个运算对象是带符号类型，而且其中的无符号类型不小于带符号类型，那么带符号的运算对象转换成无符号的。例如，假设两个类型分别是 `unsigned int` 和 `int`，则 `int` 类型的运算对象转换成 `unsigned int` 类型。需要注意的是，如果 `int` 型的值恰好为负值，其结果将以 2.1.2 节（第 32 页）介绍的方法转换，并带来该节描述的所有副作用。

剩下的一种情况是带符号类型大于无符号类型，此时转换的结果依赖于机器。如果无符号类型的所有值都能存在该带符号类型中，则无符号类型的运算对象转换成带符号类型。如果不能，那么带符号类型的运算对象转换成无符号类型。例如，如果两个运算对象的类型分别是 `long` 和 `unsigned int`，并且 `int` 和 `long` 的大小相同，则 `long` 类型的运算对象转换成 `unsigned int` 类型；如果 `long` 类型占用的空间比 `int` 更多，则 `unsigned int` 类型的运算对象转换成 `long` 类型。

理解算术转换

要想理解算术转换，办法之一就是研究大量的例子：

<code>bool</code>	<code>flag;</code>	<code>char</code>	<code>cval;</code>
<code>short</code>	<code>sval;</code>	<code>unsigned short</code>	<code>usval;</code>
<code>int</code>	<code>ival;</code>	<code>unsigned int</code>	<code>uival;</code>
<code>long</code>	<code>lval;</code>	<code>unsigned long</code>	<code>ulval;</code>
<code>float</code>	<code>fval;</code>	<code>double</code>	<code>dval;</code>

```

3.14159L + 'a';      // 'a' 提升成 int, 然后该 int 值转换成 long double
dval + ival;          // ival 转换成 double
dval + fval;          // fval 转换成 double
ival = dval;          // dval 转换成 (切除小数部分后) int
flag = dval;          // 如果 dval 是 0, 则 flag 是 false, 否则 flag 是 true
cval + fval;          // cval 提升成 int, 然后该 int 值转换成 float
sval + cval;          // sval 和 cval 都提升成 int
cval + lval;          // cval 转换成 long
ival + ulval;         // ival 转换成 unsigned long
usval + ival;         // 根据 unsigned short 和 int 所占空间的大小进行提升
uival + lval;         // 根据 unsigned int 和 long 所占空间的大小进行转换

```

<161

在第一个加法运算中, 小写字母'a'是char型的字符常量, 它其实能表示一个数字值(参见2.1.1节, 第30页)。到底这个数字值是多少完全依赖于机器上的字符集, 在我们的环境中,'a'对应的数字值是97。当把'a'和一个long double类型的数相加时, char类型的值首先提升成int类型, 然后int类型的值再转换成long double类型。最终我们把这个转换后的值与那个字面值相加。最后的两个含有无符号类型值的表达式也比较有趣, 它们的结果依赖于机器。

4.11.1 节练习

练习4.34: 根据本节给出的变量定义, 说明在下面的表达式中将发生什么样的类型转换:

- (a) if (fval) (b) dval = fval + ival; (c) dval + ival * cval;

需要注意每种运算符遵循的是左结合律还是右结合律。

练习4.35: 假设有如下的定义,

```

char cval;      int ival;      unsigned int ui;
float fval;     double dval;

```

请回答在下面的表达式中发生了隐式类型转换吗?如果有, 指出来。

- (a) cval = 'a' + 3; (b) fval = ui - ival * 1.0;
 (c) dval = ui * fval; (d) cval = ival + fval + dval;

4.11.2 其他隐式类型转换



除了算术转换之外还有几种隐式类型转换, 包括如下几种。

数组转换成指针: 在大多数用到数组的表达式中, 数组自动转换成指向数组首元素的指针:

```

int ia[10];        // 含有 10 个整数的数组
int* ip = ia;       // ia 转换成指向数组首元素的指针

```

当数组被用作`decltype`关键字的参数, 或者作为取地址符(&)、`sizeof`及`typeid`(第19.2.2节, 732页将介绍)等运算符的运算对象时, 上述转换不会发生。同样的, 如果用一个引用来自初始化数组(参见3.5.1节, 第102页), 上述转换也不会发生。我们将在6.7节(第221页)看到, 当在表达式中使用函数类型时会发生类似的指针转换。

指针的转换: C++还规定了几种其他的指针转换方式, 包括常量整数值0或者字面值`nullptr`能转换成任意指针类型; 指向任意非常量的指针能转换成`void*`; 指向任意对象的指针能转换成`const void*`。15.2.2节(第530页)将要介绍, 在有继承关系的类

<162

型间还有另外一种指针转换的方式。

转换成布尔类型: 存在一种从算术类型或指针类型向布尔类型自动转换的机制。如果指针或算术类型的值为 0, 转换结果是 `false`; 否则转换结果是 `true`:

```
char *cp = get_string();
if (cp) /* ... */ // 如果指针 cp 不是 0, 条件为真
while (*cp) /* ... */ // 如果*cp 不是空字符, 条件为真
```

转换成常量: 允许将指向非常量类型的指针转换成指向相应的常量类型的指针, 对于引用也是这样。也就是说, 如果 `T` 是一种类型, 我们就能将指向 `T` 的指针或引用分别转换成指向 `const T` 的指针或引用 (参见 2.4.1 节, 第 54 页和 2.4.2 节, 第 56 页):

```
int i;
const int &j = i;           // 非常量转换成 const int 的引用
const int *p = &i;          // 非常量的地址转换成 const 的地址
int &r = j, *q = p;         // 错误: 不允许 const 转换成非常量
```

相反的转换并不存在, 因为它试图删除掉底层 `const`。

类类型定义的转换: 类类型能定义由编译器自动执行的转换, 不过编译器每次只能执行一种类类型的转换。在 7.5.4 节 (第 263 页) 中我们将看到一个例子, 如果同时提出多个转换请求, 这些请求将被拒绝。

我们之前的程序已经使用过类类型转换: 一处是在需要标准库 `string` 类型的地方使用 C 风格字符串 (参见 3.5.5 节, 第 111 页); 另一处是在条件部分读入 `istream`:

```
string s, t = "a value";    // 字符串字面值转换成 string 类型
while (cin >> s)           // while 的条件部分把 cin 转换成布尔值
```

条件 (`cin>>s`) 读入 `cin` 的内容并将 `cin` 作为其求值结果。条件部分本来需要一个布尔类型的值, 但是这里实际检查的是 `istream` 类型的值。幸好, IO 库定义了从 `istream` 向布尔值转换的规则, 根据这一规则, `cin` 自动地转换成布尔值。所得的布尔值到底是什么由输入流的状态决定, 如果最后一次读入成功, 转换得到的布尔值是 `true`; 相反, 如果最后一次读入不成功, 转换得到的布尔值是 `false`。

4.11.3 显式转换

有时我们希望显式地将对象强制转换成另外一种类型。例如, 如果想在下面的代码中执行浮点数除法:

```
int i, j;
double slope = i/j;
```

就要使用某种方法将 `i` 和/或 `j` 显式地转换成 `double`, 这种方法称作**强制类型转换**(cast)。



虽然有时不得不使用强制类型转换, 但这种方法本质上是非常危险的。

163 命名的强制类型转换

一个命名的强制类型转换具有如下形式:

`cast-name<type>(expression)`

其中, `type` 是转换的目标类型而 `expression` 是要转换的值。如果 `type` 是引用类型, 则结果是左值。`cast-name` 是 `static_cast`、`dynamic_cast`、`const_cast` 和

reinterpret_cast 中的一种。**dynamic_cast** 支持运行时类型识别，我们将在 19.2 节（第 730 页）对其做更详细的介绍。*cast-name* 指定了执行的是哪种转换。

static_cast

任何具有明确定义的类型转换，只要不包含底层 `const`，都可以使用 `static_cast`。例如，通过将一个运算对象强制转换成 `double` 类型就能使表达式执行浮点数除法：

```
// 进行强制类型转换以便执行浮点数除法
double slope = static_cast<double>(j) / i;
```

当需要把一个较大的算术类型赋值给较小的类型时，`static_cast` 非常有用。此时，强制类型转换告诉程序的读者和编译器：我们知道并且不在乎潜在的精度损失。一般来说，如果编译器发现一个较大的算术类型试图赋值给较小的类型，就会给出警告信息；但是当我们执行了显式的类型转换后，警告信息就会被关闭了。

`static_cast` 对于编译器无法自动执行的类型转换也非常有用。例如，我们可以使用 `static_cast` 找回存在于 `void*` 指针（参见 2.3.2 节，第 50 页）中的值：

```
void* p = &d;      // 正确：任何非常量对象的地址都能存入 void*
// 正确：将 void* 转换回初始的指针类型
double *dp = static_cast<double*>(p);
```

当我们把指针存放在 `void*` 中，并且使用 `static_cast` 将其强制转换回原来的类型时，应该确保指针的值保持不变。也就是说，强制转换的结果将与原始的地址值相等，因此我们必须确保转换后所得的类型就是指针所指的类型。类型一旦不符，将产生未定义的后果。

const_cast

`const_cast` 只能改变运算对象的底层 `const`（参见 2.4.3 节，第 57 页）：

```
const char *pc;
char *p = const_cast<char*>(pc); // 正确：但是通过 p 写值是未定义的行为
```

对于将常量对象转换成非常量对象的行为，我们一般称其为“去掉 `const` 性质（*cast away the const*）”。一旦我们去掉了某个对象的 `const` 性质，编译器就不再阻止我们对该对象进行写操作了。如果对象本身不是一个常量，使用强制类型转换获得写权限是合法的行为。然而如果对象是一个常量，再使用 `const_cast` 执行写操作就会产生未定义的后果。

只有 `const_cast` 能改变表达式的常量属性，使用其他形式的命名强制类型转换改变表达式的常量属性都将引发编译器错误。同样的，也不能用 `const_cast` 改变表达式的类型：

```
const char *cp;
// 错误：static_cast 不能转换掉 const 性质
char *q = static_cast<char*>(cp);
static_cast<string>(cp);      // 正确：字符串字面值转换成 string 类型
const_cast<string>(cp);      // 错误：const_cast 只改变常量属性
```

`const_cast` 常常用于有函数重载的上下文中，关于函数重载将在 6.4 节（第 208 页）进行详细介绍。

reinterpret_cast

`reinterpret_cast` 通常为运算对象的位模式提供较低层次上的重新解释。举个例

子，假设有如下的转换

```
int *ip;
char *pc = reinterpret_cast<char*>(ip);
```

我们必须牢记 pc 所指的真实对象是一个 int 而非字符，如果把 pc 当成普通的字符指针使用就可能在运行时发生错误。例如：

```
string str(pc);
```

可能导致异常的运行时行为。

使用 `reinterpret_cast` 是非常危险的，用 pc 初始化 `str` 的例子很好地证明了这一点。其中的关键问题是类型改变了，但编译器没有给出任何警告或者错误的提示信息。当我们用一个 int 的地址初始化 pc 时，由于显式地声称这种转换合法，所以编译器不会发出任何警告或错误信息。接下来再使用 pc 时就会认定它的值是 `char*` 类型，编译器没法知道它实际存放的是指向 int 的指针。最终的结果就是，在上面的例子中虽然用 pc 初始化 `str` 没什么实际意义，甚至还可能引发更糟糕的后果，但仅从语法上而言这种操作无可指摘。查找这类问题的原因非常困难，如果将 ip 强制转换成 pc 的语句和用 pc 初始化 `string` 对象的语句分属不同文件就更是如此。



`reinterpret_cast` 本质上依赖于机器。要想安全地使用 `reinterpret_cast` 必须对涉及的类型和编译器实现转换的过程都非常了解。

165 >

建议：避免强制类型转换

强制类型转换干扰了正常的类型检查（参见 2.2.2 节，第 42 页），因此我们强烈建议程序员避免使用强制类型转换。这个建议对于 `reinterpret_cast` 尤其适用，因为此类类型转换总是充满了风险。在有重载函数的上下文中使用 `const_cast` 无可厚非，关于这一点将在 6.4 节（第 208 页）中详细介绍；但是在其他情况下使用 `const_cast` 也就意味着程序存在某种设计缺陷。其他强制类型转换，比如 `static_cast` 和 `dynamic_cast`，都不应该频繁使用。每次书写了一条强制类型转换语句，都应该反复斟酌能否以其他方式实现相同的目标。就算实在无法避免，也应该尽量限制类型转换值的作用域，并且记录对相关类型的所有假定，这样可以减少错误发生的机会。

旧式的强制类型转换

在早期版本的 C++ 语言中，显式地进行强制类型转换包含两种形式：

```
type (expr);           // 函数形式的强制类型转换
(type) expr;          // C 语言风格的强制类型转换
```

根据所涉及的类型不同，旧式的强制类型转换分别具有与 `const_cast`、`static_cast` 或 `reinterpret_cast` 相似的行为。当我们在某处执行旧式的强制类型转换时，如果换成 `const_cast` 和 `static_cast` 也合法，则其行为与对应的命名转换一致。如果替换后不合法，则旧式强制类型转换执行与 `reinterpret_cast` 类似的功能：

```
char *pc = (char*) ip; // ip 是指向整数的指针
```

的效果与使用 `reinterpret_cast` 一样。



与命名的强制类型转换相比，旧式的强制类型转换从表现形式上来说不那么清晰明了，容易被看漏，所以一旦转换过程出现问题，追踪起来也更加困难。

4.11.3 节练习

练习 4.36: 假设 `i` 是 `int` 类型，`d` 是 `double` 类型，书写表达式 `i*=d` 使其执行整数类型的乘法而非浮点类型的乘法。

练习 4.37: 用命名的强制类型转换改写下列旧式的转换语句。

```
int i; double d; const string *ps; char *pc; void *pv;
(a) pv = (void*)ps;   (b) i = int(*pc);
(c) pv = &d;          (d) pc = (char*) pv;
```

练习 4.38: 说明下面这条表达式的含义。

```
double slope = static_cast<double>(j/i);
```

4.12 运算符优先级表

< 166

表 4.4: 运算符优先级

结合律和运算符	功能	用法	参考页码
左 ::	全局作用域	::name	256
左 ::	类作用域	class::name	79
左 ::	命名空间作用域	namespace::name	74
左 .	成员选择	object.member	20
左 ->	成员选择	pointer->member	98
左 []	下标	expr[expr]	104
左 ()	函数调用	name(expr_list)	20
左 ()	类型构造	type(expr_list)	145
右 ++	后置递增运算	lvalue++	131
右 --	后置递减运算	lvalue--	131
右 typeid	类型 ID	typeid(type)	731
右 typeid	运行时类型 ID	typeid(expr)	731
右 explicit cast	类型转换	cast_name<type>(expr)	144
右 ++	前置递增运算	++lvalue	131
右 --	前置递减运算	--lvalue	131
右 ~	位求反	~expr	136
右 !	逻辑非	!expr	126
右 -	一元负号	-expr	124
右 +	一元正号	+expr	124
右 *	解引用	*expr	48
右 &	取地址	&lvalue	47
右 ()	类型转换	(type) expr	145
右 sizeof	对象的大小	sizeof expr	139

续表

结合律和运算符	功能	用法	参考页码
右 sizeof	类型的大小	sizeof(type)	139
右 Sizeof...	参数包的大小	sizeof...(name)	619
右 new	创建对象	new type	407
右 new[]	创建数组	new type[size]	407
右 delete	释放对象	delete expr	409
右 delete[]	释放数组	delete[] expr	409
右 noexcept	能否抛出异常	noexcept(expr)	690
左 ->*	指向成员选择的指针	ptr->*ptr_to_member	740
左 .*	指向成员选择的指针	obj.*ptr_to_member	740
左 *	乘法	expr * expr	124
左 /	除法	expr / expr	124
左 %	取模(取余)	expr % expr	124
左 +	加法	expr + expr	124
左 -	减法	expr - expr	124
左 <<	向左移位	expr << expr	136
左 >>	向右移位	expr >> expr	136
左 <	小于	expr < expr	126
左 <=	小于等于	expr <= expr	126
左 >	大于	expr > expr	126
左 >=	大于等于	expr >= expr	126
左 ==	相等	expr == expr	126
左 !=	不相等	expr != expr	126
左 &	位与	expr & expr	136
左 ^	位异或	expr ^ expr	136
左	位或	expr expr	136
左 &&	逻辑与	expr && expr	126
左	逻辑或	expr expr	126
右 ?: :	条件	expr ? expr : expr	134
右 =	赋值	lvalue = expr	129
右 *=, /=, %=	复合赋值	lvalue += expr 等	129
右 +=, -=			129
右 <<=, >>=			129
右 &=, =, ^=			129
右 throw	抛出异常	throw expr	173
左 ,	逗号	expr, expr	140

167

小结

< 168

C++语言提供了一套丰富的运算符，并定义了这些运算符作用于内置类型的运算对象时所执行的操作。此外，C++语言还支持运算符重载的机制，允许我们自己定义运算符作用于类类型时的含义。第14章将介绍如何定义作用于用户类型的运算符。

对于含有超过一个运算符的表达式，要想理解其含义关键要理解优先级、结合律和求值顺序。每个运算符都有其对应的优先级和结合律，优先级规定了复合表达式中运算符组合的方式，结合律则说明当运算符的优先级一样时应该如何组合。

大多数运算符并不明确规定运算对象的求值顺序：编译器有权自由选择先对左侧运算对象求值还是先对右侧运算对象求值。一般来说，运算对象的求值顺序对表达式的最终结果没有影响。但是，如果两个运算对象指向同一个对象而且其中一个改变了对象的值，就会导致程序出现不易发现的严重缺陷。

最后一点，运算对象经常从原始类型自动转换成某种关联的类型。例如，表达式中的小整型会自动提升成大整型。不论内置类型还是类类型都涉及类型转换的问题。如果需要，我们还可以显式地进行强制类型转换。

术语表

算术转换 (arithmetic conversion) 从一种算术类型转换成另一种算术类型。在二元运算符的上下文中，为了保留精度，算术转换通常把较小的类型转换成较大的类型（例如整型转换成浮点型）。

结合律 (associativity) 规定具有相同优先级的运算符如何组合在一起。结合律分为左结合律（运算符从左向右组合）和右结合律（运算符从右向左组合）。

二元运算符 (binary operator) 有两个运算对象参与运算的运算符。

强制类型转换 (cast) 一种显式的类型转换。

复合表达式 (compound expression) 含有一个以上的运算符的表达式。

const_cast 一种涉及 `const` 的强制类型转换。将底层 `const` 对象转换成对应的非常量类型，或者执行相反的转换。

转换 (conversion) 一种类型的值改变成另一种类型的值的过程。C++语言定义了内置类型的转换规则。类类型同样可以转换。

dynamic_cast 和继承及运行时类型识别一

起使用。参见 19.2 节（第 730 页）。

表达式 (expression) C++程序中最低级别的计算。表达式将运算符作用于一个或多个运算对象，每个表达式都有对应的求值结果。表达式本身也可以作为运算对象，这时就得到了对多个运算符求值的复合表达式。

隐式转换 (implicit conversion) 由编译器自动执行的类型转换。假如表达式需要某种特定的类型而运算对象是另外一种类型，此时只要规则允许，编译器就会自动地将运算对象转换成所需的类型。

整型提升 (integral promotion) 把一种较小的整数类型转换成与之最接近的较大整数类型的过程。不论是否真的需要，小整数类型（即 `short`、`char` 等）总是会得到提升。

左值 (lvalue) 是指那些求值结果为对象或函数的表达式。一个表示对象的非常量左值可以作为赋值运算符的左侧运算对象。

运算对象 (operand) 表达式在某些值上执行运算，这些值就是运算对象。一个运算

< 169

符有一个或多个相关的运算对象。

运算符 (operator) 决定表达式所做操作的符号。C++语言定义了一套运算符并说明了这些运算符作用于内置类型时的含义。C++还定义了运算符的优先级和结合律以及每种运算符处理的运算对象数量。可以重载运算符使其能处理类类型。

求值顺序 (order of evaluation) 是某个运算符的运算对象的求值顺序。大多数情况下，编译器可以任意选择运算对象求值的顺序。不过运算对象一定要在运算符之前得到求值结果。只有`&&`、`||`、条件和逗号四种运算符明确规定了求值顺序。

重载运算符 (overloaded operator) 针对某种运算符重新定义的适用于类类型的版本。第14章将介绍重载运算符的方法。

优先级 (precedence) 规定了复合表达式中不同运算符的执行顺序。与低优先级的运算符相比，高优先级的运算符组合得更紧密。

提升 (promotion) 参见整型提升。

reinterpret_cast 把运算对象的内容解释成另外一种类型。这种强制类型转换本质上依赖于机器而且非常危险。170

结果 (result) 计算表达式得到的值或对象。

右值 (rvalue) 是指一种表达式，其结果是值而非值所在的位置。

短路求值 (short-circuit evaluation) 是一个专有名词，描述逻辑与运算符和逻辑或运算符的执行过程。如果根据运算符的第一个运算对象就能确定整个表达式的结构，求值终止，此时第二个运算对象将不会被求值。

sizeof 是一个运算符，返回存储对象所需的字节数，该对象的类型可能是某个给定的类型名字，也可能由表达式的返回结果确定。

static_cast 显式地执行某种定义明确的类型转换，常用于替代由编译器隐式执行的类型转换。

一元运算符 (unary operators) 只有一个运算对象参与运算的运算符。

, 运算符 (, operator) 逗号运算符，是一种从左向右求值的二元运算符。逗号运算符的结果是右侧运算对象的值，当且仅当右侧运算对象是左值时逗号运算符的结果是左值。

? : 运算符 (?: operator) 条件运算符，以下述形式提供 if-then-else 逻辑的表达式

`cond ? expr1 : expr2;`

如果条件 `cond` 为真，对 `expr1` 求值；否则对 `expr2` 求值。`expr1` 和 `expr2` 的类型应该相同或者能转换成同一种类型。`expr1` 和 `expr2` 中只有一个会被求值。

&&运算符 (&& operator) 逻辑与运算符，如果两个运算对象都是真，结果才为真。只有当左侧运算对象为真时才会检查右侧运算对象。

&运算符 (& operator) 位与运算符，由两个运算对象生成一个新的整型值。如果两个运算对象对应的位都是 1，所得结果中该位为 1；否则所得结果中该位为 0。

^运算符 (^ operator) 位异或运算符，由两个运算对象生成一个新的整型值。如果两个运算对象对应的位有且只有一个是 1，所得结果中该位为 1；否则所得结果中该位为 0。

||运算符 (|| operator) 逻辑或运算符，任何一个运算对象是真，结果就为真。只有当左侧运算对象为假时才会检查右侧运算对象。

| 运算符 (| operator) 位或运算符，由两个运算对象生成一个新的整型值。如果两个运算对象对应的位至少有一个是 1，所得结果中该位为 1；否则所得结果中该位为 0。

++运算符 (++ operator) 递增运算符。包括两种形式：前置版本和后置版本。前置递增运算符得到一个左值，它给运算符加 1 并得到运算对象改变后的值。后置递增运算符得到一个右值，它给运算符加 1 并得到运算对象原始的、未改变的值的副本。

注意：即使迭代器没有定义+运算符，也会

有++运算符。

-运算符 (— operator) 递减运算符。包括两种形式：前置版本和后置版本。前置递减运算符得到一个左值，它从运算符减 1 并得到运算对象改变后的值。后置递减运算符得到一个右值，它从运算符减 1 并得到运算对象原始的、未改变的值的副本。注意：即使迭代器没有定义-运算符，也会有--运算符。

<<运算符 (<< operator) 左移运算符，将左侧运算对象的值的（可能是提升后的）副本向左移位，移动的位数由右侧运算对象确定。右侧运算对象必须大于等于 0 而且小于结果的位数。左侧运算对象应该是无符号类型，如果它是带符号类型，则一旦移动改变了符号位的值就会产生未定义的结果。

>>运算符 (>> operator) 右移运算符，除了移动方向相反，其他性质都和左移运算符类似。如果左侧运算对象是带符号类型，那么根据实现的不同新移入的内容也不同，新移入的位可能都是 0，也可能都是符号位的副本。

~运算符 (~ operator) 位求反运算符，生成一个新的整型值。该值的每一位恰好与（可能是提升后的）运算对象的对应位相反。

!运算符 (! operator) 逻辑非运算符，将它的运算对象的布尔值取反。如果运算对象是假，则结果为真，如果运算对象是真，则结果为假。

第 5 章

语句

171

内容

5.1 简单语句.....	154
5.2 语句作用域.....	155
5.3 条件语句.....	156
5.4 迭代语句.....	165
5.5 跳转语句.....	170
5.6 try 语句块和异常处理	172
小结	178
术语表.....	178

和大多数语言一样，C++提供了条件执行语句、重复执行相同代码的循环语句和用于中断当前控制流的跳转语句。本章将详细介绍 C++语言所支持的这些语句。

172 通常情况下，语句是顺序执行的。但除非是最简单的程序，否则仅有顺序执行远远不够。因此，C++语言提供了一组控制流（flow-of-control）语句以支持更复杂的执行路径。



5.1 简单语句

C++语言中的大多数语句都以分号结束，一个表达式，比如 `ival + 5`，末尾加上分号就变成了**表达式语句**（expression statement）。表达式语句的作用是执行表达式并丢弃掉求值结果：

```
ival + 5;           // 一条没什么实际用处的表达式语句
cout << ival;      // 一条有用的表达式语句
```

第一条语句没什么用处，因为虽然执行了加法，但是相加的结果没被使用。比较普遍的情况是，表达式语句中的表达式在求值时附带有其他效果，比如给变量赋了新值或者输出了结果。

空语句

最简单的语句是**空语句**（null statement），空语句中只含有一个单独的分号：

```
; // 空语句
```

如果在程序的某个地方，语法上需要一条语句但是逻辑上不需要，此时应该使用空语句。一种常见的情况是，当循环的全部工作在条件部分就可以完成时，我们通常会用到空语句。例如，我们想读取输入流的内容直到遇到一个特定的值为止，除此之外什么事情也不做：

```
// 重复读入数据直至到达文件末尾或某次输入的值等于 sought
while (cin >> s && s != sought)
    ; // 空语句
```

`while` 循环的条件部分首先从标准输入读取一个值并且隐式地检查 `cin`，判断读取是否成功。假定读取成功，条件的后半部分检查读进来的值是否等于 `sought` 的值。如果发现了想要的值，循环终止；否则，从 `cin` 中继续读取另一个值，再一次判断循环的条件。



使用空语句时应该加上注释，从而令读这段代码的人知道该语句是有意省略的。

别漏写分号，也别多写分号

因为空语句是一条语句，所以可用在任何允许使用语句的地方。由于这个原因，某些看起来非法的分号往往只不过是一条空语句而已，从语法上说得过去。下面的片段包含两条语句：表达式语句和空语句。

173 `ival = v1 + v2;; // 正确：第二个分号表示一条多余的空语句`

多余的空语句一般来说是无害的，但是如果在 `if` 或者 `while` 的条件后面跟了一个额外的分号就可能完全改变程序员的初衷。例如，下面的代码将无休止地循环下去：

```
// 出现了糟糕的情况：额外的分号，循环体是那条空语句
while (iter != svec.end()) ;           // while 循环体是那条空语句
    ++iter;                            // 递增运算不属于循环的一部分
```

虽然从形式上来看执行递增运算的语句前面有缩进，但它并不是循环的一部分。循环条件后面跟着的分号构成了一条空语句，它才是真正的循环体。



多余的空语句并非总是无害的。

复合语句（块）

复合语句（compound statement）是指用花括号括起来的（可能为空的）语句和声明的序列，复合语句也被称作块（block）。一个块就是一个作用域（参见 2.2.4 节，第 43 页），在块中引入的名字只能在块内部以及嵌套在块中的子块里访问。通常，名字在有限的区域内可见，该区域从名字定义处开始，到名字所在的（最内层）块的结尾为止。

如果在程序的某个地方，语法上需要一条语句，但是逻辑上需要多条语句，则应该使用复合语句。例如，`while` 或者 `for` 的循环体必须是一条语句，但是我们常常需要在循环体内做很多事情，此时就需要将多条语句用花括号括起来，从而把语句序列转变成块。

举个例子，回忆 1.4.1 节（第 10 页）的 `while` 循环：

```
while (val <= 10) {  
    sum += val;      // 把 sum + val 的值赋给 sum.  
    ++val;          // 给 val 加 1  
}
```

程序从逻辑上来说要执行两条语句，但是 `while` 循环只能容纳一条。此时，把要执行的语句用花括号括起来，就将其转换成了一条（复合）语句。



块不以分号作为结束。

所谓空块，是指内部没有任何语句的一对花括号。空块的作用等价于空语句：

```
while (cin >> s && s != sought)  
{ } // 空块
```

5.1 节练习

174

练习 5.1：什么是空语句？什么时候会用到空语句？

练习 5.2：什么是块？什么时候会用到块？

练习 5.3：使用逗号运算符（参见 4.10 节，第 140 页）重写 1.4.1 节（第 10 页）的 `while` 循环，使它不再需要块，观察改写之后的代码的可读性提高了还是降低了。

5.2 语句作用域

可以在 `if`、`switch`、`while` 和 `for` 语句的控制结构内定义变量。定义在控制结构当中的变量只在相应语句的内部可见，一旦语句结束，变量也就超出其作用范围了：

```
while (int i = get_num()) // 每次迭代时创建并初始化 i  
    cout << i << endl;  
i = 0; // 错误：在循环外部无法访问 i
```

如果其他代码也需要访问控制变量，则变量必须定义在语句的外部：

```
// 寻找第一个负值元素
auto beg = v.begin();
while (beg != v.end() && *beg >= 0)
    ++beg;
if (beg == v.end())
    // 此时我们知道 v 中的所有元素都大于等于 0
```

因为控制结构定义的对象的值马上要由结构本身使用，所以这些变量必须初始化。

5.2 节练习

练习 5.4：说明下列例子的含义，如果存在问题，试着修改它。

```
(a) while (string::iterator iter != s.end()) { /* ... */ }
(b) while (bool status = find(word)) { /* ... */ }
    if (!status) { /* ... */ }
```

5.3 条件语句

C++语言提供了两种按条件执行的语句。一种是 **if** 语句，它根据条件决定控制流；另外一种是 **switch** 语句，它计算一个整型表达式的值，然后根据这个值从几条执行路径中选择一条。



5.3.1 if 语句

175> **if 语句 (if statement)** 的作用是：判断一个指定的条件是否为真，根据判断结果决定是否执行另外一条语句。**if** 语句包括两种形式：一种含有 **else** 分支，另外一种没有。简单 **if** 语句的语法形式是

```
if (condition)
    statement
```

if else 语句的形式是

```
if (condition)
    statement
else
    statement2
```

在这两个版本的 **if** 语句中，*condition* 都必须用圆括号包围起来。*condition* 可以是一个表达式，也可以是一个初始化了的变量声明（参见 5.2 节，第 155 页）。不管是表达式还是变量，其类型都必须能转换成（参见 4.11 节，第 141 页）布尔类型。通常情况下，*statement* 和 *statement2* 是块语句。

如果 *condition* 为真，执行 *statement*。当 *statement* 执行完成后，程序继续执行 **if** 语句后面的其他语句。

如果 *condition* 为假，跳过 *statement*。对于简单 **if** 语句来说，程序继续执行 **if** 语句后面的其他语句；对于 **if else** 语句来说，执行 *statement2*。

使用 if else 语句

我们举个例子来说明 if 语句的功能，程序的目的是把数字形式表示的成绩转换成字母形式。假设数字成绩的范围是从 0 到 100（包括 100 在内），其中 100 分对应的字母形式是“A++”，低于 60 分的成绩对应的字母形式是“F”。其他成绩每 10 个划分成一组：60 到 69（包括 69 在内）对应字母“D”、70 到 79 对应字母“C”，以此类推。使用 vector 对象存放字母成绩所有可能的取值：

```
const vector<string> scores = {"F", "D", "C", "B", "A", "A++"};
```

我们使用 if else 语句解决该问题，根据成绩是否合格执行不同的操作：

```
// 如果 grade 小于 60，对应的字母是 F；否则计算其下标
string lettergrade;
if (grade < 60)
    lettergrade = scores[0];
else
    lettergrade = scores[(grade - 50)/10];
```

判断 grade 的值是否小于 60，根据结果选择执行 if 分支还是 else 分支。在 else 分支中，由成绩计算得到一个下标，具体过程是：首先从 grade 中减去 50，然后执行整数除法（参见 4.2 节，在 125 页），去掉余数后所得的商就是数组 scores 对应的下标。

嵌套 if 语句

176

接下来让我们的程序更有趣点儿，试着给那些合格的成绩后面添加一个加号或减号。如果成绩的末位是 8 或者 9，添加一个加号；如果末位是 0、1 或 2，添加一个减号：

```
if (grade % 10 > 7)
    lettergrade += '+'; // 末尾是 8 或者 9 的成绩添加一个加号
else if (grade % 10 < 3)
    lettergrade += '-'; // 末尾是 0、1 或者 2 的成绩添加一个减号
```

我们使用取模运算符（参见 4.2 节，第 125 页）计算余数，根据余数决定添加哪种符号。

接着把这段添加符号的代码整合到转换成绩形式的代码中去：

```
// 如果成绩不合格，不需要考虑添加加号减号的问题
if (grade < 60)
    lettergrade = scores[0];
else {
    lettergrade = scores[(grade - 50)/10]; // 获得字母形式的成绩
    if (grade != 100) // 只要不是 A++，就考虑添加加号或减号
        if (grade % 10 > 7)
            lettergrade += '+'; // 末尾是 8 或者 9 的成绩添加一个加号
        else if (grade % 10 < 3)
            lettergrade += '-'; // 末尾是 0、1 或者 2 的成绩添加一个减号
}
```

注意，我们使用花括号把第一个 else 后面的两条语句组合成了一个块。如果 grade 不小于 60 要做两件事：从数组 scores 中获取对应的字母成绩，然后根据条件设置加号或减号。

注意使用花括号

有一种常见的错误：本来程序中有几条语句应该作为一个块来执行，但是我们忘了用花括号把这些语句包围。在下面的例子中，添加加号减号的代码将被无条件地执行，这显然违背了我们的初衷：

```
if (grade < 60)
    lettergrade = scores[0];
else // 错误：缺少花括号
    lettergrade = scores[(grade - 50) / 10];
// 虽然下面的语句从形式上看有缩进，但是因为没有花括号，
// 所以无论什么情况都会执行接下来的代码
// 不及格的成绩也会添加上加号或减号，这显然是错误的
if (grade != 100)
    if (grade % 10 > 7)
        lettergrade += '+'; // 末尾是 8 或者 9 的成绩添加一个加号
    else if (grade % 10 < 3)
        lettergrade += '-'; // 末尾是 0、1 或者 2 的成绩添加一个减号
```

要想发现这个错误可能非常困难，毕竟这段代码“看起来”是正确的。

177 为了避免此类问题，有些编码风格要求在 `if` 或 `else` 之后必须写上花括号（对 `while` 和 `for` 语句的循环体两端也有同样的要求）。这么做的好处是可以避免代码混乱不清，以后修改代码时如果想添加别的语句，也可以很容易地找到正确位置。



许多编辑器和开发环境都提供一种辅助工具，它可以自动地缩进代码以匹配其语法结构。善用此类工具益处多多。

悬垂 `else`

当一个 `if` 语句嵌套在另一个 `if` 语句内部时，很可能 `if` 分支会多于 `else` 分支。事实上，之前那个成绩转换的程序就有 4 个 `if` 分支，而只有 2 个 `else` 分支。这时候问题出现了：我们怎么知道某个给定的 `else` 是和哪个 `if` 匹配呢？

这个问题通常称作 **悬垂 `else`**（dangling `else`），在那些既有 `if` 语句又有 `if` `else` 语句的编程语言中是个普遍存在的问题。不同语言解决该问题的思路也不同，就 C++ 而言，它规定 `else` 与离它最近的尚未匹配的 `if` 匹配，从而消除了程序的二义性。

当代码中 `if` 分支多于 `else` 分支时，程序员有时会感觉比较麻烦。举个例子来说明，对于添加加号减号的那个最内层的 `if` `else` 语句，我们用另外一组条件改写它：

```
// 错误：实际的执行过程并非像缩进格式显示的那样；else 分支匹配的是内层 if 语句
if (grade % 10 >= 3)
    if (grade % 10 > 7)
        lettergrade += '+'; // 末尾是 8 或者 9 的成绩添加一个加号
    else
        lettergrade += '-'; // 末尾是 3、4、5、6 或者 7 的成绩添加一个减号！
```

从代码的缩进格式来看，程序的初衷应该是希望 `else` 和外层的 `if` 匹配，也就是说，我们希望当 `grade` 的末位小于 3 时执行 `else` 分支。然而，不管我们是什么意图，也不管程序如何缩进，这里的 `else` 分支其实是内层 `if` 语句的一部分。最终，上面的代码将在末位大于 3 小于等于 7 的成绩后面添加减号！它的执行过程实际上等价于如下形式：

```
// 缩进格式与执行过程相符，但不是程序员的意图
if (grade % 10 >= 3)
    if (grade % 10 > 7)
        lettergrade += '+'; // 末尾是 8 或者 9 的成绩添加一个加号
    else
        lettergrade += '-'; // 末尾是 3、4、5、6 或者 7 的成绩添加一个减号！
```

使用花括号控制执行路径

要想使 `else` 分支和外层的 `if` 语句匹配起来，可以在内层 `if` 语句的两端加上花括号，使其成为一个块：

```
// 末尾是 8 或者 9 的成绩添加一个加号，末尾是 0、1 或者 2 的成绩添加一个减号
if (grade % 10 >= 3) {
    if (grade % 10 > 7)
        lettergrade += '+'; // 末尾是 8 或者 9 的成绩添加一个加号
} else // 花括号强迫 else 与外层 if 匹配
    lettergrade += '-'; // 末尾是 0、1 或者 2 的成绩添加一个减号
```

语句属于块，意味着语句一定在块的边界之内，因此内层 `if` 语句在关键字 `else` 前面的那个花括号处已经结束了。`else` 不会再作为内层 `if` 的一部分。此时，最近的尚未匹配的 `if` 是外层 `if`，也就是我们希望 `else` 匹配的那个。

< 178

5.3.1 节练习

练习 5.5: 写一段自己的程序，使用 `if else` 语句实现把数字成绩转换成字母成绩的要求。

练习 5.6: 改写上一题的程序，使用条件运算符（参见 4.7 节，第 134 页）代替 `if else` 语句。

练习 5.7: 改正下列代码段中的错误。

- `if (ival1 != ival2)`
 `ival1 = ival2`
`else ival1 = ival2 = 0;`
- `if (ival < minval)`
 `minval = ival;`
 `occurs = 1;`
- `if (int ival = get_value())`
 `cout << "ival = " << ival << endl;`
`if (!ival)`
 `cout << "ival = 0\n";`
- `if (ival = 0)`
 `ival = get_value();`

练习 5.8: 什么是“悬垂 `else`”？C++语言是如何处理 `else` 子句的？

5.3.2 switch 语句

switch 语句 (`switch statement`) 提供了一条便利的途径使得我们能够在若干固定选项中做出选择。举个例子，假如我们想统计五个元音字母在文本中出现的次数，程序逻辑应该如下所示：

- 从输入的内容中读取所有字符。
- 令每一个字符都与元音字母的集合比较。
- 如果字符与某个元音字母匹配，将该字母的数量加1。
- 显示结果。

例如，以（原书中）本章的文本作为输入内容，程序的输出结果将是：

```
Number of vowel a: 3195
Number of vowel e: 6230
Number of vowel i: 3102
Number of vowel o: 3289
Number of vowel u: 1033
```

179 要想实现这项功能，直接使用 switch 语句即可：

```
// 为每个元音字母初始化其计数值
unsigned aCnt = 0, eCnt = 0, iCnt = 0, oCnt = 0, uCnt = 0;
char ch;
while (cin >> ch) {
    // 如果 ch 是元音字母，将其对应的计数值加1
    switch (ch) {
        case 'a':
            ++aCnt;
            break;
        case 'e':
            ++eCnt;
            break;
        case 'i':
            ++iCnt;
            break;
        case 'o':
            ++oCnt;
            break;
        case 'u':
            ++uCnt;
            break;
    }
}
// 输出结果
cout << "Number of vowel a: \t" << aCnt << '\n'
    << "Number of vowel e: \t" << eCnt << '\n'
    << "Number of vowel i: \t" << iCnt << '\n'
    << "Number of vowel o: \t" << oCnt << '\n'
    << "Number of vowel u: \t" << uCnt << endl;
```

switch 语句首先对括号里的表达式求值，该表达式紧跟在关键字 switch 的后面，可以是一个初始化的变量声明（参见 5.2 节，第 155 页）。表达式的值转换成整数类型，然后与每个 case 标签的值比较。

如果表达式和某个 case 标签的值匹配成功，程序从该标签之后的第一条语句开始执行，直到到达了 switch 的结尾或者是遇到一条 break 语句为止。

我们将在 5.5.1 节（第 170 页）详细介绍 break 语句，简言之，break 语句的作用是

中断当前的控制流。此例中, `break` 语句将控制权转移到 `switch` 语句外面。因为 `switch` 是 `while` 循环体内唯一的语句, 所以从 `switch` 语句中断出来以后, 程序的控制权将移到 `while` 语句的右花括号处。此时 `while` 语句内部没有其他语句要执行, 所以 `while` 会返回去再一次判断条件是否满足。

如果 `switch` 语句的表达式和所有 `case` 都没有匹配上, 将直接跳转到 `switch` 结构之后的第一条语句。刚刚说过, 在上面的例子中, 退出 `switch` 后控制权回到 `while` 语句的条件部分。

`case` 关键字和它对应的值一起被称为 **case 标签** (`case label`)。`case` 标签必须是整型常量表达式 (参见 2.4.4 节, 第 58 页):

```
char ch = getVal();
int ival = 42;
switch(ch) {
    case 3.14: // 错误: case 标签不是一个整数
    case ival: // 错误: case 标签不是一个常量
    //...
```

<180

任何两个 `case` 标签的值不能相同, 否则就会引发错误。另外, `default` 也是一种特殊的 `case` 标签, 关于它的知识将在第 162 页介绍。

switch 内部的控制流

理解程序在 `case` 标签之间的执行流程非常重要。如果某个 `case` 标签匹配成功, 将从该标签开始往后顺序执行所有 `case` 分支, 除非程序显式地中断了这一过程, 否则直到 `switch` 的结尾处才会停下来。要想避免执行后续 `case` 分支的代码, 我们必须显式地告诉编译器终止执行过程。大多数情况下, 在下一个 `case` 标签之前应该有一条 `break` 语句。

然而, 也有一些时候默认的 `switch` 行为才是程序真正需要的。每个 `case` 标签只能对应一个值, 但是有时候我们希望两个或更多个值共享同一组操作。此时, 我们就故意省略掉 `break` 语句, 使得程序能够连续执行若干个 `case` 标签。

例如, 也许我们想统计的是所有元音字母出现的总次数:

```
unsigned vowelCnt = 0;
// ...
switch (ch)
{
    // 出现了 a、e、i、o 或 u 中的任意一个都会将 vowelCnt 的值加 1
    case 'a':
    case 'e':
    case 'i':
    case 'o':
    case 'u':
        ++vowelCnt;
        break;
}
```

在上面的代码中, 几个 `case` 标签连写在一起, 中间没有 `break` 语句。因此只要 `ch` 是元音字母, 不管到底是五个中的哪一个都执行相同的代码。

C++程序的形式比较自由, 所以 `case` 标签之后不一定非得换行。把几个 `case` 标签

写在一行里，强调这些 case 代表的是某个范围内的值：

```
switch (ch)
{
    // 另一种合法的书写形式
    case 'a': case 'e': case 'i': case 'o': case 'u':
        ++vowelCnt;
        break;
}
```

181



一般不要省略 case 分支最后的 break 语句。如果没写 break 语句，最好加一段注释说清楚程序的逻辑。

漏写 break 容易引发缺陷

有一种常见的错觉是程序只执行匹配成功的那个 case 分支的语句。例如，下面程序的统计结果是错误的：

```
// 警告：不正确的程序逻辑！
switch (ch) {
    case 'a':
        ++aCnt; // 此处应该有一条 break 语句
    case 'e':
        ++eCnt; // 此处应该有一条 break 语句
    case 'i':
        ++iCnt; // 此处应该有一条 break 语句
    case 'o':
        ++oCnt; // 此处应该有一条 break 语句
    case 'u':
        ++uCnt;
}
```

要想理解这段程序的执行过程，不妨假设 ch 的值是 'e'。此时，程序直接执行 case 'e' 标签后面的代码，该代码把 eCnt 的值加 1。接下来，程序将跨越 case 标签的边界，接着递增 iCnt、oCnt 和 uCnt。



尽管 switch 语句不是非得在最后一个标签后面写上 break，但是为了安全起见，最好这么做。因为这样的话，即使以后再增加新的 case 分支，也不用再在前面补充 break 语句了。

default 标签

如果没有任何一个 case 标签能匹配上 switch 表达式的值，程序将执行紧跟在 **default 标签 (default label)** 后面的语句。例如，可以增加一个计数值来统计非元音字母的数量，只要在 default 分支内不断递增名为 otherCnt 的变量就可以了：

```
// 如果 ch 是一个元音字母，将相应的计数值加 1
switch (ch) {
    case 'a': case 'e': case 'i': case 'o': case 'u':
        ++vowelCnt;
        break;
    default:
```

```

        ++otherCnt;
        break;
    }
}

```

在这个版本的程序中，如果 ch 不是元音字母，就从 default 标签开始执行并把 otherCnt 加 1。 ◀182



即使不准备在 default 标签下做任何工作，定义一个 default 标签也是有用的。其目的在于告诉程序的读者，我们已经考虑到了默认的情况，只是目前什么也没做。

标签不应该孤零零地出现，它后面必须跟上一条语句或者另外一个 case 标签。如果 switch 结构以一个空的 default 标签作为结束，则该 default 标签后面必须跟上一条空语句或一个空块。

switch 内部的变量定义

如前所述，switch 的执行流程有可能会跨过某些 case 标签。如果程序跳转到了某个特定的 case，则 switch 结构中该 case 标签之前的部分会被忽略掉。这种忽略掉一部分代码的行为引出了一个有趣的问题：如果被略过的代码中含有变量的定义该怎么办？

答案是：如果在某处一个带有初值的变量位于作用域之外，在另一处该变量位于作用域之内，则从前一处跳转到后一处的行为是非法行为。

```

case true:
    // 因为程序的执行流程可能绕开下面的初始化语句，所以该 switch 语句不合法
    string file_name;      // 错误：控制流绕过一个隐式初始化的变量
    int ival = 0;           // 错误：控制流绕过一个显式初始化的变量
    int jval;               // 正确：因为 jval 没有初始化
    break;
case false:
    // 正确：jval 虽然在作用域内，但是它没有被初始化
    jval = next_num();     // 正确：给 jval 赋一个值
    if (file_name.empty()) // file_name 在作用域内，但是没有被初始化
        ...

```

假设上述代码合法，则一旦控制流直接跳到 false 分支，也就同时略过了变量 file_name 和 ival 的初始化过程。此时这两个变量位于作用域之内，跟在 false 之后的代码试图在尚未初始化的情况下使用它们，这显然是行不通的。因此 C++ 语言规定，不允许跨过变量的初始化语句直接跳转到该变量作用域内的另一个位置。

如果需要为某个 case 分支定义并初始化一个变量，我们应该把变量定义在块内，从而确保后面的所有 case 标签都在变量的作用域之外。

```

case true:
{
    // 正确：声明语句位于语句块内部
    string file_name = get_file_name();
    ...
}
break;
case false:

```

```
if (file_name.empty()) // 错误: file_name 不在作用域之内
```

183 >

5.3.2 节练习

练习 5.9: 编写一段程序，使用一系列 if 语句统计从 cin 读入的文本中有多少元音字母。

练习 5.10: 我们之前实现的统计元音字母的程序存在一个问题：如果元音字母以大写形式出现，不会被统计在内。编写一段程序，既统计元音字母的小写形式，也统计大写形式，也就是说，新程序遇到‘a’和‘A’都应该递增 aCnt 的值，以此类推。

练习 5.11: 修改统计元音字母的程序，使其也能统计空格、制表符和换行符的数量。

练习 5.12: 修改统计元音字母的程序，使其能统计以下含有两个字符的字符序列的数量：ff、fl 和 fi。

练习 5.13: 下面显示的每个程序都含有一个常见的编程错误，指出错误在哪里，然后修改它们。

```
(a) unsigned aCnt = 0, eCnt = 0, iouCnt = 0;
    char ch = next_text();
    switch (ch) {
        case 'a': aCnt++;
        case 'e': eCnt++;
        default: iouCnt++;
    }

(b) unsigned index = some_value();
    switch (index) {
        case 1:
            int ix = get_value();
            ivec[ ix ] = index;
            break;
        default:
            ix = ivec.size()-1;
            ivec[ ix ] = index;
    }

(c) unsigned evenCnt = 0, oddCnt = 0;
    int digit = get_num() % 10;
    switch (digit) {
        case 1, 3, 5, 7, 9:
            oddcnt++;
            break;
        case 2, 4, 6, 8, 10:
            evencnt++;
            break;
    }

(d) unsigned ival=512, jval=1024, kval=4096;
    unsigned bufsize;
    unsigned swt = get_bufCnt();
    switch(swt) {
```

```

    case ival:
        bufsize = ival * sizeof(int);
        break;
    case jval:
        bufsize = jval * sizeof(int);
        break;
    case kval:
        bufsize = kval * sizeof(int);
        break;
}

```

5.4 迭代语句

迭代语句通常称为循环，它重复执行操作直到满足某个条件才停下来。`while` 和 `for` 语句在执行循环体之前检查条件，`do while` 语句先执行循环体，然后再检查条件。

5.4.1 while 语句



只要条件为真，`while` 语句（while statement）就重复地执行循环体，它的语法形式是

```

while (condition)
    statement

```

在 `while` 结构中，只要 `condition` 的求值结果为真就一直执行 `statement`（常常是一个块）。`condition` 不能为空，如果 `condition` 第一次求值就得 `false`，`statement` 一次都不执行。

`while` 的条件部分可以是一个表达式或者是一个带初始化的变量声明（参见 5.2 节，第 155 页）。通常来说，应该由条件本身或者是循环体设法改变表达式的值，否则循环可能无法终止。



定义在 `while` 条件部分或者 `while` 循环体内的变量每次迭代都经历从创建到销毁的过程。

使用 while 循环

当不确定到底要迭代多少次时，使用 `while` 循环比较合适，比如读取输入的内容就是如此。还有一种情况也应该使用 `while` 循环，这就是我们想在循环结束后访问循环控制变量。例如：

```

vector<int> v;
int i;
// 重复读入数据，直至到达文件末尾或者遇到其他输入问题
while (cin >> i)
    v.push_back(i);
// 寻找第一个负值元素
auto beg = v.begin();
while (beg != v.end() && *beg >= 0)
    ++beg;
if (beg == v.end())
    // 此时我们知道 v 中的所有元素都大于等于 0

```

第一个循环从标准输入中读取数据，我们一开始不清楚循环要执行多少次，当 `cin` 读取到无效数据、遇到其他一些输入错误或是到达文件末尾时循环条件失效。第二个循环重复执行直到遇到一个负值为止，循环终止后，`beg` 或者等于 `v.end()`，或者指向 `v` 中一个小于 0 的元素。可以在 `while` 循环外继续使用 `beg` 的状态以进行其他处理。

5.4.1 节练习

练习 5.14：编写一段程序，从标准输入中读取若干 `string` 对象并查找连续重复出现的单词。所谓连续重复出现的意思是：一个单词后面紧跟着这个单词本身。要求记录连续重复出现的最大次数以及对应的单词。如果这样的单词存在，输出重复出现的最大次数；如果不存在，输出一条信息说明任何单词都没有连续出现过。例如，如果输入是

```
how now now now brown cow cow
```

那么输出应该表明单词 `now` 连续出现了 3 次。



5.4.2 传统的 for 语句

for 语句的语法形式是

```
for (init-statement; condition; expression)
    statement
```

关键字 `for` 及括号里的部分称作 `for` 语句头。

`init-statement` 必须是以下三种形式中的一种：声明语句、表达式语句或者空语句，因为这些语句都以分号作为结束，所以 `for` 语句的语法形式也可以看做

```
for (initializer; condition; expression)
    statement
```

一般情况下，`init-statement` 负责初始化一个值，这个值将随着循环的进行而改变。

`condition` 作为循环控制的条件，只要 `condition` 为真，就执行一次 `statement`。如果 `condition` 第一次的求值结果就是 `false`，则 `statement` 一次也不会执行。`expression` 负责修改 `init-statement` 初始化的变量，这个变量正好就是 `condition` 检查的对象，修改发生在每次循环迭代之后。`statement` 可以是一条单独的语句也可以是一条复合语句。

传统 for 循环的执行流程

我们以 3.2.3 节（第 85 页）的 `for` 循环为例：

```
// 重复处理 s 中的字符直至我们处理完全部字符或者遇到了一个表示空白的字符
for (decltype(s.size()) index = 0;
     index != s.size() && !isspace(s[index]); ++index)
    s[index] = toupper(s[index]); // 将当前字符改成大写形式
```

求值的顺序如下所示：

1. 循环开始时，首先执行一次 `init-statement`。此例中，定义 `index` 并初始化为 0。
2. 接下来判断 `condition`。如果 `index` 不等于 `s.size()` 而且在 `s[index]` 位置的字符不是空白，则执行 `for` 循环体的内容。否则，循环终止。如果第一次迭代时条件就为假，`for` 循环体一次也不会执行。
3. 如果条件为真，执行循环体。此例中，`for` 循环体将 `s[index]` 位置的字符改写

成大写形式。

4. 最后执行 *expression*。此例中，将 *index* 的值加 1。

这 4 步说明了 *for* 循环第一次迭代的过程。其中第 1 步只在循环开始时执行一次，第 2、3、4 步重复执行直到条件为假时终止，也就是在 *s* 中遇到一个空白字符或者 *index* 大于 *s.size()* 时终止。



牢记 *for* 语句头中定义的对象只在 *for* 循环体内可见。因此在上面的例子中，*for* 循环结束后 *index* 就不可用了。

for 语句头中的多重定义

和其他的声明一样，*init-statement* 也可以定义多个对象。但是 *init-statement* 只能有一条声明语句，因此，所有变量的基础类型必须相同（参见 2.3 节，第 45 页）。举个例子，我们用下面的循环把 *vector* 的元素拷贝一份添加到原来的元素后面：

```
// 记录下 v 的大小，当到达原来的最后一个元素后结束循环
for (decltype(v.size()) i = 0, sz = v.size(); i != sz; ++i)
    v.push_back(v[i]);
```

在这个循环中，我们在 *init-statement* 里同时定义了索引 *i* 和循环控制变量 *sz*。

省略 for 语句头的某些部分

187

for 语句头能省略掉 *init-statement*、*condition* 和 *expression* 中的任何一个（或者全部）。

如果无须初始化，则我们可以使用一条空语句作为 *init-statement*。例如，对于在 *vector* 对象中寻找第一个负数的程序，完全能用 *for* 循环改写：

```
auto beg = v.begin();
for (/* 空语句 */; beg != v.end() && *beg >= 0; ++beg)
    ; // 什么也不做
```

注意，分号必须保留以表明我们省略掉了 *init-statement*。说得更准确一点，分号表示的是一个空的 *init-statement*。在这个循环中，因为所有要做的工作都在 *for* 语句头的条件和表达式部分完成了，所以 *for* 循环体也是空的。其中，条件部分决定何时停止查找，表达式部分递增迭代器。

省略 *condition* 的效果等价于在条件部分写了一个 *true*。因为条件的值永远是 *true*，所以在循环体内必须有语句负责退出循环，否则循环就会无休止地执行下去：

```
for (int i = 0; /* 条件为空 */; ++i) {
    // 对 i 进行处理，循环内部的代码必须负责终止迭代过程!
}
```

我们也能省略掉 *for* 语句头中的 *expression*，但是在这样的循环中就要求条件部分或者循环体必须改变迭代变量的值。举个例子，之前有一个将整数读入 *vector* 的 *while* 循环，我们使用 *for* 语句改写它：

```
vector<int> v;
for (int i; cin >> i; /* 表达式为空 */)
    v.push_back(i);
```

因为条件部分能改变 *i* 的值，所以这个循环无须表达式部分。其中，条件部分不断检查输

入流的内容，只要读取完所有的输入或者遇到一个输入错误就终止循环。

5.4.2 节练习

练习 5.15：说明下列循环的含义并改正其中的错误。

```
(a) for (int ix = 0; ix != sz; ++ix) { /* ... */ }
    if (ix != sz)
        // ...
(b) int ix;
    for (ix != sz; ++ix) { /* ... */ }
(c) for (int ix = 0; ix != sz; ++ix, ++sz) { /* ... */ }
```

练习 5.16：while 循环特别适用于那种条件保持不变、反复执行操作的情况，例如，当未达到文件末尾时不断读取下一个值。for 循环则更像是在按步骤迭代，它的索引值在某个范围内依次变化。根据每种循环的习惯用法各自编写一段程序，然后分别用另一种循环改写。如果只能使用一种循环，你倾向于使用哪种呢？为什么？

练习 5.17：假设有两个包含整数的 vector 对象，编写一段程序，检验其中一个 vector 对象是否是另一个的前缀。为了实现这一目标，对于两个不等长的 vector 对象，只需挑出长度较短的那个，把它的所有元素和另一个 vector 对象比较即可。例如，如果两个 vector 对象的元素分别是 0、1、1、2 和 0、1、1、2、3、5、8，则程序的返回结果应该为真。



5.4.3 范围 for 语句

C++11 新标准引入了一种更简单的 for 语句，这种语句可以遍历容器或其他序列的所有元素。范围 for 语句（range for statement）的语法形式是：

```
for (declaration : expression)
    statement
```

expression 表示的必须是一个序列，比如用花括号括起来的初始值列表（参见 3.3.1 节，第 88 页）、数组（参见 3.5 节，第 101 页）或者 vector 或 string 等类型的对象，这些类型的共同特点是拥有能返回迭代器的 begin 和 end 成员（参见 3.4 节，第 95 页）。

declaration 定义一个变量，序列中的每个元素都得能转换成该变量的类型（参见 4.11 节，第 141 页）。确保类型相容最简单的办法是使用 auto 类型说明符（参见 2.5.2 节，第 61 页），这个关键字可以令编译器帮助我们指定合适的类型。如果需要对序列中的元素执行写操作，循环变量必须声明成引用类型。

每次迭代都会重新定义循环控制变量，并将其初始化成序列中的下一个值，之后才会执行 *statement*。像往常一样，*statement* 可以是一条单独的语句也可以是一个块。所有元素都处理完毕后循环终止。

之前我们已经接触过几个这样的循环。接下来的例子将把 vector 对象中的每个元素都翻倍，它涵盖了范围 for 语句的几乎所有语法特征：

```
vector<int> v = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};
// 范围变量必须是引用类型，这样才能对元素执行写操作
for (auto &r : v)      // 对于 v 中的每一个元素
```

```
r *= 2;           // 将 v 中每个元素的值翻倍
```

for 语句头声明了循环控制变量 r，并把它和 v 关联在一起，我们使用关键字 auto 令编译器为 r 指定正确的类型。由于准备修改 v 的元素的值，因此将 r 声明成引用类型。此时，在循环体内给 r 赋值，即改变了 r 所绑定的元素的值。

范围 for 语句的定义来源于与之等价的传统 for 语句：

```
for (auto beg = v.begin(), end = v.end(); beg != end; ++beg) {
    auto &r = *beg; // r 必须是引用类型，这样才能对元素执行写操作
    r *= 2;          // 将 v 中每个元素的值翻倍
}
```

学习了范围 for 语句的原理之后，我们也就不难理解为什么在 3.3.2 节（第 90 页）强调不能通过范围 for 语句增加 vector 对象（或者其他容器）的元素了。在范围 for 语句中，预存了 end() 的值。一旦在序列中添加（删除）元素，end 函数的值就可能变得无效了（参见 3.4.1 节，第 98 页）。关于这一点，将在 9.3.6 节（第 315 页）做更详细的介绍。189

5.4.4 do while 语句

do while 语句（do while statement）和 while 语句非常相似，唯一的区别是，do while 语句先执行循环体后检查条件。不管条件的值如何，我们都至少执行一次循环。do while 语句的语法形式如下所示：

```
do
    statement
    while (condition);
```



do while 语句应该在括号包围起来的条件后面用一个分号表示语句结束。

在 do 语句中，求 condition 的值之前首先执行一次 statement，condition 不能为空。如果 condition 的值为假，循环终止；否则，重复循环过程。condition 使用的变量必须定义在循环体之外。

我们可以使用 do while 循环（不断地）执行加法运算：

```
// 不断提示用户输入一对数，然后求其和
string rsp; // 作为循环的条件，不能定义在 do 的内部
do {
    cout << "please enter two values: ";
    int val1 = 0, val2 = 0;
    cin >> val1 >> val2;
    cout << "The sum of " << val1 << " and " << val2
        << " = " << val1 + val2 << "\n\n"
        << "More? Enter yes or no: ";
    cin >> rsp;
} while (!rsp.empty() && rsp[0] != 'n');
```

循环首先提示用户输入两个数字，然后输出它们的和并询问用户是否继续。条件部分检查用户做出的回答，如果用户没有回答，或者用户的回答以字母 n 开始，循环都将终止。否则循环继续执行。

因为对于 do while 来说先执行语句或者块，后判断条件，所以不允许在条件部分

定义变量:

```
do {
    // ...
    mumble(foo);
} while (int foo = get_foo()); // 错误: 将变量声明放在了 do 的条件部分
```

如果允许在条件部分定义变量, 则变量的使用出现在定义之前, 这显然是不合常理的!

5.4.4 节练习

练习 5.18: 说明下列循环的含义并改正其中的错误。

```
(a) do
    int v1, v2;
    cout << "Please enter two numbers to sum:" ;
    if (cin >> v1 >> v2)
        cout << "Sum is: " << v1 + v2 << endl;
    while (cin);
(b) do {
    // ...
} while (int ival = get_response());
(c) do {
    int ival = get_response();
} while (ival);
```

练习 5.19: 编写一段程序, 使用 do while 循环重复地执行下述任务: 首先提示用户输入两个 string 对象, 然后挑出较短的那个并输出它。

5.5 跳转语句

跳转语句中断当前的执行过程。C++语言提供了 4 种跳转语句: break、continue、goto 和 return。本章介绍前三种跳转语句, return 语句将在 6.3 节 (第 199 页) 进行介绍。

5.5.1 break 语句

break 语句 (break statement) 负责终止离它最近的 while、do while、for 或 switch 语句, 并从这些语句之后的第一条语句开始继续执行。

break 语句只能出现在迭代语句或者 switch 语句内部 (包括嵌套在此类循环里的语句或块的内部)。break 语句的作用范围仅限于最近的循环或者 switch:

```
string buf;
while (cin >> buf && !buf.empty()) {
    switch(buf[0]) {
    case '-':
        // 处理到第一个空白为止
        for (auto it = buf.begin() + 1; it != buf.end(); ++it) {
            if (*it == ' ')
                break; // #!, 离开 for 循环
        }
    }
}
```

```

    }
    // break #1 将控制权转移到这里
    // 剩余的'-'处理:
    break; // #2, 离开 switch 语句
    case '+':
        //...
    } // 结束 switch
    // 结束 switch: break #2 将控制权转移到这里
} // 结束 while

```

< 191

标记为#1 的 break 语句负责终止连字符 case 标签后面的 for 循环。它不但不会终止 switch 语句，甚至连当前的 case 分支也终止不了。接下来，程序继续执行 for 循环之后的第一条语句，这条语句可能接着处理连字符的情况，也可能是另一条用于终止当前分支的 break 语句。

标记为#2 的 break 语句负责终止 switch 语句，但是不能终止 while 循环。执行完这个 break 后，程序继续执行 while 的条件部分。

5.5.1 节练习

练习 5.20: 编写一段程序，从标准输入中读取 string 对象的序列直到连续出现两个相同的单词或者所有单词都读完为止。使用 while 循环一次读取一个单词，当一个单词连续出现两次时使用 break 语句终止循环。输出连续重复出现的单词，或者输出一个消息说明没有任何单词是连续重复出现的。

5.5.2 continue 语句

continue 语句 (continue statement) 终止最近的循环中的当前迭代并立即开始下一次迭代。continue 语句只能出现在 for、while 和 do while 循环的内部，或者嵌套在此类循环里的语句或块的内部。和 break 语句类似的是，出现在嵌套循环中的 continue 语句也仅作用于离它最近的循环。和 break 语句不同的是，只有当 switch 语句嵌套在迭代语句内部时，才能在 switch 里使用 continue。

continue 语句中断当前的迭代，但是仍然继续执行循环。对于 while 或者 do while 语句来说，继续判断条件的值；对于传统的 for 循环来说，继续执行 for 语句头的 expression；而对于范围 for 语句来说，则是用序列中的下一个元素初始化循环控制变量。

例如，下面的程序每次从标准输入中读取一个单词。循环只对那些以下画线开头的单词感兴趣，其他情况下，我们直接终止当前的迭代并获取下一个单词：

```

string buf;
while (cin >> buf && !buf.empty()) {
    if (buf[0] != '_')
        continue; // 接着读取下一个输入
    // 程序执行过程到了这里？说明当前的输入是以下画线开始的；接着处理 buf.....
}

```

5.5.2 节练习

练习 5.21: 修改 5.5.1 节（第 171 页）练习题的程序，使其找到的重复单词必须以大写字母开头。

< 192

5.5.3 goto 语句

goto 语句 (goto statement) 的作用是从 **goto** 语句无条件跳转到同一函数内的另一条语句。



不要在程序中使用 **goto** 语句，因为它使得程序既难理解又难修改。

goto 语句的语法形式是

```
goto label;
```

其中，*label* 是用于标识一条语句的标示符。带标签语句 (labeled statement) 是一种特殊的语句，在它之前有一个标示符以及一个冒号：

```
end: return; // 带标签语句，可以作为 goto 的目标
```

标签标示符独立于变量或其他标示符的名字，因此，标签标示符可以和程序中其他实体的标示符使用同一个名字而不会相互干扰。**goto** 语句和控制权转向的那条带标签的语句必须位于同一个函数之内。

和 **switch** 语句类似，**goto** 语句也不能将程序的控制权从变量的作用域之外转移到作用域之内：

```
// ...
goto end;
int ix = 10; // 错误：goto 语句绕过了一个带初始化的变量定义
end:
// 错误：此处的代码需要使用 ix，但是 goto 语句绕过了它的声明
ix = 42;
```

向后跳过一个已经执行的定义是合法的。跳回到变量定义之前意味着系统将销毁该变量，然后重新创建它：

```
// 向后跳过一个带初始化的变量定义是合法的
begin:
int sz = get_size();
if (sz <= 0) {
    goto begin;
}
```

在上面的代码中，**goto** 语句执行后将销毁 *sz*。因为跳回到 *begin* 的动作跨过了 *sz* 的定义语句，所以 *sz* 将重新定义并初始化。

193

5.5.3 节练习

练习 5.22：本节的最后一个例子跳回到 *begin*，其实使用循环能更好地完成该任务。重写这段代码，注意不再使用 **goto** 语句。

5.6 try 语句块和异常处理

异常是指存在于运行时的反常行为，这些行为超出了函数正常功能的范围。典型的异常包括失去数据库连接以及遇到意外输入等。处理反常行为可能是设计所有系统最难的一部分。

当程序的某部分检测到一个它无法处理的问题时，需要用到异常处理。此时，检测出问题的部分应该发出某种信号以表明程序遇到了故障，无法继续下去了，而且信号的发出方无须知道故障将在何处得到解决。一旦发出异常信号，检测出问题的部分也就完成了任务。

如果程序中含有可能引发异常的代码，那么通常也会有专门的代码处理问题。例如，如果程序的问题是输入无效，则异常处理部分可能会要求用户重新输入正确的数据；如果丢失了数据库连接，会发出报警信息。

异常处理机制为程序中异常检测和异常处理这两部分的协作提供支持。在 C++ 语言中，异常处理包括：

- **throw 表达式 (throw expression)**，异常检测部分使用 throw 表达式来表示它遇到了无法处理的问题。我们说 throw 引发 (raise) 了异常。
- **try 语句块 (try block)**，异常处理部分使用 try 语句块处理异常。try 语句块以关键字 try 开始，并以一个或多个 catch 子句 (catch clause) 结束。try 语句块中代码抛出的异常通常会被某个 catch 子句处理。因为 catch 子句“处理”异常，所以它们也被称作异常处理代码 (exception handler)。
- 一套异常类 (exception class)，用于在 throw 表达式和相关的 catch 子句之间传递异常的具体信息。

在本节的剩余部分，我们将分别介绍异常处理的这三个组成部分。在 18.1 节（第 684 页）还将介绍更多关于异常的知识。

5.6.1 throw 表达式

程序的异常检测部分使用 throw 表达式引发一个异常。throw 表达式包含关键字 throw 和紧随其后的一个表达式，其中表达式的类型就是抛出的异常类型。throw 表达式后面通常紧跟一个分号，从而构成一条表达式语句。

举个简单的例子，回忆 1.5.2 节（第 20 页）把两个 Sales_item 对象相加的程序。◀ 194这个程序检查它读入的记录是否是关于同一种书籍的，如果不是，输出一条信息然后退出。

```
Sales_item item1, item2;
cin >> item1 >> item2;
// 首先检查 item1 和 item2 是否表示同一种书籍
if (item1.isbn() == item2.isbn()) {
    cout << item1 + item2 << endl;
    return 0; // 表示成功
} else {
    cerr << "Data must refer to same ISBN" << endl;
    return -1; // 表示失败
}
```

在真实的程序中，应该把对象相加的代码和用户交互的代码分离开来。此例中，我们改写程序使得检查完成后不再直接输出一条信息，而是抛出一个异常：

```
// 首先检查两条数据是否是关于同一种书籍的
if (item1.isbn() != item2.isbn())
    throw runtime_error("Data must refer to same ISBN");
// 如果程序执行到了这里，表示两个 ISBN 是相同的
cout << item1 + item2 << endl;
```

在这段代码中，如果 ISBN 不一样就抛出一个异常，该异常是类型 `runtime_error` 的对象。抛出异常将终止当前的函数，并把控制权转移给能处理该异常的代码。

类型 `runtime_error` 是标准库异常类型的一种，定义在 `stdexcept` 头文件中。关于标准库异常类型更多的知识将在 5.6.3 节（第 176 页）介绍。我们必须初始化 `runtime_error` 的对象，方式是给它提供一个 `string` 对象或者一个 C 风格的字符串（参见 3.5.4 节，第 109 页），这个字符串中有一些关于异常的辅助信息。

5.6.2 try 语句块

`try` 语句块的通用语法形式是

```
try {
    program-statements
} catch (exception-declaration) {
    handler-statements
} catch (exception-declaration) {
    handler-statements
} // ...
```

`try` 语句块一开始是关键字 `try`，随后紧跟着一个块，这个块就像大多数时候那样是花括号括起来的语句序列。

195 跟在 `try` 块之后的是一个或多个 `catch` 子句。`catch` 子句包括三部分：关键字 `catch`、括号内一个（可能未命名的）对象的声明（称作 **异常声明**，`exception declaration`）以及一个块。当选中了某个 `catch` 子句处理异常之后，执行与之对应的块。`catch` 一旦完成，程序跳转到 `try` 语句块最后一个 `catch` 子句之后的那条语句继续执行。

`try` 语句块中的 `program-statements` 组成程序的正常逻辑，像其他任何块一样，`program-statements` 可以有包括声明在内的任意 C++ 语句。一如往常，`try` 语句块内声明的变量在块外部无法访问，特别是在 `catch` 子句内也无法访问。

编写处理代码

在之前的例子里，我们使用了一个 `throw` 表达式以避免把两个代表不同书籍的 `Sales_item` 相加。我们假设执行 `Sales_item` 对象加法的代码是与用户交互的代码分离开来的。其中与用户交互的代码负责处理发生的异常，它的形式可能如下所示：

```
while (cin >> item1 >> item2) {
    try {
        // 执行添加两个 Sales_item 对象的代码
        // 如果添加失败，代码抛出一个 runtime_error 异常
    } catch (runtime_error err) {
        // 提醒用户两个 ISBN 必须一致，询问是否重新输入
        cout << err.what()
            << "\nTry Again? Enter y or n" << endl;
        char c;
        cin >> c;
```

```
    if (!cin || c == 'n')
        break; // 跳出 while 循环
    }
}
```

程序本来要执行的任务出现在 `try` 语句块中，这是因为这段代码可能会抛出一个 `runtime_error` 类型的异常。

`try` 语句块对应一个 `catch` 子句，该子句负责处理类型为 `runtime_error` 的异常。如果 `try` 语句块的代码抛出了 `runtime_error` 异常，接下来执行 `catch` 块内的语句。在我们书写的 `catch` 子句中，输出一段提示信息要求用户指定程序是否继续。如果用户输入 '`n`'，执行 `break` 语句并退出 `while` 循环；否则，直接执行 `while` 循环的右侧花括号，意味着程序控制权跳回到 `while` 条件部分准备下一次迭代。

给用户的提示信息中输出了 `err.what()` 的返回值。我们知道 `err` 的类型是 `runtime_error`，因此能推断 `what` 是 `runtime_error` 类的一个成员函数（参见 1.5.2 节，第 20 页）。每个标准库异常类都定义了名为 `what` 的成员函数，这些函数没有参数，返回值是 C 风格字符串（即 `const char*`）。其中，`runtime_error` 的 `what` 成员返回的是初始化一个具体对象时所用的 `string` 对象的副本。196 如果上一节编写的代码抛出异常，则本节的 `catch` 子句输出

```
Data must refer to same ISBN
Try Again? Enter y or n
```

函数在寻找处理代码的过程中退出

在复杂系统中，程序在遇到抛出异常的代码前，其执行路径可能已经经过了多个 `try` 语句块。例如，一个 `try` 语句块可能调用了包含另一个 `try` 语句块的函数，新的 `try` 语句块可能调用了包含又一个 `try` 语句块的新函数，以此类推。

寻找处理代码的过程与函数调用链刚好相反。当异常被抛出时，首先搜索抛出该异常的函数。如果没找到匹配的 `catch` 子句，终止该函数，并在调用该函数的函数中继续寻找。如果还是没有找到匹配的 `catch` 子句，这个新的函数也被终止，继续搜索调用它的函数。以此类推，沿着程序的执行路径逐层回退，直到找到适当类型的 `catch` 子句为止。

如果最终还是没能找到任何匹配的 `catch` 子句，程序转到名为 `terminate` 的标准库函数。该函数的行为与系统有关，一般情况下，执行该函数将导致程序非正常退出。

对于那些没有任何 `try` 语句块定义的异常，也按照类似的方式处理：毕竟，没有 `try` 语句块也就意味着没有匹配的 `catch` 子句。如果一段程序没有 `try` 语句块且发生了异常，系统会调用 `terminate` 函数并终止当前程序的执行。

提示：编写异常安全的代码非常困难

要好好理解这句话：异常中断了程序的正常流程。异常发生时，调用者请求的一部分计算可能已经完成了，另一部分则尚未完成。通常情况下，略过部分程序意味着某些对象处理到一半就戛然而止，从而导致对象处于无效或未完成的状态，或者资源没有正常释放，等等。那些在异常发生期间正确执行了“清理”工作的程序被称作 **异常安全** (**exception safe**) 的代码。然而经验表明，编写异常安全的代码非常困难，这部分知识也（远远）超出了本书的范围。

对于一些程序来说，当异常发生时只是简单地终止程序。此时，我们不怎么需要担

心异常安全的问题。

但是对于那些确实要处理异常并继续执行的程序，就要加倍注意了。我们必须时刻清楚异常何时发生，异常发生后程序应如何确保对象有效、资源无泄漏、程序处于合理状态，等等。

我们会在本书中介绍一些比较常规的提升异常安全性的技术。但是读者需要注意，如果你的程序要求非常鲁棒的异常处理，那么仅有我们介绍的这些技术恐怕还是不够的。

197 5.6.3 标准异常

C++标准库定义了一组类，用于报告标准库函数遇到的问题。这些异常类也可以在用户编写的程序中使用，它们分别定义在 4 个头文件中：

- `exception` 头文件定义了最通用的异常类 `exception`。它只报告异常的发生，不提供任何额外信息。
- `stdexcept` 头文件定义了几种常用的异常类，详细信息在表 5.1 中列出。
- `new` 头文件定义了 `bad_alloc` 异常类型，这种类型将在 12.1.2 节（第 407 页）详细介绍。
- `type_info` 头文件定义了 `bad_cast` 异常类型，这种类型将在 19.2 节（第 731 页）详细介绍。

表 5.1: `<stdexcept>` 定义的异常类

<code>exception</code>	最常见的问题
<code>runtime_error</code>	只有在运行时才能检测出的问题
<code>range_error</code>	运行时错误：生成的结果超出了有意义的值域范围
<code>overflow_error</code>	运行时错误：计算上溢
<code>underflow_error</code>	运行时错误：计算下溢
<code>logic_error</code>	程序逻辑错误
<code>domain_error</code>	逻辑错误：参数对应的结果值不存在
<code>invalid_argument</code>	逻辑错误：无效参数
<code>length_error</code>	逻辑错误：试图创建一个超出该类型最大长度的对象
<code>out_of_range</code>	逻辑错误：使用一个超出有效范围的值

标准库异常类只定义了几种运算，包括创建或拷贝异常类型的对象，以及为异常类型的对象赋值。

我们只能以默认初始化（参见 2.2.1 节，第 40 页）的方式初始化 `exception`、`bad_alloc` 和 `bad_cast` 对象，不允许为这些对象提供初始值。

其他异常类型的行为则恰好相反：应该使用 `string` 对象或者 C 风格字符串初始化这些类型的对象，但是不允许使用默认初始化的方式。当创建此类对象时，必须提供初始值，该初始值含有错误相关的信息。

异常类型只定义了一个名为 `what` 的成员函数，该函数没有任何参数，返回值是一个指向 C 风格字符串（参见 3.5.4 节，第 109 页）的 `const char*`。该字符串的目的是提供关于异常的一些文本信息。

what 函数返回的 C 风格字符串的内容与异常对象的类型有关。如果异常类型有一个字符串初始值，则 what 返回该字符串。对于其他无初始值的异常类型来说，what 返回的内容由编译器决定。

<198>

5.6.3 节练习

练习 5.23：编写一段程序，从标准输入读取两个整数，输出第一个数除以第二个数的结果。

练习 5.24：修改你的程序，使得当第二个数是 0 时抛出异常。先不要设定 catch 子句，运行程序并真的为除数输入 0，看看会发生什么？

练习 5.25：修改上一题的程序，使用 try 语句块去捕获异常。catch 子句应该为用户输出一条提示信息，询问其是否输入新数并重新执行 try 语句块的内容。

199

小结

C++语言仅提供了有限的语句类型，它们中的大多数会影响程序的控制流程：

- `while`、`for` 和 `do while` 语句，执行迭代操作。
- `if` 和 `switch` 语句，提供条件分支结构。
- `continue` 语句，终止循环的当前一次迭代。
- `break` 语句，退出循环或者 `switch` 语句。
- `goto` 语句，将控制权转移到一条带标签的语句。
- `try` 和 `catch`，将一段可能抛出异常的语句序列括在花括号里构成 `try` 语句块。
`catch` 子句负责处理代码抛出的异常。
- `throw` 表达式语句，存在于代码块中，将控制权转移到相关的 `catch` 子句。
- `return` 语句，终止函数的执行。我们将在第 6 章介绍 `return` 语句。

除此之外还有表达式语句和声明语句。表达式语句用于求解表达式，关于变量的声明和定义在第 2 章已经介绍过了。

术语表

块 (block) 包围在花括号内的由 0 条或多条语句组成的序列。块也是一条语句，所以只要是能使用语句的地方，就可以使用块。

break 语句 (break statement) 终止离它最近的循环或 `switch` 语句。控制权转移到循环或 `switch` 之后的第一条语句。

case 标签 (case label) 在 `switch` 语句中紧跟在 `case` 关键字之后的常量表达式（参见 2.4.4 节，第 58 页）。在同一个 `switch` 语句中任意两个 `case` 标签的值不能相同。

catch 子句 (catch clause) 由三部分组成：`catch` 关键字、括号里的异常声明以及一个语句块。`catch` 子句的代码负责处理在异常声明中定义的异常。

复合语句 (compound statement) 和块是同义词。

continue 语句 (continue statement) 终止离它最近的循环的当前迭代。控制权转移到 `while` 或 `do while` 语句的条件部分、或者范围 `for` 循环的下一次迭代、或者传统 `for` 循环头部的表达式。

悬垂 else (dangling else) 是一个俗语，指的是如何处理嵌套 `if` 语句中 `if` 分支多于 `else` 分支的情况。C++语言规定，`else` 应该与前一个未匹配的 `if` 匹配在一起。使用花括号可以把位于内层的 `if` 语句隐藏起来，这样程序员就能更好地控制 `else` 该与哪个 `if` 匹配。

default 标签 (default label) 是一种特殊的 `case` 标签，当 `switch` 表达式的值与所有 `case` 标签都无法匹配时，程序执行 `default` 标签下的内容。

200 do while 语句 (do while statement) 与 `while` 语句类似，区别是 `do while` 语句先执行循环体，再判断条件。循环体代码至少会执行一次。

异常类 (exception class) 是标准库定义的一组类，用于表示程序发生的错误。表 5.1（第 176 页）列出了不同用途的异常类。

异常声明 (exception declaration) 位于 `catch` 子句中的声明，指定了该 `catch` 子句能处理的异常类型。

异常处理代码 (exception handler) 程序某处引发异常后，用于处理该异常的另一

处代码。和 catch 子句是同义词。

异常安全（exception safe）是一个术语，表示的含义是当抛出异常后，程序能执行正确的行为。

表达式语句（expression statement）即一条表达式后面跟上一个分号，令表达式执行求值过程。

控制流（flow of control）程序的执行路径。

for 语句（for statement）提供迭代执行的迭代语句。常常用于遍历一个容器或者重复计算若干次。

goto 语句（goto statement）令控制权无条件转移到同一函数中一个指定的带标签语句。goto 语句容易造成程序的控制流混乱，应禁止使用。

if else 语句（if else statement）判断条件，根据其结果分别执行 if 分支或 else 分支的语句。

if 语句（if statement）判断条件，根据其结果有选择地执行语句。如果条件为真，执行 if 分支的代码；如果条件为假，控制权转移到 if 结构之后的第一条语句。

带标签语句（labeled statement）前面带有标签的语句。所谓标签是指一个标识符以及紧跟着的一个冒号。对于同一个标识符来说，用作标签的同时还能用于其他目的，互不干扰。

空语句（null statement）只含有一个分号的语句。

引发（raise）含义类似于 throw。在 C++ 语言中既可以说抛出异常，也可以说引发异常。

范围 for 语句（range for statement）在一个序列中进行迭代的语句。

switch 语句（switch statement）一种条件语句，首先求 switch 关键字后面表达式的值，如果某个 case 标签的值与表达式的值相等，程序直接跨过之前的代码从这个 case 标签开始执行。当所有 case 标签都无法匹配时，如果有 default 标签，从 default 标签继续执行；如果没有，结束 switch 语句。

terminate 是一个标准库函数，当异常没有被捕捉到时调用。terminate 终止当前程序的执行。

throw 表达式（throw expression）一种中断当前执行路径的表达式。throw 表达式抛出一个异常并把控制权转移到能处理该异常的最近的 catch 子句。

try 语句块（try block）跟在 try 关键字后面的块，以及一个或多个 catch 子句。如果 try 语句块的代码引发异常并且其中一个 catch 子句匹配该异常类型，则异常将被该 catch 子句处理。否则，异常将由外围 try 语句块处理，或者程序终止。

while 语句（while statement）只要指定的条件为真，就一直迭代执行目标语句。随着条件真值的不同，循环可能执行多次，也可能一次也不执行。

第6章 函数

内容

6.1 函数基础.....	182
6.2 参数传递.....	187
6.3 返回类型和 return 语句.....	199
6.4 函数重载.....	206
6.5 特殊用途语言特性	211
6.6 函数匹配.....	217
6.7 函数指针.....	221
小结	225
术语表.....	225

本章首先介绍函数的定义和声明，包括参数如何传入函数以及函数如何返回结果。在 C++ 语言中允许重载函数，也就是几个不同的函数可以使用同一个名字。所以接下来我们介绍重载函数的方法，以及编译器如何从函数的若干重载形式中选取一个与调用匹配的版本。最后，我们将介绍一些关于函数指针的知识。

202 函数是一个命名了的代码块，我们通过调用函数执行相应的代码。函数可以有 0 个或多个参数，而且（通常）会产生一个结果。可以重载函数，也就是说，同一个名字可以对应几个不同的函数。



6.1 函数基础

一个典型的函数（function）定义包括以下部分：返回类型（return type）、函数名字、由 0 个或多个形参（parameter）组成的列表以及函数体。其中，形参以逗号隔开，形参的列表位于一对圆括号之内。函数执行的操作在语句块（参见 5.1 节，第 155 页）中说明，该语句块称为函数体（function body）。

我们通过调用运算符（call operator）来执行函数。调用运算符的形式是一对圆括号，它作用于一个表达式，该表达式是函数或者指向函数的指针；圆括号之内是一个用逗号隔开的实参（argument）列表，我们用实参初始化函数的形参。调用表达式的类型就是函数的返回类型。

编写函数

举个例子，我们准备编写一个求数的阶乘的程序。 n 的阶乘是从 1 到 n 所有数字的乘积，例如 5 的阶乘是 120。

```
1 * 2 * 3 * 4 * 5 = 120
```

程序如下所示：

```
// val 的阶乘是 val*(val - 1)*(val - 2) ...*((val - (val - 1))* 1)
int fact(int val)
{
    int ret = 1;           // 局部变量，用于保存计算结果
    while (val > 1)
        ret *= val--;
    return ret;           // 返回结果
}
```

函数的名字是 `fact`，它作用于一个整型参数，返回一个整型值。在 `while` 循环内部，在每次迭代时用后置递减运算符（参见 4.5 节，第 131 页）将 `val` 的值减 1。`return` 语句负责结束 `fact` 并返回 `ret` 的值。

调用函数

要调用 `fact` 函数，必须提供一个整数值，调用得到的结果也是一个整数：

```
int main()
{
    int j = fact(5);      // j 等于 120，即 fact(5) 的结果
    cout << "5! is " << j << endl;
    return 0;
}
```

203 函数的调用完成两项工作：一是用实参初始化函数对应的形参，二是将控制权转移给被调用函数。此时，主调函数（calling function）的执行被暂时中断，被调函数（called function）开始执行。

执行函数的第一步是（隐式地）定义并初始化它的形参。因此，当调用 fact 函数时，首先创建一个名为 val 的 int 变量，然后将它初始化为调用时所用的实参 5。

当遇到一条 return 语句时函数结束执行过程。和函数调用一样，return 语句也完成两项工作：一是返回 return 语句中的值（如果有的话），二是将控制权从被调函数转移回主调函数。函数的返回值用于初始化调用表达式的结果，之后继续完成调用所在的表达式的剩余部分。因此，我们对 fact 函数的调用等价于如下形式：

```
int val = 5;           // 用字面值 5 初始化 val
int ret = 1;           // fact 函数体内的代码
while (val > 1)
    ret *= val--;
int j = ret;           // 用 ret 的副本初始化 j
```

形参和实参

实参是形参的初始值。第一个实参初始化第一个形参，第二个实参初始化第二个形参，以此类推。尽管实参与形参存在对应关系，但是并没有规定实参的求值顺序（参见 4.1.3 节，第 123 页）。编译器能以任意可行的顺序对实参数求值。

实参的类型必须与对应的形参类型匹配，这一点与之前的规则是一致的，我们知道在初始化过程中初始值的类型也必须与初始化对象的类型匹配。函数有几个形参，我们就必须提供相同数量的实参。因为函数的调用规定实参数量应与形参数量一致，所以形参一定会被初始化。

在上面的例子中，fact 函数只有一个 int 类型的形参，所以每次我们调用它的时候，都必须提供一个能转换（参见 4.11 节，第 141 页）成 int 的实参：

```
fact("hello");          // 错误：实参类型不正确
fact();                 // 错误：实参数量不足
fact(42, 10, 0);        // 错误：实参数量过多
fact(3.14);            // 正确：该实参能转换成 int 类型
```

因为不能将 const char* 转换成 int，所以第一个调用失败。第二个和第三个调用也会失败，不过错误的原因与第一个不同，它们是因为传入的实参数量不对。要想调用 fact 函数只能使用一个实参，只要实参数量不是一个，调用都将失败。最后一个调用是合法的，因为 double 可以转换成 int。执行调用时，实参隐式地转换成 int 类型（截去小数部分），调用等价于

```
fact(3);
```

函数的形参列表

204

函数的形参列表可以为空，但是不能省略。要想定义一个不带形参的函数，最常用的办法是书写一个空的形参列表。不过为了与 C 语言兼容，也可以使用关键字 void 表示函数没有形参：

```
void f1() { /* ... */ }           // 隐式地定义空形参列表
void f2(void) { /* ... */ }        // 显式地定义空形参列表
```

形参列表中的形参通常用逗号隔开，其中每个形参都是含有一个声明符的声明。即使两个形参的类型一样，也必须把两个类型都写出来：

```
int f3(int v1, v2) { /* ... */ }      // 错误
int f4(int v1, int v2) { /* ... */ }    // 正确
```

任意两个形参都不能同名，而且函数最外层作用域中的局部变量也不能使用与函数形参一样的名字。

形参名是可选的，但是由于我们无法使用未命名的形参，所以形参一般都应该有个名字。偶尔，函数确实有个别形参不会被用到，则此类形参通常不命名以表示在函数体内不会使用它。不管怎样，是否设置未命名的形参并不影响调用时提供的实参数量。即使某个形参不被函数使用，也必须为它提供一个实参。

函数返回类型

大多数类型都能用作函数的返回类型。一种特殊的返回类型是 `void`，它表示函数不返回任何值。函数的返回类型不能是数组（参见 3.5 节，第 101 页）类型或函数类型，但可以是指向数组或函数的指针。我们将在 6.3.3 节（第 205 页）介绍如何定义一种特殊的函数，它的返回值是数组的指针（或引用），在 6.7 节（第 221 页）将介绍如何返回指向函数的指针。

6.1 节练习

练习 6.1：实参和形参的区别是什么？

练习 6.2：请指出下列函数哪个有错误，为什么？应该如何修改这些错误呢？

- (a) `int f() {
 string s;
 //...
 return s;
}`
- (b) `f2(int i) { /* ... */ }`
- (c) `int calc(int v1, int v1) /* ... */`
- (d) `double square(double x) return x * x;`

练习 6.3：编写你自己的 `fact` 函数，上机检查是否正确。

练习 6.4：编写一个与用户交互的函数，要求用户输入一个数字，计算生成该数字的阶乘。在 `main` 函数中调用该函数。

练习 6.5：编写一个函数输出其实参的绝对值。



6.1.1 局部对象

在 C++ 语言中，名字有作用域（参见 2.2.4 节，第 43 页），对象有生命周期（lifetime）。理解这两个概念非常重要。

- 名字的作用域是程序文本的一部分，名字在其中可见。
- 对象的生命周期是程序执行过程中该对象存在的一段时间。

如我们所知，函数体是一个语句块。块构成一个新的作用域，我们可以在其中定义变量。形参和函数体内部定义的变量统称为 **局部变量**（local variable）。它们对函数而言是“局部”的，仅在函数的作用域内可见，同时局部变量还会隐藏（hide）在外层作用域中同名的其他所有声明中。

205

在所有函数体之外定义的对象存在于程序的整个执行过程中。此类对象在程序启动时被创建，直到程序结束才会销毁。局部变量的生命周期依赖于定义的方式。

自动对象

对于普通局部变量对应的对象来说，当函数的控制路径经过变量定义语句时创建该对象，当到达定义所在的块末尾时销毁它。我们把只存在于块执行期间的对象称为**自动对象**（automatic object）。当块的执行结束后，块中创建的自动对象的值就变成未定义的了。

形参是一种自动对象。函数开始时为形参申请存储空间，因为形参定义在函数体作用域之内，所以一旦函数终止，形参也就被销毁。

我们用传递给函数的实参初始化形参对应的自动对象。对于局部变量对应的自动对象来说，则分为两种情况：如果变量定义本身含有初始值，就用这个初始值进行初始化；否则，如果变量定义本身不含初始值，执行默认初始化（参见 2.2.1 节，第 40 页）。这意味着内置类型的未初始化局部变量将产生未定义的值。

局部静态对象

某些时候，有必要令局部变量的生命周期贯穿函数调用及之后的时间。可以将局部变量定义成 static 类型从而获得这样的对象。**局部静态对象**（local static object）在程序的执行路径第一次经过对象定义语句时初始化，并且直到程序终止才被销毁，在此期间即使对象所在的函数结束执行也不会对它有影响。

<206

举个例子，下面的函数统计它自己被调用了多少次，这样的函数也许没什么实际意义，但是足够说明问题：

```
size_t count_calls()
{
    static size_t ctr = 0; // 调用结束后，这个值仍然有效
    return ++ctr;
}
int main()
{
    for (size_t i = 0; i != 10; ++i)
        cout << count_calls() << endl;
    return 0;
}
```

这段程序将输出从 1 到 10（包括 10 在内）的数字。

在控制流第一次经过 ctr 的定义之前，ctr 被创建并初始化为 0。每次调用将 ctr 加 1 并返回新值。每次执行 count_calls 函数时，变量 ctr 的值都已经存在并且等于函数上一次退出时 ctr 的值。因此，第二次调用时 ctr 的值是 1，第三次调用时 ctr 的值是 2，以此类推。

如果局部静态变量没有显式的初始值，它将执行值初始化（参见 3.3.1 节，第 88 页），内置类型的局部静态变量初始化为 0。

6.1.1 节练习

练习 6.6：说明形参、局部变量以及局部静态变量的区别。编写一个函数，同时用到这三种形式。

练习 6.7：编写一个函数，当它第一次被调用时返回 0，以后每次被调用返回值加 1。



6.1.2 函数声明

和其他名字一样，函数的名字也必须在使用之前声明。类似于变量（参见 2.2.2 节，第 41 页），函数只能定义一次，但可以声明多次。唯一的例外是如 15.3 节（第 535 页）将要介绍的，如果一个函数永远也不会被我们用到，那么它可以只有声明没有定义。

函数的声明和函数的定义非常类似，唯一的区别是函数声明无须函数体，用一个分号替代即可。

因为函数的声明不包含函数体，所以也就无须形参的名字。事实上，在函数的声明中经常省略形参的名字。尽管如此，写上形参的名字还是有用处的，它可以帮助使用者更好地理解函数的功能：

207

```
// 我们选择 beg 和 end 作为形参的名字以表示这两个迭代器划定了输出值的范围
void print(vector<int>::const_iterator beg,
           vector<int>::const_iterator end);
```

函数的三要素（返回类型、函数名、形参类型）描述了函数的接口，说明了调用该函数所需的全部信息。函数声明也称作 **函数原型**（function prototype）。

在头文件中进行函数声明

回忆之前所学的知识，我们建议变量在头文件（参见 2.6.3 节，第 68 页）中声明，在源文件中定义。与之类似，函数也应该在头文件中声明而在源文件中定义。

看起来把函数的声明直接放在使用该函数的源文件中是合法的，也比较容易被人接受；但是这么做可能会很烦琐而且容易出错。相反，如果把函数声明放在头文件中，就能确保同一函数的所有声明保持一致。而且一旦我们想改变函数的接口，只需改变一条声明即可。

定义函数的源文件应该把含有函数声明的头文件包含进来，编译器负责验证函数的定义和声明是否匹配。



含有函数声明的头文件应该被包含到定义函数的源文件中。

6.1.2 节练习

练习 6.8：编写一个名为 Chapter6.h 的头文件，令其包含 6.1 节练习（第 184 页）中的函数声明。



6.1.3 分离式编译

随着程序越来越复杂，我们希望把程序的各个部分分别存储在不同文件中。例如，可以把 6.1 节练习（第 184 页）的函数存在一个文件里，把使用这些函数的代码存在其他源文件中。为了允许编写程序时按照逻辑关系将其划分开来，C++语言支持所谓的分离式编译（separate compilation）。分离式编译允许我们把程序分割到几个文件中去，每个文件独立编译。

编译和链接多个源文件

举个例子，假设 fact 函数的定义位于一个名为 fact.cc 的文件中，它的声明位于

名为 Chapter6.h 的头文件中。显然与其他所有用到 fact 函数的文件一样, fact.cc 应该包含 Chapter6.h 头文件。另外, 我们在名为 factMain.cc 的文件中创建 main 函数, main 函数将调用 fact 函数。要生成可执行文件 (executable file), 必须告诉编译器我们用到的代码在哪里。对于上述几个文件来说, 编译的过程如下所示:

```
$ CC factMain.cc fact.cc # generates factMain.exe or a.out
$ CC factMain.cc fact.cc -o main # generates main or main.exe
```

其中, CC 是编译器的名字, \$ 是系统提示符, # 后面是命令行下的注释语句。接下来运行可执行文件, 就会执行我们定义的 main 函数。

如果我们修改了其中一个源文件, 那么只需重新编译那个改动了的文件。大多数编译器提供了分离式编译每个文件的机制, 这一过程通常会产生一个后缀名是 .obj (Windows) 或 .o (UNIX) 的文件, 后缀名的含义是该文件包含对象代码 (object code)。

接下来编译器负责把对象文件链接在一起形成可执行文件。在我们的系统中, 编译的过程如下所示:

```
$ CC -c factMain.cc # generates factMain.o
$ CC -c fact.cc # generates fact.o
$ CC factMain.o fact.o # generates factMain.exe or a.out
$ CC factMain.o fact.o -o main # generates main or main.exe
```

你可以仔细阅读编译器的用户手册, 弄清楚由多个文件组成的程序是如何编译并执行的。

6.1.3 节练习

练习 6.9: 编写你自己的 fact.cc 和 factMain.cc, 这两个文件都应该包含上一小节的练习中编写的 Chapter6.h 头文件。通过这些文件, 理解你的编译器是如何支持分离式编译的。

6.2 参数传递



如前所述, 每次调用函数时都会重新创建它的形参, 并用传入的实参对形参进行初始化。

Note

形参初始化的机理与变量初始化一样。

和其他变量一样, 形参的类型决定了形参和实参交互的方式。如果形参是引用类型 (参见 2.3.1 节, 第 45 页), 它将绑定到对应的实参上; 否则, 将实参的值拷贝后赋给形参。

当形参是引用类型时, 我们说它对应的实参被引用传递 (passed by reference) 或者函数被传引用调用 (called by reference)。和其他引用一样, 引用形参也是它绑定的对象的别名; 也就是说, 引用形参是它对应的实参的别名。

当实参的值被拷贝给形参时, 形参和实参是两个相互独立的对象。我们说这样的实参被值传递 (passed by value) 或者函数被传值调用 (called by value)。

209

6.2.1 传值参数



当初始化一个非引用类型的变量时, 初始值被拷贝给变量。此时, 对变量的改动不会

影响初始值：

```
int n = 0;           // int 类型的初始变量
int i = n;           // i 是 n 的副本
i = 42;             // i 的值改变；n 的值不变
```

传值参数的机理完全一样，函数对形参做的所有操作都不会影响实参。例如，在 fact 函数（参见 6.1 节，第 182 页）内对变量 val 执行递减操作：

```
ret *= val--;      // 将 val 的值减 1
```

尽管 fact 函数改变了 val 的值，但是这个改动不会影响传入 fact 的实参。调用 fact(i) 不会改变 i 的值。

指针形参

指针的行为和其他非引用类型一样。当执行指针拷贝操作时，拷贝的是指针的值。拷贝之后，两个指针是不同的指针。因为指针使我们可以间接地访问它所指的对象，所以通过指针可以修改它所指对象的值：

```
int n = 0, i = 42;
int *p = &n, *q = &i;    // p 指向 n; q 指向 i
*p = 42;                 // n 的值改变；p 不变
p = q;                   // p 现在指向了 i；但是 i 和 n 的值都不变
```

指针形参的行为与之类似：

```
// 该函数接受一个指针，然后将指针所指的值置为 0
void reset(int *ip)
{
    *ip = 0;      // 改变指针 ip 所指对象的值
    ip = 0;       // 只改变了 ip 的局部拷贝，实参未被改变
}
```

调用 reset 函数之后，实参所指的对象被置为 0，但是实参本身并没有改变：

```
int i = 42;
reset(&i);          // 改变 i 的值而非 i 的地址
cout << "i = " << i << endl; // 输出 i = 0
```

210

Best Practices

熟悉 C 的程序员常常使用指针类型的形参访问函数外部的对象。在 C++ 语言中，建议使用引用类型的形参替代指针。

6.2.1 节练习

练习 6.10：编写一个函数，使用指针形参交换两个整数的值。在代码中调用该函数并输出交换后的结果，以此验证函数的正确性。



6.2.2 传引用参数

回忆过去所学的知识，我们知道对于引用的操作实际上是作用在引用所引的对象上（参见 2.3.1 节，第 45 页）：

```
int n = 0, i = 42;
int &r = n;      // r 绑定了 n (即 r 是 n 的另一个名字)
```

```
r = 42;           // 现在 n 的值是 42
r = i;           // 现在 n 的值和 i 相同
i = r;           // i 的值和 n 相同
```

引用形参的行为与之类似。通过使用引用形参，允许函数改变一个或多个实参的值。

举个例子，我们可以改写上一小节的 `reset` 程序，使其接受的参数是引用类型而非指针：

```
// 该函数接受一个 int 对象的引用，然后将对象的值置为 0
void reset(int &i) // i 是传给 reset 函数的对象的另一个名字
{
    i = 0;          // 改变了 i 所引对象的值
}
```

和其他引用一样，引用形参绑定初始化它的对象。当调用这一版本的 `reset` 函数时，`i` 绑定我们传给函数的 `int` 对象，此时改变 `i` 也就是改变 `i` 所引对象的值。此例中，被改变的对象是传入 `reset` 的实参。

调用这一版本的 `reset` 函数时，我们直接传入对象而无须传递对象的地址：

```
int j = 42;
reset(j);           // j 采用传引用方式，它的值被改变
cout << "j = " << j << endl;      // 输出 j = 0
```

在上述调用过程中，形参 `i` 仅仅是 `j` 的又一个名字。在 `reset` 内部对 `i` 的使用即是对 `j` 的使用。

使用引用避免拷贝

< 211

拷贝大的类类型对象或者容器对象比较低效，甚至有的类类型（包括 IO 类型在内）根本就不支持拷贝操作。当某种类型不支持拷贝操作时，函数只能通过引用形参访问该类型的对象。

举个例子，我们准备编写一个函数比较两个 `string` 对象的长度。因为 `string` 对象可能会非常长，所以应该尽量避免直接拷贝它们，这时使用引用形参是比较明智的选择。又因为比较长度无须改变 `string` 对象的内容，所以把形参定义成对常量的引用（参见 2.4.1 节，第 54 页）：

```
// 比较两个 string 对象的长度
bool isShorter(const string &s1, const string &s2)
{
    return s1.size() < s2.size();
}
```

如 6.2.3 节（第 191 页）将要介绍的，当函数无须修改引用形参的值时最好使用常量引用。



如果函数无须改变引用形参的值，最好将其声明为常量引用。

使用引用形参返回额外信息

一个函数只能返回一个值，然而有时函数需要同时返回多个值，引用形参为我们一次返回多个结果提供了有效的途径。举个例子，我们定义一个名为 `find_char` 的函数，它返回在 `string` 对象中某个指定字符第一次出现的位置。同时，我们也希望函数能返回该

字符出现的总次数。

该如何定义函数使得它能够既返回位置也返回出现次数呢？一种方法是定义一个新的数据类型，让它包含位置和数量两个成员。还有另一种更简单的方法，我们可以给函数传入一个额外的引用实参，令其保存字符出现的次数：

```
// 返回 s 中 c 第一次出现的位置索引
// 引用形参 occurs 负责统计 c 出现的总次数
string::size_type find_char(const string &s, char c,
                             string::size_type &occurs)
{
    auto ret = s.size();           // 第一次出现的位置（如果有的话）
    occurs = 0;                   // 设置表示出现次数的形参的值
    for (decltype(ret) i = 0; i != s.size(); ++i) {
        if (s[i] == c) {
            if (ret == s.size())
                ret = i;           // 记录 c 第一次出现的位置
            ++occurs;            // 将出现的次数加 1
        }
    }
    return ret;                   // 出现次数通过 occurs 隐式地返回
}
```

212> 当我们调用 `find_char` 函数时，必须传入三个实参：作为查找范围的一个 `string` 对象、要找的字符以及一个用于保存字符出现次数的 `size_type`（参见 3.2.2 节，第 79 页）对象。假设 `s` 是一个 `string` 对象，`ctr` 是一个 `size_type` 对象，则我们通过如下形式调用 `find_char` 函数：

```
auto index = find_char(s, 'o', ctr);
```

调用完成后，如果 `string` 对象中确实存在 `o`，那么 `ctr` 的值就是 `o` 出现的次数，`index` 指向 `o` 第一次出现的位置；否则如果 `string` 对象中没有 `o`，`index` 等于 `s.size()` 而 `ctr` 等于 0。

6.2.2 节练习

练习 6.11： 编写并验证你自己的 `reset` 函数，使其作用于引用类型的参数。

练习 6.12： 改写 6.2.1 节中练习 6.10（第 188 页）的程序，使用引用而非指针交换两个整数的值。你觉得哪种方法更易于使用呢？为什么？

练习 6.13： 假设 `T` 是某种类型的名字，说明以下两个函数声明的区别：一个是 `void f(T)`，另一个是 `void f(&T)`。

练习 6.14： 举一个形参应该是引用类型的例子，再举一个形参不能是引用类型的例子。

练习 6.15： 说明 `find_char` 函数中的三个形参为什么是现在的类型，特别说明为什么 `s` 是常量引用而 `occurs` 是普通引用？为什么 `s` 和 `occurs` 是引用类型而 `c` 不是？如果令 `s` 是普通引用会发生什么情况？如果令 `occurs` 是常量引用会发生什么情况？



6.2.3 const 形参和实参

当形参是 `const` 时，必须要注意 2.4.3 节（第 57 页）关于顶层 `const` 的讨论。如前

所述，顶层 const 作用于对象本身：

```
const int ci = 42; // 不能改变 ci, const 是顶层的
int i = ci; // 正确：当拷贝 ci 时，忽略了它的顶层 const
int * const p = &i; // const 是顶层的，不能给 p 赋值
*p = 0; // 正确：通过 p 改变对象的内容是允许的，现在 i 变成了 0
```

和其他初始化过程一样，当用实参初始化形参时会忽略掉顶层 const。换句话说，形参的顶层 const 被忽略掉了。当形参有顶层 const 时，传给它常量对象或者非常量对象都是可以的：

```
void fcn(const int i) { /* fcn 能够读取 i，但是不能向 i 写值 */ }
```

调用 fcn 函数时，既可以传入 const int 也可以传入 int。忽略掉形参的顶层 const 可能产生意想不到的结果：

```
void fcn(const int i) { /* fcn 能够读取 i，但是不能向 i 写值 */ } ◀ 213
void fcn(int i) { /* ... */ } // 错误：重复定义了 fcn(int)
```

在 C++ 语言中，允许我们定义若干具有相同名字的函数，不过前提是不同函数的形参列表应该有明显的区别。因为顶层 const 被忽略掉了，所以在上面的代码中传入两个 fcn 函数的参数可以完全一样。因此第二个 fcn 是错误的，尽管形式上有差异，但实际上它的形参和第一个 fcn 的形参没什么不同。

指针或引用形参与 const

形参的初始化方式和变量的初始化方式是一样的，所以回顾通用的初始化规则有助于理解本节知识。我们可以使用非常量初始化一个底层 const 对象，但是反过来不行；同时一个普通的引用必须用同类型的对象初始化。

```
int i = 42;
const int *cp = &i; // 正确：但是 cp 不能改变 i (参见 2.4.2 节, 第 56 页)
const int &r = i; // 正确：但是 r 不能改变 i (参见 2.4.1 节, 第 55 页)
const int &r2 = 42; // 正确：(参见 2.4.1 节, 第 55 页)
int *p = cp; // 错误：p 的类型和 cp 的类型不匹配 (参见 2.4.2 节, 第 56 页)
int &r3 = r; // 错误：r3 的类型和 r 的类型不匹配 (参见 2.4.1 节, 第 55 页)
int &r4 = 42; // 错误：不能用字面值初始化一个非常量引用 (参见 2.3.1 节, 第 45 页)
```

将同样的初始化规则应用到参数传递上可得如下形式：

```
int i = 0;
const int ci = i;
string::size_type ctr = 0;
reset(&i); // 调用形参类型是 int* 的 reset 函数
reset(&ci); // 错误：不能用指向 const int 对象的指针初始化 int*
reset(i); // 调用形参类型是 int& 的 reset 函数
reset(ci); // 错误：不能把普通引用绑定到 const 对象 ci 上
reset(42); // 错误：不能把普通应用绑定到字面值上
reset(ctr); // 错误：类型不匹配，ctr 是无符号类型
// 正确：find_char 的第一个形参是对常量的引用
find_char("Hello World!", 'o', ctr);
```

要想调用引用版本的 reset（参见 6.2.2 节，第 189 页），只能使用 int 类型的对象，而不能使用字面值、求值结果为 int 的表达式、需要转换的对象或者 const int 类型的对象。类似的，要想调用指针版本的 reset（参见 6.2.1 节，第 188 页）只能使用 int*。

另一方面，我们能传递一个字符串字面值作为 `find_char`（参见 6.2.2 节，第 189 页）的第一个实参，这是因为该函数的引用形参是常量引用，而 C++ 允许我们用字面值初始化常量引用。

尽量使用常量引用

214 把函数不会改变的形参定义成（普通的）引用是一种比较常见的错误，这么做带给函数的调用者一种误导，即函数可以修改它的实参的值。此外，使用引用而非常量引用也会极大地限制函数所能接受的实参类型。就像刚刚看到的，我们不能把 `const` 对象、字面值或者需要类型转换的对象传递给普通的引用形参。

这种错误绝不像看起来那么简单，它可能造成出人意料的后果。以 6.2.2 节（第 189 页）的 `find_char` 函数为例，那个函数（正确地）将它的 `string` 类型的形参定义成常量引用。假如我们把它定义成普通的 `string&`:

```
// 不良设计：第一个形参的类型应该是 const string&
string::size_type find_char(string &s, char c,
                           string::size_type &occurs);
```

则只能将 `find_char` 函数作用于 `string` 对象。类似下面这样的调用

```
find_char("Hello World", 'o', ctr);
```

将在编译时发生错误。

还有一个更难察觉的问题，假如其他函数（正确地）将它们的形参定义成常量引用，那么第二个版本的 `find_char` 无法在此类函数中正常使用。举个例子，我们希望在一个判断 `string` 对象是否是句子的函数中使用 `find_char`:

```
bool is_sentence(const string &s)
{
    // 如果在 s 的末尾有且只有一个句号，则 s 是一个句子
    string::size_type ctr = 0;
    return find_char(s, '.', ctr) == s.size() - 1 && ctr == 1;
}
```

如果 `find_char` 的第一个形参类型是 `string&`，那么上面这条调用 `find_char` 的语句将在编译时发生错误。原因在于 `s` 是常量引用，但 `find_char` 被（不正确地）定义成只能接受普通引用。

解决该问题的一种思路是修改 `is_sentence` 的形参类型，但是这么做只不过转移了错误而已，结果是 `is_sentence` 函数的调用者只能接受非常量 `string` 对象了。

正确的修改思路是改正 `find_char` 函数的形参。如果实在不能修改 `find_char`，就在 `is_sentence` 内部定义一个 `string` 类型的变量，令其为 `s` 的副本，然后把这个 `string` 对象传递给 `find_char`。

6.2.3 节练习

练习 6.16: 下面的这个函数虽然合法，但是不算特别有用。指出它的局限性并设法改善。

```
bool is_empty(string& s) { return s.empty(); }
```

练习 6.17: 编写一个函数，判断 `string` 对象中是否含有大写字母。编写另一个函数，把 `string` 对象全都改成小写形式。在这两个函数中你使用的形参类型相同吗？为什么？

练习 6.18: 为下面的函数编写函数声明，从给定的名字中推测函数具备的功能。

- (a) 名为 compare 的函数，返回布尔值，两个参数都是 matrix 类的引用。
- (b) 名为 change_val 的函数，返回 vector<int> 的迭代器，有两个参数：一个是 int，另一个是 vector<int> 的迭代器。

练习 6.19: 假定有如下声明，判断哪个调用合法、哪个调用不合法。对于不合法的函数调用，说明原因。

```
double calc(double);
int count(const string &, char);
int sum(vector<int>::iterator, vector<int>::iterator, int);
vector<int> vec(10);
(a) calc(23.4, 55.1);      (b) count ("abcd", 'a');
(c) calc(66);             (d) sum(vec.begin(), vec.end(), 3.8);
```

练习 6.20: 引用形参什么时候应该是常量引用？如果形参应该是常量引用，而我们将其设为了普通引用，会发生什么情况？

6.2.4 数组形参

数组的两个特殊性质对我们定义和使用作用在数组上的函数有影响，这两个性质分别是：不允许拷贝数组（参见 3.5.1 节，第 102 页）以及使用数组时（通常）会将其转换成指针（参见 3.5.3 节，第 105 页）。因为不能拷贝数组，所以我们无法以值传递的方式使用数组参数。因为数组会被转换成指针，所以当我们为函数传递一个数组时，实际上传递的是指向数组首元素的指针。

尽管不能以值传递的方式传递数组，但是我们可以把形参写成类似数组的形式：

```
// 尽管形式不同，但这三个 print 函数是等价的
// 每个函数都有一个 const int*类型的形参
void print(const int* );
void print(const int[]);      // 可以看出来，函数的意图是作用于一个数组
void print(const int[10]);    // 这里的维度表示我们期望数组含有多少元素，实际
                            // 不一定
```

<215

尽管表现形式不同，但上面的三个函数是等价的：每个函数的唯一形参都是 const int* 类型的。当编译器处理对 print 函数的调用时，只检查传入的参数是否是 const int* 类型：

```
int i = 0, j[2] = {0, 1};
print(&i);                  // 正确：&i 的类型是 int*
print(j);                  // 正确：j 转换成 int* 并指向 j[0]
```

如果我们传给 print 函数的是一个数组，则实参自动地转换成指向数组首元素的指针，数组的大小对函数的调用没有影响。



和其他使用数组的代码一样，以数组作为形参的函数也必须确保使用数组时不会越界。

因为数组是以指针的形式传递给函数的，所以一开始函数并不知道数组的确切尺寸，调用者应该为此提供一些额外的信息。管理指针形参有三种常用的技术。

<216

使用标记指定数组长度

管理数组实参的第一种方法是要求数组本身包含一个结束标记，使用这种方法的典型示例是 C 风格字符串（参见 3.5.4 节，第 109 页）。C 风格字符串存储在字符数组中，并且在最后一个字符后面跟着一个空字符。函数在处理 C 风格字符串时遇到空字符停止：

```
void print(const char *cp)
{
    if (cp) // 若 cp 不是一个空指针
        while (*cp) // 只要指针所指的字符不是空字符
            cout << *cp++; // 输出当前字符并将指针向前移动一个位置
}
```

这种方法适用于那些有明显结束标记且该标记不会与普通数据混淆的情况，但是对于像 int 这样所有取值都是合法值的数据就不太有效了。

使用标准库规范

管理数组实参的第二种技术是传递指向数组首元素和尾后元素的指针，这种方法受到了标准库技术的启发，关于其细节将在第 II 部分详细介绍。使用该方法，我们可以按照如下形式输出元素内容：

```
void print(const int *beg, const int *end)
{
    // 输出 beg 到 end 之间（不含 end）的所有元素
    while (beg != end)
        cout << *beg++ << endl; // 输出当前元素并将指针向前移动一个位置
}
```

while 循环使用解引用运算符和后置递减运算符（参见 4.5 节，第 131 页）输出当前元素并在数组内将 beg 向前移动一个元素，当 beg 和 end 相等时结束循环。

为了调用这个函数，我们需要传入两个指针：一个指向要输出的首元素，另一个指向尾元素的下一位：

```
int j[2] = {0, 1};
// j 转换成指向它首元素的指针
// 第二个实参是指向 j 的尾后元素的指针
print(begin(j), end(j)); // begin 和 end 函数，参见第 3.5.3 节（106 页）
```

只要调用者能正确地计算指针所指的位置，那么上述代码就是安全的。在这里，我们使用标准库 begin 和 end 函数（参见 3.5.3 节，第 106 页）提供所需的指针。

显式传递一个表示数组大小的形参

第三种管理数组实参的方法是专门定义一个表示数组大小的形参，在 C 程序和过去的 C++ 程序中常常使用这种方法。使用该方法，可以将 print 函数重写成如下形式：

```
// const int ia[] 等价于 const int* ia
// size 表示数组的大小，将它显式地传给函数用于控制对 ia 元素的访问
void print(const int ia[], size_t size)
{
    for (size_t i = 0; i != size; ++i) {
        cout << ia[i] << endl;
    }
}
```

这个版本的程序通过形参 `size` 的值确定要输出多少个元素，调用 `print` 函数时必须传入这个表示数组大小的值：

```
int j[] = { 0, 1 }; // 大小为 2 的整型数组
print(j, end(j) - begin(j));
```

只要传递给函数的 `size` 值不超过数组实际的大小，函数就是安全的。

数组形参和 `const`

我们的三个 `print` 函数都把数组形参定义成了指向 `const` 的指针，6.2.3 节（第 191 页）关于引用的讨论同样适用于指针。当函数不需要对数组元素执行写操作的时候，数组形参应该是指向 `const` 的指针（参见 2.4.2 节，第 56 页）。只有当函数确实要改变元素值的时候，才把形参定义成指向非常量的指针。

数组引用形参

C++语言允许将变量定义成数组的引用（参见 3.5.1 节，第 101 页），基于同样的道理，形参也可以是数组的引用。此时，引用形参绑定到对应的实参上，也就是绑定到数组上：

```
// 正确：形参是数组的引用，维度是类型的一部分
void print(int (&arr)[10])
{
    for (auto elem : arr)
        cout << elem << endl;
}
```

`&arr` 两端的括号必不可少（参见 3.5.1 节，第 101 页）：

 `f(int &arr[10])` // 错误：将 `arr` 声明成了引用的数组
`f(int (&arr)[10])` // 正确：`arr` 是具有 10 个整数的整型数组的引用

因为数组的大小是构成数组类型的一部分，所以只要不超过维度，在函数体内就可以放心地使用数组。但是，这一用法也无形中限制了 `print` 函数的可用性，我们只能将函数作用于大小为 10 的数组：

```
int i = 0, j[2] = {0, 1};
int k[10] = {0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9};
print(&i); // 错误：实参不是含有 10 个整数的数组
print(j); // 错误：实参不是含有 10 个整数的数组
print(k); // 正确：实参是含有 10 个整数的数组
```

16.1.1 节（第 578 页）将要介绍我们应该如何编写这个函数，使其可以给引用类型的形参传递任意大小的数组。

传递多维数组

我们曾经介绍过，在 C++ 语言中实际上没有真正的多维数组（参见 3.6 节，第 112 页），所谓多维数组其实是数组的数组。

和所有数组一样，当将多维数组传递给函数时，真正传递的是指向数组首元素的指针（参见 3.6 节，第 115 页）。因为我们处理的是数组的数组，所以首元素本身就是一个数组，指针就是一个指向数组的指针。数组第二维（以及后面所有维度）的大小都是数组类型的一部分，不能省略：

```
// matrix 指向数组的首元素，该数组的元素是由 10 个整数构成的数组
void print(int (*matrix)[10], int rowSize) { /* ... */ }
```

上述语句将 `matrix` 声明成指向含有 10 个整数的数组的指针。



再一次强调，`*matrix` 两端的括号必不可少：

<code>int *matrix[10];</code>	<code>// 10 个指针构成的数组</code>
<code>int (*matrix)[10];</code>	<code>// 指向含有 10 个整数的数组的指针</code>

我们也可以使用数组的语法定义函数，此时编译器会一如既往地忽略掉第一个维度，所以最好不要把它包括在形参列表内：

```
// 等价定义
void print(int matrix[][10], int rowSize) { /* ... */ }
```

`matrix` 的声明看起来是一个二维数组，实际上形参是指向含有 10 个整数的数组的指针。

6.2.4 节练习

练习 6.21：编写一个函数，令其接受两个参数：一个是 `int` 型的数，另一个是 `int` 指针。函数比较 `int` 的值和指针所指的值，返回较大的那个。在该函数中指针的类型应该是什么？

练习 6.22：编写一个函数，令其交换两个 `int` 指针。

练习 6.23：参考本节介绍的几个 `print` 函数，根据理解编写你自己的版本。依次调用每个函数使其输入下面定义的 `i` 和 `j`：

```
int i = 0, j[2] = {0, 1};
```

练习 6.24：描述下面这个函数的行为。如果代码中存在问题，请指出并改正。

```
void print(const int ia[10])
{
    for (size_t i = 0; i != 10; ++i)
        cout << ia[i] << endl;
}
```

6.2.5 main：处理命令行选项

`main` 函数是演示 C++ 程序如何向函数传递数组的好例子。到目前为止，我们定义的 `main` 函数都只有空形参列表：

```
int main() { ... }
```

然而，有时我们确实需要给 `main` 传递实参，一种常见的情况是用户通过设置一组选项来确定函数所要执行的操作。例如，假定 `main` 函数位于可执行文件 `prog` 之内，我们可以向程序传递下面的选项：

219> `prog -d -o ofile data0`

这些命令行选项通过两个（可选的）形参传递给 `main` 函数：

```
int main(int argc, char *argv[]) { ... }
```

第二个形参 `argv` 是一个数组，它的元素是指向 C 风格字符串的指针；第一个形参 `argc` 表示数组中字符串的数量。因为第二个形参是数组，所以 `main` 函数也可以定义成：

```
int main(int argc, char **argv) { ... }
```

其中 `argv` 指向 `char*`。

当实参传给 `main` 函数之后，`argv` 的第一个元素指向程序的名字或者一个空字符串，接下来的元素依次传递命令行提供的实参。最后一个指针之后的元素值保证为 0。

以上面提供的命令行为例，`argc` 应该等于 5，`argv` 应该包含如下的 C 风格字符串：

```
argv[0] = "prog"; // 或者 argv[0] 也可以指向一个空字符串  
argv[1] = "-d";  
argv[2] = "-o";  
argv[3] = "ofile";  
argv[4] = "data0";  
argv[5] = 0;
```



当使用 `argv` 中的实参时，一定要记得可选的实参从 `argv[1]` 开始；`argv[0]` 保存程序的名字，而非用户输入。

6.2.5 节练习

◀ 220

练习 6.25：编写一个 `main` 函数，令其接受两个实参。把实参的内容连接成一个 `string` 对象并输出出来。

练习 6.26：编写一个程序，使其接受本节所示的选项；输出传递给 `main` 函数的实参的内容。

6.2.6 含有可变形参的函数

有时我们无法提前预知应该向函数传递几个实参。例如，我们想要编写代码输出程序产生的错误信息，此时最好用同一个函数实现该项功能，以便对所有错误的处理能够整齐划一。然而，错误信息的种类不同，所以调用错误输出函数时传递的实参也各不相同。

为了编写能处理不同数量实参的函数，C++11 新标准提供了两种主要的方法：如果所有的实参类型相同，可以传递一个名为 `initializer_list` 的标准库类型；如果实参的类型不同，我们可以编写一种特殊的函数，也就是所谓的可变参数模板，关于它的细节将在 16.4 节（第 618 页）介绍。

C++还有一种特殊的形参类型（即省略符），可以用它传递可变数量的实参。本节将简要介绍省略符形参，不过需要注意的是，这种功能一般只用于与 C 函数交互的接口程序。

initializer_list 形参

如果函数的实参数量未知但是全部实参的类型都相同，我们可以使用 `initializer_list` 类型的形参。`initializer_list` 是一种标准库类型，用于表示某种特定类型的值的数组（参见 3.5 节，第 101 页）。`initializer_list` 类型定义在同名的头文件中，它提供的操作如表 6.1 所示。

C++
11

表 6.1: initializer_list 提供的操作

<code>initializer_list<T> lst;</code>	默认初始化; T 类型元素的空列表
<code>initializer_list<T> lst{a,b,c...};</code>	<code>lst</code> 的元素数量和初始值一样多; <code>lst</code> 的元素是对应初始值的副本; 列表中的元素是 <code>const</code>
<code>lst2(lst)</code>	拷贝或赋值一个 <code>initializer_list</code> 对象不会拷贝列表中的元素; 拷贝后, 原始列表和副本共享元素
<code>lst.size()</code>	列表中的元素数量
<code>lst.begin()</code>	返回指向 <code>lst</code> 中首元素的指针
<code>lst.end()</code>	返回指向 <code>lst</code> 中尾元素下一位位置的指针

221 和 `vector` 一样, `initializer_list` 也是一种模板类型 (参见 3.3 节, 第 86 页)。定义 `initializer_list` 对象时, 必须说明列表中所含元素的类型:

```
initializer_list<string> ls; // initializer_list 的元素类型是 string
initializer_list<int> li; // initializer_list 的元素类型是 int
```

和 `vector` 不一样的是, `initializer_list` 对象中的元素永远是常量值, 我们无法改变 `initializer_list` 对象中元素的值。

我们使用如下的形式编写输出错误信息的函数, 使其可以作用于可变数量的实参:

```
void error_msg(initializer_list<string> il)
{
    for (auto beg = il.begin(); beg != il.end(); ++beg)
        cout << *beg << " ";
    cout << endl;
}
```

作用于 `initializer_list` 对象的 `begin` 和 `end` 操作类似于 `vector` 对应的成员 (参见 3.4.1 节, 第 195 页)。`begin()` 成员提供一个指向列表首元素的指针, `end()` 成员提供一个指向列表尾后元素的指针。我们的函数首先初始化 `beg` 令其表示首元素, 然后依次遍历列表中的每个元素。在循环体中, 解引用 `beg` 以访问当前元素并输出它的值。

如果想向 `initializer_list` 形参中传递一个值的序列, 则必须把序列放在一对花括号内:

```
// expected 和 actual 是 string 对象
if (expected != actual)
    error_msg({"functionX", expected, actual});
else
    error_msg({"functionX", "okay"});
```

在上面的代码中我们调用了同一个函数 `error_msg`, 但是两次调用传递的参数数量不同: 第一次调用传入了三个值, 第二次调用只传入了两个。

含有 `initializer_list` 形参的函数也可以同时拥有其他形参。例如, 调试系统可能有个名为 `ErrCode` 的类用来表示不同类型的错误, 因此我们可以改写之前的程序, 使其包含一个 `initializer_list` 形参和一个 `ErrCode` 形参:

```
void error_msg(ErrCode e, initializer_list<string> il)
{
```

```

        cout << e.msg() << ":" ;
        for (const auto &elem : il)
            cout << elem << " " ;
        cout << endl;
    }
}

```

因为 `initializer_list` 包含 `begin` 和 `end` 成员，所以我们可以使用范围 `for` 循环（参见 5.4.3 节，第 167 页）处理其中的元素。和之前的版本类似，这段程序遍历传给 `il` 形参的列表值，每次迭代时访问一个元素。

为了调用这个版本的 `error_msg` 函数，需要额外传递一个 `ErrCode` 实参： ◀222

```

if (expected != actual)
    error_msg(ErrCode(42), {"functionX", expected, actual});
else
    error_msg(ErrCode(0), {"functionX", "okay"});

```

省略符形参



省略符形参是为了便于 C++ 程序访问某些特殊的 C 代码而设置的，这些代码使用了名为 `varargs` 的 C 标准库功能。通常，省略符形参不应用于其他目的。你的 C 编译器文档会描述如何使用 `varargs`。



WARNING 省略符形参应该仅仅用于 C 和 C++ 通用的类型。特别应该注意的是，大多数类类型的对象在传递给省略符形参时都无法正确拷贝。

省略符形参只能出现在形参列表的最后一个位置，它的形式无外乎以下两种：

```

void foo(parm_list, ...);
void foo(...);

```

第一种形式指定了 `foo` 函数的部分形参的类型，对于这些形参的实参将会执行正常的类型检查。省略符形参所对应的实参无须类型检查。在第一种形式中，形参声明后面的逗号是可选的。

6.2.6 节练习

练习 6.27：编写一个函数，它的参数是 `initializer_list<int>` 类型的对象，函数的功能是计算列表中所有元素的和。

练习 6.28：在 `error_msg` 函数的第二个版本中包含 `ErrCode` 类型的参数，其中循环内的 `elem` 是什么类型？

练习 6.29：在范围 `for` 循环中使用 `initializer_list` 对象时，应该将循环控制变量声明成引用类型吗？为什么？

6.3 返回类型和 return 语句

`return` 语句终止当前正在执行的函数并将控制权返回到调用该函数的地方。
`return` 语句有两种形式：

```

return;
return expression;

```



6.3.1 无返回值函数

223 没有返回值的 `return` 语句只能用在返回类型是 `void` 的函数中。返回 `void` 的函数不要求非得有 `return` 语句，因为在这类函数的最后一句后面会隐式地执行 `return`。

通常情况下，`void` 函数如果想在它的中间位置提前退出，可以使用 `return` 语句。`return` 的这种用法有点类似于我们用 `break` 语句（参见 5.5.1 节，第 170 页）退出循环。例如，可以编写一个 `swap` 函数，使其在参与交换的值相等时什么也不做直接退出：

```
void swap(int &v1, int &v2)
{
    // 如果两个值是相等的，则不需要交换，直接退出
    if (v1 == v2)
        return;
    // 如果程序执行到了这里，说明还需要继续完成某些功能
    int tmp = v2;
    v2 = v1;
    v1 = tmp;
    // 此处无须显式的 return 语句
}
```

这个函数首先检查值是否相等，如果相等直接退出函数；如果不相等才交换它们的值。在最后一条赋值语句后面隐式地执行 `return`。

一个返回类型是 `void` 的函数也能使用 `return` 语句的第二种形式，不过此时 `return` 语句的 *expression* 必须是另一个返回 `void` 的函数。强行令 `void` 函数返回其他类型的表达式将产生编译错误。



6.3.2 有返回值函数

`return` 语句的第二种形式提供了函数的结果。只要函数的返回类型不是 `void`，则该函数内的每条 `return` 语句必须返回一个值。`return` 语句返回值的类型必须与函数的返回类型相同，或者能隐式地转换成（参见 4.11 节，第 141 页）函数的返回类型。

尽管 C++ 无法确保结果的正确性，但是可以保证每个 `return` 语句的结果类型正确。也许无法顾及所有情况，但是编译器仍然尽量确保具有返回值的函数只能通过一条有效的 `return` 语句退出。例如：

```
// 因为含有不正确的返回值，所以这段代码无法通过编译
bool str_subrange(const string &str1, const string &str2)
{
    // 大小相同：此时用普通的相等性判断结果作为返回值
    if (str1.size() == str2.size())
        return str1 == str2;           // 正确：==运算符返回布尔值
    // 得到较短 string 对象的大小，条件运算符参见第 4.7 节（134 页）
    auto size = (str1.size() < str2.size())
        ? str1.size() : str2.size();
    // 检查两个 string 对象的对应字符是否相等，以较短的字符串长度为限
    for (decltype(size) i = 0; i != size; ++i) {
        if (str1[i] != str2[i])
            return; // 错误 #1：没有返回值，编译器将报告这一错误
    }
}
```

```
// 错误 #2: 控制流可能尚未返回任何值就结束了函数的执行
// 编译器可能检查不出这一错误
}
```

for 循环内的 return 语句是错误的，因为它没有返回值，编译器能检测到这个错误。

第二个错误是函数在 for 循环之后没有提供 return 语句。在上面的程序中，如果一个 string 对象是另一个的子集，则函数在执行完 for 循环后还将继续其执行过程，显然应该有一条 return 语句专门处理这种情况。编译器也许能检测到这个错误，也许不能；如果编译器没有发现这个错误，则运行时的行为将是未定义的。



WARNING 在含有 return 语句的循环后面应该也有一条 return 语句，如果没有的话该程序就是错误的。很多编译器都无法发现此类错误。

值是如何被返回的

返回一个值的方式和初始化一个变量或形参的方式完全一样：返回的值用于初始化调用点的一个临时量，该临时量就是函数调用的结果。

必须注意当函数返回局部变量时的初始化规则。例如我们书写一个函数，给定计数值、单词和结束符之后，判断计数值是否大于 1：如果是，返回单词的复数形式；如果不是，返回单词原形：

```
// 如果 ctr 的值大于 1，返回 word 的复数形式
string make_plural(size_t ctr, const string &word,
                    const string &ending)
{
    return (ctr > 1) ? word + ending : word;
}
```

该函数的返回类型是 string，意味着返回值将被拷贝到调用点。因此，该函数将返回 word 的副本或者一个未命名的临时 string 对象，该对象的内容是 word 和 ending 的和。

同其他引用类型一样，如果函数返回引用，则该引用仅是它所引对象的一个别名。举个例子来说明，假定某函数挑出两个 string 形参中较短的那个并返回其引用：

```
// 挑出两个 string 对象中较短的那个，返回其引用
const string &shorterString(const string &s1, const string &s2)
{
    return s1.size() <= s2.size() ? s1 : s2;
}
```

其中形参和返回类型都是 const string 的引用，不管是调用函数还是返回结果都不会 [真正拷贝 string 对象](#)。

不要返回局部对象的引用或指针

函数完成后，它所占用的存储空间也随之被释放掉（参见 6.1.1 节，第 184 页）。因此，函数终止意味着局部变量的引用将指向不再有效的内存区域：

```
// 严重错误：这个函数试图返回局部对象的引用
const string &manip()
{
    string ret;
```

```
// 以某种方式改变一下 ret
if (!ret.empty())
    return ret;           // 错误：返回局部对象的引用！
else
    return "Empty"; // 错误："Empty"是一个局部临时量
}
```

上面的两条 `return` 语句都将返回未定义的值，也就是说，试图使用 `manip` 函数的返回值将引发未定义的行为。对于第一条 `return` 语句来说，显然它返回的是局部对象的引用。在第二条 `return` 语句中，字符串字面值转换成一个局部临时 `string` 对象，对于 `manip` 来说，该对象和 `ret` 一样都是局部的。当函数结束时临时对象占用的空间也就随之释放掉了，所以两条 `return` 语句都指向了不再可用的内存空间。



要想确保返回值安全，我们不妨提问：引用所引的是在函数之前已经存在的哪个对象？

如前所述，返回局部对象的引用是错误的；同样，返回局部对象的指针也是错误的。一旦函数完成，局部对象被释放，指针将指向一个不存在的对象。

返回类类型的函数和调用运算符

和其他运算符一样，调用运算符也有优先级和结合律（参见 4.1.2 节，第 121 页）。调用运算符的优先级与点运算符和箭头运算符（参见 4.6 节，第 133 页）相同，并且也符合左结合律。因此，如果函数返回指针、引用或类的对象，我们就能使用函数调用的结果访问结果对象的成员。

例如，我们可以通过如下形式得到较短 `string` 对象的长度：

```
// 调用 string 对象的 size 成员，该 string 对象是由 shorterString 函数返回的
auto sz = shorterString(s1, s2).size();
```

因为上面提到的运算符都满足左结合律，所以 `shorterString` 的结果是点运算符的左侧运算对象，点运算符可以得到该 `string` 对象的 `size` 成员，`size` 又是第二个调用运算符的左侧运算对象。

226 引用返回左值

函数的返回类型决定函数调用是否是左值（参见 4.1.1 节，第 121 页）。调用一个返回引用的函数得到左值，其他返回类型得到右值。可以像使用其他左值那样来使用返回引用的函数的调用，特别是，我们能为返回类型是非常量引用的函数的结果赋值：

```
char &get_val(string &str, string::size_type ix)
{
    return str[ix];           // get_val 假定索引值是有效的
}
int main()
{
    string s("a value");
    cout << s << endl;        // 输出 a value
    get_val(s, 0) = 'A';      // 将 s[0] 的值改为 A
    cout << s << endl;        // 输出 A value
```

```

        return 0;
    }

```

把函数调用放在赋值语句的左侧可能看起来有点奇怪，但其实这没什么特别的。返回值是引用，因此调用是个左值，和其他左值一样它也能出现在赋值运算符的左侧。

如果返回类型是常量引用，我们不能给调用的结果赋值，这一点和我们熟悉的情况是一样的：

```
shorterString("hi", "bye") = "X"; // 错误：返回值是个常量
```

列表初始化返回值

C++11 新标准规定，函数可以返回花括号包围的值的列表。类似于其他返回结果，此处的列表也用来对表示函数返回的临时量进行初始化。如果列表为空，临时量执行值初始化（参见 3.3.1 节，第 88 页）；否则，返回的值由函数的返回类型决定。C++
11

举个例子，回忆 6.2.6 节（第 198 页）的 `error_msg` 函数，该函数的输入是一组可变数量的 `string` 实参，输出由这些 `string` 对象组成的错误信息。在下面的函数中，我们返回一个 `vector` 对象，用它存放表示错误信息的 `string` 对象：

```

vector<string> process()
{
    // ...
    // expected 和 actual 是 string 对象
    if (expected.empty())
        return {};                                // 返回一个空 vector 对象
    else if (expected == actual)
        return {"functionX", "okay"};             // 返回列表初始化的 vector 对象
    else
        return {"functionX", expected, actual};
}

```

第一条 `return` 语句返回一个空列表，此时，`process` 函数返回的 `vector` 对象是空的。◀ 227
如果 `expected` 不为空，根据 `expected` 和 `actual` 是否相等，函数返回的 `vector` 对象分别用两个或三个元素初始化。

如果函数返回的是内置类型，则花括号包围的列表最多包含一个值，而且该值所占空间不应该大于目标类型的空间（参见 2.2.1 节，第 39 页）。如果函数返回的是类类型，由类本身定义初始值如何使用（参见 3.3.1 节，第 89 页）。

主函数 main 的返回值

之前介绍过，如果函数的返回类型不是 `void`，那么它必须返回一个值。但是这条规则有个例外：我们允许 `main` 函数没有 `return` 语句直接结束。如果控制到达了 `main` 函数的结尾处而且没有 `return` 语句，编译器将隐式地插入一条返回 0 的 `return` 语句。

如 1.1 节（第 2 页）介绍的，`main` 函数的返回值可以看做是状态指示器。返回 0 表示执行成功，返回其他值表示执行失败，其中非 0 值的具体含义依机器而定。为了使返回值与机器无关，`cstdlib` 头文件定义了两个预处理变量（参见 2.3.2 节，第 49 页），我们可以使用这两个变量分别表示成功与失败：

```

int main()
{
    if (some_failure)

```

```

        return EXIT_FAILURE;      // 定义在 cstdlib 头文件中
    else
        return EXIT_SUCCESS;     // 定义在 cstdlib 头文件中
    }
}

```

因为它们是预处理变量，所以既不能在前面加上 std:::，也不能在 using 声明中出现。

递归

如果一个函数调用了它自身，不管这种调用是直接的还是间接的，都称该函数为递归函数（recursive function）。举个例子，我们可以使用递归函数重新实现求阶乘的功能：

```

// 计算 val 的阶乘，即 1 * 2 * 3 ... * val
int factorial(int val)
{
    if (val > 1)
        return factorial(val-1) * val;
    return 1;
}

```

在上面的代码中，我们递归地调用 factorial 函数以求得从 val 中减去 1 后新数字的阶乘。当 val 递减到 1 时，递归终止，返回 1。

在递归函数中，一定有某条路径是不包含递归调用的；否则，函数将“永远”递归下去，换句话说，函数将不断地调用它自身直到程序栈空间耗尽为止。我们有时候会说这种 228> 函数含有递归循环（recursion loop）。在 factorial 函数中，递归终止的条件是 val 等于 1。

下面的表格显示了当给 factorial 函数传入参数 5 时，函数的执行轨迹。

factorial(5) 的执行轨迹		
调用	返回	值
factorial(5)	factorial(4) * 5	120
factorial(4)	factorial(3) * 4	24
factorial(3)	factorial(2) * 3	6
factorial(2)	factorial(1) * 2	2
factorial(1)	1	1



main 函数不能调用它自己。

6.3.2 节练习

练习 6.30: 编译第 200 页的 str_subrange 函数，看看你的编译器是如何处理函数中的错误的。

练习 6.31: 什么情况下返回的引用无效？什么情况下返回常量的引用无效？

练习 6.32: 下面的函数合法吗？如果合法，说明其功能；如果不合法，修改其中的错误并解释原因。

```

int &get(int *arry, int index) { return arry[index]; }
int main() {
}

```

```

int ia[10];
for (int i = 0; i != 10; ++i)
    get(ia, i) = i;
}

```

练习 6.33: 编写一个递归函数，输出 `vector` 对象的内容。

练习 6.34: 如果 `factorial` 函数的停止条件如下所示，将发生什么情况？

```
if (val != 0)
```

练习 6.35: 在调用 `factorial` 函数时，为什么我们传入的值是 `val-1` 而非 `val--`？

6.3.3 返回数组指针

因为数组不能被拷贝，所以函数不能返回数组。不过，函数可以返回数组的指针或引用（参见 3.5.1 节，第 102 页）。虽然从语法上来说，要想定义一个返回数组的指针或引用的函数比较烦琐，但是有一些方法可以简化这一任务，其中最直接的方法是使用类型别名（参见 2.5.1 节，第 60 页）：

```

typedef int arrT[10];      // arrT 是一个类型别名，它表示的类型是含有 10 个
                           // 整数的数组
using arrT = int[10];      // arrT 的等价声明，参见 2.5.1 节（第 60 页）
arrT* func(int i);        // func 返回一个指向含有 10 个整数的数组的指针

```

其中 `arrT` 是含有 10 个整数的数组的别名。因为我们无法返回数组，所以将返回类型定义成数组的指针。因此，`func` 函数接受一个 `int` 实参，返回一个指向包含 10 个整数的数组的指针。

声明一个返回数组指针的函数

要想在声明 `func` 时不使用类型别名，我们必须牢记被定义的名字后面数组的维度：

```

int arr[10];              // arr 是一个含有 10 个整数的数组
int *p1[10];              // p1 是一个含有 10 个指针的数组
int (*p2)[10] = &arr;     // p2 是一个指针，它指向含有 10 个整数的数组

```

和这些声明一样，如果我们想定义一个返回数组指针的函数，则数组的维度必须跟在函数名字之后。然而，函数的形参列表也跟在函数名字后面且形参列表应该先于数组的维度。因此，返回数组指针的函数形式如下所示：

```
Type (*function (parameter_list)) [dimension]
```

类似于其他数组的声明，`Type` 表示元素的类型，`dimension` 表示数组的大小。`(*function(parameter_list))` 两端的括号必须存在，就像我们定义 `p2` 时两端必须有括号一样。如果没有这对括号，函数的返回类型将是指针的数组。

举个具体点的例子，下面这个 `func` 函数的声明没有使用类型别名：

```
int (*func(int i))[10];
```

可以按照以下的顺序来逐层理解该声明的含义：

- `func(int i)` 表示调用 `func` 函数时需要一个 `int` 类型的实参。
- `(*func(int i))` 意味着我们可以对函数调用的结果执行解引用操作。
- `(*func(int i))[10]` 表示解引用 `func` 的调用将得到一个大小是 10 的数组。

- `int (*func(int i))[10]` 表示数组中的元素是 `int` 类型。

使用尾置返回类型

C++ 11 在 C++11 新标准中还有一种可以简化上述 `func` 声明的方法，就是使用尾置返回类型（trailing return type）。任何函数的定义都能使用尾置返回，但是这种形式对于返回类型比较复杂的函数最有效，比如返回类型是数组的指针或者数组的引用。尾置返回类型跟在形参列表后面并以一个`->`符号开头。为了表示函数真正的返回类型跟在形参列表之后，我们在本应该出现返回类型的地方放置一个 `auto`：

230 `// func 接受一个 int 类型的实参，返回一个指针，该指针指向含有 10 个整数的数组
auto func(int i) -> int(*)[10];`

因为我们把函数的返回类型放在了形参列表之后，所以可以清楚地看到 `func` 函数返回的是一个指针，并且该指针指向了含有 10 个整数的数组。

使用 `decltype`

还有一种情况，如果我们知道函数返回的指针将指向哪个数组，就可以使用 `decltype` 关键字声明返回类型。例如，下面的函数返回一个指针，该指针根据参数 `i` 的不同指向两个已知数组中的某一个：

```
int odd[] = {1,3,5,7,9};  
int even[] = {0,2,4,6,8};  
// 返回一个指针，该指针指向含有 5 个整数的数组  
decltype(odd) *arrPtr(int i)  
{  
    return (i % 2) ? &odd : &even; // 返回一个指向数组的指针  
}
```

C++ 11 `arrPtr` 使用关键字 `decltype` 表示它的返回类型是个指针，并且该指针所指的对象与 `odd` 的类型一致。因为 `odd` 是数组，所以 `arrPtr` 返回一个指向含有 5 个整数的数组的指针。有一个地方需要注意：`decltype` 并不负责把数组类型转换成对应的指针，所以 `decltype` 的结果是个数组，要想表示 `arrPtr` 返回指针还必须在函数声明时加一个`*` 符号。

6.3.3 节练习

练习 6.36： 编写一个函数的声明，使其返回数组的引用并且该数组包含 10 个 `string` 对象。不要使用尾置返回类型、`decltype` 或者类型别名。

练习 6.37： 为上一题的函数再写三个声明，一个使用类型别名，另一个使用尾置返回类型，最后一个使用 `decltype` 关键字。你觉得哪种形式最好？为什么？

练习 6.38： 修改 `arrPtr` 函数，使其返回数组的引用。



6.4 函数重载

如果同一作用域内的几个函数名字相同但形参列表不同，我们称之为**重载**（overloaded）函数。例如，在 6.2.4 节（第 193 页）中我们定义了几个名为 `print` 的函数：

```
void print(const char *cp);
```

```
void print(const int *beg, const int *end);
void print(const int ia[], size_t size);
```

这些函数接受的形参类型不一样，但是执行的操作非常类似。当调用这些函数时，编译器 231 会根据传递的实参类型推断想要的是哪个函数：

```
int j[2] = {0,1};
print("Hello World");           // 调用 print(const char*)
print(j, end(j) - begin(j));   // 调用 print(const int*, size_t)
print(begin(j), end(j));       // 调用 print(const int*, const int*)
```

函数的名字仅仅是让编译器知道它调用的是哪个函数，而函数重载可以在一定程度上减轻程序员起名字、记名字的负担。



main 函数不能重载。

定义重载函数

有一种典型的数据库应用，需要创建几个不同的函数分别根据名字、电话、账户号码等信息查找记录。函数重载使得我们可以定义一组函数，它们的名字都是 `lookup`，但是查找的依据不同。我们能通过以下形式中的任意一种调用 `lookup` 函数：

```
Record lookup(const Account&);           // 根据 Account 查找记录
Record lookup(const Phone&);              // 根据 Phone 查找记录
Record lookup(const Name&);               // 根据 Name 查找记录

Account acct;
Phone phone;
Record r1 = lookup(acct);                 // 调用接受 Account 的版本
Record r2 = lookup(phone);                // 调用接受 Phone 的版本
```

其中，虽然我们定义的三个函数各不相同，但它们都有同一个名字。编译器根据实参的类型确定应该调用哪一个函数。

对于重载的函数来说，它们应该在形参数量或形参类型上有所不同。在上面的代码中，虽然每个函数都只接受一个参数，但是参数的类型不同。

不允许两个函数除了返回类型外其他所有的要素都相同。假设有两个函数，它们的形参列表一样但是返回类型不同，则第二个函数的声明是错误的：

```
Record lookup(const Account&);
bool lookup(const Account&); // 错误：与上一个函数相比只有返回类型不同
```

判断两个形参的类型是否相异

有时候两个形参列表看起来不一样，但实际上是一样的：

```
// 每对声明的是同一个函数
Record lookup(const Account &acct);
Record lookup(const Account&); // 省略了形参的名字

typedef Phone Telno;
Record lookup(const Phone&);
Record lookup(const Telno&); // Telno 和 Phone 的类型相同
```

在第一对声明中，第一个函数给它的形参起了名字，第二个函数没有。形参的名字仅仅起 232

到帮助记忆的作用，有没有它并不影响形参列表的内容。

第二对声明看起来类型不同，但事实上 `Telno` 不是一种新类型，它只是 `Phone` 的别名而已。类型别名（参见 2.5.1 节，第 60 页）为已存在的类型提供另外一个名字，它并不是创建新类型。因此，第二对中两个形参的区别仅在于一个使用类型原来的名字，另一个使用它的别名，从本质上来说它们没什么不同。

重载和 `const` 形参

如 6.2.3 节（第 190 页）介绍的，顶层 `const`（参见 2.4.3 节，第 57 页）不影响传入函数的对象。一个拥有顶层 `const` 的形参无法和另一个没有顶层 `const` 的形参区分开来：

```
Record lookup(Phone);
Record lookup(const Phone);      // 重复声明了 Record lookup(Phone)

Record lookup(Phone* );
Record lookup(Phone* const);    // 重复声明了 Record lookup(Phone*)
```

在这两组函数声明中，每一组的第二个声明和第一个声明是等价的。

另一方面，如果形参是某种类型的指针或引用，则通过区分其指向的是常量对象还是非常量对象可以实现函数重载，此时的 `const` 是底层的：

```
// 对于接受引用或指针的函数来说，对象是常量还是非常量对应的形参不同
// 定义了 4 个独立的重载函数
Record lookup(Account&);           // 函数作用于 Account 的引用
Record lookup(const Account&);     // 新函数，作用于常量引用

Record lookup(Account* );           // 新函数，作用于指向 Account 的指针
Record lookup(const Account* );    // 新函数，作用于指向常量的指针
```

在上面的例子中，编译器可以通过实参是否是常量来推断应该调用哪个函数。因为 `const` 不能转换成其他类型（参见 4.11.2 节，第 144 页），所以我们只能把 `const` 对象（或指向 `const` 的指针）传递给 `const` 形参。相反的，因为非常量可以转换成 `const`，所以上面的 4 个函数都能作用于非常量对象或者指向非常量对象的指针。不过，如 6.6.1 节（第 220 页）将要介绍的，当我们传递一个非常量对象或者指向非常量对象的指针时，编译器会优先选用非常量版本的函数。

233

建议：何时不应该重载函数

尽管函数重载能在一定程度上减轻我们为函数起名字、记名字的负担，但是最好只重载那些确实非常相似的操作。有些情况下，给函数起不同的名字能使得程序更易理解。举个例子，下面是几个负责移动屏幕光标的函数：

```
Screen& moveHome();
Screen& moveAbs(int, int);
Screen& moveRel(int, int, string direction);
```

乍看上去，似乎可以把这组函数统一命名为 `move`，从而实现函数的重载：

```
Screen& move();
Screen& move(int, int);
Screen& move(int, int, string direction);
```

其实不然，重载之后这些函数失去了名字中本来拥有的信息。尽管这些函数确实都是在

移动光标，但是具体移动的方式却各不相同。以 moveHome 为例，它表示的是移动光标的一种特殊实例。一般来说，是否重载函数要看哪个更容易理解：

```
// 哪种形式更容易理解呢?  
myScreen.moveHome(); // 我们认为应该是这一个!  
myScreen.move();
```

const_cast 和重载

在 4.11.3 节（第 145 页）中我们说过，`const_cast` 在重载函数的情景中最有用。举个例子，回忆 6.3.2 节（第 201 页）的 `shorterString` 函数：

```
// 比较两个 string 对象的长度，返回较短的那个引用  
const string &shorterString(const string &s1, const string &s2)  
{  
    return s1.size() <= s2.size() ? s1 : s2;  
}
```

这个函数的参数和返回类型都是 `const string` 的引用。我们可以对两个非常量的 `string` 实参调用这个函数，但返回的结果仍然是 `const string` 的引用。因此我们需要一种新的 `shorterString` 函数，当它的实参不是常量时，得到的结果是一个普通的引用，使用 `const_cast` 可以做到这一点：

```
string &shorterString(string &s1, string &s2)  
{  
    auto &r = shorterString(const_cast<const string&>(s1),  
                           const_cast<const string&>(s2));  
    return const_cast<string&>(r);  

```

在这个版本的函数中，首先将它的实参强制转换成对 `const` 的引用，然后调用了 `shorterString` 函数的 `const` 版本。`const` 版本返回对 `const string` 的引用，这个引用事实上绑定在了某个初始的非常量实参上。因此，我们可以再将其转换回一个普通的 `string&`，这显然是安全的。

调用重载的函数

定义了一组重载函数后，我们需要以合理的实参调用它们。函数匹配（function matching）是指一个过程，在这个过程中我们把函数调用与一组重载函数中的某一个关联起来，函数匹配也叫做重载确定（overload resolution）。编译器首先将调用的实参与重载集合中每一个函数的形参进行比较，然后根据比较的结果决定到底调用哪个函数。 ◀234

在很多（可能是大多数）情况下，程序员很容易判断某次调用是否合法，以及当调用合法时应该调用哪个函数。通常，重载集中的函数区别明显，它们要不然是参数的数量不同，要不就是参数类型毫无关系。此时，确定调用哪个函数比较容易。但是在另外一些情况下要想选择函数就比较困难了，比如当两个重载函数参数数量相同且参数类型可以相互转换时（第 4.11 节，141 页）。我们将在 6.6 节（第 217 页）介绍当函数调用存在类型转换时编译器处理的方法。

现在我们需要掌握的是，当调用重载函数时有三种可能的结果：

- 编译器找到一个与实参最佳匹配（best match）的函数，并生成调用该函数的代码。
- 找不到任何一个函数与调用的实参匹配，此时编译器发出无匹配（no match）的错

误信息。

- 有多于一个函数可以匹配，但是每一个都不是明显最佳选择。此时也将发生错误，称为**二义性调用**（ambiguous call）。

6.4 节练习

练习 6.39：说明在下面的每组声明中第二条声明语句是何含义。如果有非法的声明，请指出来。

- int calc(int, int);
int calc(const int, const int);
- int get();
double get();
- int *reset(int *);
double *reset(double *);



6.4.1 重载与作用域



一般来说，将函数声明置于局部作用域内不是一个明智的选择。但是为了说明作用域和重载的相互关系，我们将暂时违反这一原则而使用局部函数声明。

对于刚接触 C++ 的程序员来说，不太容易理清作用域和重载的关系。其实，重载对作用域的一般性质并没有什么改变：如果我们在内层作用域中声明名字，它将隐藏外层作用域中声明的同名实体。在不同的作用域中无法重载函数名：

```
235> string read();
void print(const string &);
void print(double); // 重载 print 函数
void fooBar(int ival)
{
    bool read = false; // 新作用域：隐藏了外层的 read
    string s = read(); // 错误：read 是一个布尔值，而非函数
    // 不好的习惯：通常来说，在局部作用域中声明函数不是一个好的选择
    void print(int); // 新作用域：隐藏了之前的 print
    print("Value: "); // 错误：print(const string &) 被隐藏掉了
    print(ival); // 正确：当前 print(int) 可见
    print(3.14); // 正确：调用 print(int); print(double) 被隐藏掉了
}
```

大多数读者都能理解调用 `read` 函数会引发错误。因为当编译器处理调用 `read` 的请求时，找到的是定义在局部作用域中的 `read`。这个名字是个布尔变量，而我们显然无法调用一个布尔值，因此该语句非法。

调用 `print` 函数的过程非常相似。在 `fooBar` 内声明的 `print(int)` 隐藏了之前两个 `print` 函数，因此只有一个 `print` 函数是可用的：该函数以 `int` 值作为参数。

当我们调用 `print` 函数时，编译器首先寻找对该函数名的声明，找到的是接受 `int` 值的那个局部声明。一旦在当前作用域中找到了所需的名字，编译器就会忽略掉外层作用域中的同名实体。剩下的工作就是检查函数调用是否有效了。

Note

在 C++ 语言中，名字查找发生在类型检查之前。

第一个调用传入一个字符串字面值，但是当前作用域内 `print` 函数唯一的声明要求参数是 `int` 类型。字符串字面值无法转换成 `int` 类型，所以这个调用是错误的。在外层作用域中的 `print(const string&)` 函数虽然与本次调用匹配，但是它已经被隐藏掉了，根本不会被考虑。

当我们为 `print` 函数传入一个 `double` 类型的值时，重复上述过程。编译器在当前作用域内发现了 `print(int)` 函数，`double` 类型的实参转换成 `int` 类型，因此调用是合法的。

假设我们把 `print(int)` 和其他 `print` 函数声明放在同一个作用域中，则它将成为另一种重载形式。此时，因为编译器能看到所有三个函数，上述调用的处理结果将完全不同：

```
void print(const string &);           // print 函数的重载形式
void print(double);                  // print 函数的另一种重载形式
void print(int);
void fooBar2(int ival)
{
    print("Value: ");
    print(ival);
    print(3.14);
}
```

6.5 特殊用途语言特性

◀ 236

本节我们介绍三种函数相关的语言特性，这些特性对大多数程序都有用，它们分别是：默认实参、内联函数和 `constexpr` 函数，以及在程序调试过程中常用的一些功能。

6.5.1 默认实参

某些函数有这样一种形参，在函数的很多次调用中它们都被赋予一个相同的值，此时，我们把这个反复出现的值称为函数的默认实参（default argument）。调用含有默认实参的函数时，可以包含该实参，也可以省略该实参。

例如，我们使用 `string` 对象表示窗口的内容。一般情况下，我们希望该窗口的高、宽和背景字符都使用默认值。但是同时我们也应该允许用户为这几个参数自由指定与默认值不同的数值。为了使得窗口函数既能接纳默认值，也能接受用户指定的值，我们把它定义成如下的形式：

```
typedef string::size_type sz; // 关于 typedef 参见 2.5.1 节 (第 60 页)
string screen(sz ht = 24, sz wid = 80, char backrnd = ' '');
```

其中我们为每一个形参都提供了默认实参，默认实参作为形参的初始值出现在形参列表中。我们可以为一个或多个形参定义默认值，不过需要注意的是，一旦某个形参被赋予了默认值，它后面的所有形参都必须有默认值。

使用默认实参调用函数

如果我们想使用默认实参，只要在调用函数的时候省略该实参就可以了。例如，

`screen` 函数为它的所有形参都提供了默认实参，所以我们可以使用 0、1、2 或 3 个实参调用该函数：

```
string window;
window = screen();           // 等价于 screen(24, 80, ' ')
window = screen(66);         // 等价于 screen(66, 80, ' ')
window = screen(66, 256);    // screen(66, 256, ' ')
window = screen(66, 256, '#'); // screen(66, 256, '#')
```

函数调用时实参按其位置解析，默认实参负责填补函数调用缺少的尾部实参（靠右侧位置）。例如，要想覆盖 `backgrnd` 的默认值，必须为 `ht` 和 `wid` 提供实参：

```
window = screen(, , '?');      // 错误：只能省略尾部的实参
window = screen('?');          // 调用 screen('?', 80, ' ')
```

需要注意，第二个调用传递一个字符值，是合法的调用。然而尽管如此，它的实际效果却与书写的意图不符。该调用之所以合法是因为‘?’是个 `char`，而函数最左侧形参的类型 `string::size_type` 是一种无符号整数类型，所以 `char` 类型可以转换成（参见 4.11 节，第 141 页）函数最左侧形参的类型。当该调用发生时，`char` 类型的实参隐式地转换成 `string::size_type`，然后作为 `height` 的值传递给函数。在我们的机器上，‘?’对应的十六进制数是 0x3F，也就是十进制数的 63，所以该调用把值 63 传给了形参 `height`。

237 >

当设计含有默认实参的函数时，其中一项任务是合理设置形参的顺序，尽量让不怎么使用默认值的形参出现在前面，而让那些经常使用默认值的形参出现在后面。

默认实参声明

对于函数的声明来说，通常的习惯是将其放在头文件中，并且一个函数只声明一次，但是多次声明同一个函数也是合法的。不过有一点需要注意，在给定的作用域中一个形参只能被赋予一次默认实参。换句话说，函数的后续声明只能为之前那些没有默认值的形参添加默认实参，而且该形参右侧的所有形参必须都有默认值。假如给定

```
// 表示高度和宽度的形参没有默认值
string screen(sz, sz, char = '');
```

我们不能修改一个已经存在的默认值：

```
string screen(sz, sz, char = '**'); // 错误：重复声明
```

但是可以按照如下形式添加默认实参：

```
string screen(sz = 24, sz = 80, char); // 正确：添加默认实参
```



通常，应该在函数声明中指定默认实参，并将该声明放在合适的头文件中。

默认实参初始值

局部变量不能作为默认实参。除此之外，只要表达式的类型能转换成形参所需的类型，该表达式就能作为默认实参：

```
// wd、def 和 ht 的声明必须出现在函数之外
sz wd = 80;
char def = ' ';
sz ht();
string screen(sz = ht(), sz = wd, char = def);
```

```
string window = screen();      // 调用 screen(ht(), 80, ' ')
```

用作默认实参的名字在函数声明所在的作用域内解析，而这些名字的求值过程发生在函数调用时：

```
void f2()
{
    def = '**';           // 改变默认实参的值
    sz wd = 100;          // 隐藏了外层定义的 wd, 但是没有改变默认值
    window = screen();    // 调用 screen(ht(), 80, '**')
}
```

我们在函数 `f2` 内部改变了 `def` 的值，所以对 `screen` 的调用将会传递这个更新过的值。另一方面，虽然我们的函数还声明了一个局部变量用于隐藏外层的 `wd`，但是该局部变量与传递给 `screen` 的默认实参没有任何关系。

6.5.1 节练习

< 238

练习 6.40: 下面的哪个声明是错误的？为什么？

- (a) int ff(int a, int b = 0, int c = 0);
- (b) char *init(int ht = 24, int wd, char bckgrnd);

练习 6.41: 下面的哪个调用是非法的？为什么？哪个调用虽然合法但显然与程序员的初衷不符？为什么？

- char *init(int ht, int wd = 80, char bckgrnd = ' ');
- (a) init(); (b) init(24,10); (c) init(14, '**');

练习 6.42: 给 `make_plural` 函数（参见 6.3.2 节，第 201 页）的第二个形参赋予默认实参's'，利用新版本的函数输出单词 `success` 和 `failure` 的单数和复数形式。

6.5.2 内联函数和 `constexpr` 函数

在 6.3.2 节（第 201 页）中我们编写了一个小函数，它的功能是比较两个 `string` 形参的长度并返回长度较小的 `string` 的引用。把这种规模较小的操作定义成函数有很多好处，主要包括：

- 阅读和理解 `shorterString` 函数的调用要比读懂等价的条件表达式容易得多。
- 使用函数可以确保行为的统一，每次相关操作都能保证按照同样的方式进行。
- 如果我们需要修改计算过程，显然修改函数要比先找到等价表达式所有出现的地方再逐一修改更容易。
- 函数可以被其他应用重复利用，省去了程序员重新编写的代价。

然而，使用 `shorterString` 函数也存在一个潜在的缺点：调用函数一般比求等价表达式的值要慢一些。在大多数机器上，一次函数调用其实包含着一系列工作：调用前要先保存寄存器，并在返回时恢复；可能需要拷贝实参；程序转向一个新的位置继续执行。

内联函数可避免函数调用的开销

将函数指定为 **内联函数** (`inline`)，通常就是将它在每个调用点上“内联地”展开。假设我们把 `shorterString` 函数定义成内联函数，则如下调用

239 cout << shorterString(s1, s2) << endl;

将在编译过程中展开成类似于下面的形式

```
cout << (s1.size() < s2.size() ? s1 : s2) << endl;
```

从而消除了 shorterString 函数的运行时开销。

在 shorterString 函数的返回类型前面加上关键字 `inline`, 这样就可以将它声明成内联函数了:

```
// 内联版本: 寻找两个 string 对象中较短的那个
inline const string &
shorterString(const string &s1, const string &s2)
{
    return s1.size() <= s2.size() ? s1 : s2;
}
```



内联说明只是向编译器发出的一个请求, 编译器可以选择忽略这个请求。

一般来说, 内联机制用于优化规模较小、流程直接、频繁调用的函数。很多编译器都不支持内联递归函数, 而且一个 75 行的函数也不大可能在调用点内联地展开。

constexpr 函数

constexpr 函数 (constexpr function) 是指能用于常量表达式 (参见 2.4.4 节, 第 58 页) 的函数。定义 `constexpr` 函数的方法与其他函数类似, 不过要遵循几项约定: 函数的返回类型及所有形参的类型都得是字面值类型 (参见 2.4.4 节, 第 59 页), 而且函数体中必须有且只有一条 `return` 语句:

```
constexpr int new_sz() { return 42; }
constexpr int foo = new_sz(); // 正确: foo 是一个常量表达式
```

我们把 `new_sz` 定义成无参数的 `constexpr` 函数。因为编译器能在程序编译时验证 `new_sz` 函数返回的是常量表达式, 所以可以用 `new_sz` 函数初始化 `constexpr` 类型的变量 `foo`。

执行该初始化任务时, 编译器把对 `constexpr` 函数的调用替换成其结果值。为了能在编译过程中随时展开, `constexpr` 函数被隐式地指定为内联函数。

`constexpr` 函数体内也可以包含其他语句, 只要这些语句在运行时不执行任何操作就行。例如, `constexpr` 函数中可以有空语句、类型别名 (参见 2.5.1 节, 第 60 页) 以及 `using` 声明。

我们允许 `constexpr` 函数的返回值并非一个常量:

```
// 如果 arg 是常量表达式, 则 scale(arg) 也是常量表达式
constexpr size_t scale(size_t cnt) { return new_sz() * cnt; }
```

当 `scale` 的实参是常量表达式时, 它的返回值也是常量表达式; 反之则不然:

```
240 int arr[scale(2)];           // 正确: scale(2) 是常量表达式
      int i = 2;                 // i 不是常量表达式
      int a2[scale(i)];          // 错误: scale(i) 不是常量表达式
```

如上例所示, 当我们给 `scale` 函数传入一个形如字面值 2 的常量表达式时, 它的返回类型也是常量表达式。此时, 编译器用相应的结果值替换对 `scale` 函数的调用。

如果我们用一个非常量表达式调用 `scale` 函数，比如 `int` 类型的对象 `i`，则返回值是一个非常量表达式。当把 `scale` 函数用在需要常量表达式的上下文中时，由编译器负责检查函数的结果是否符合要求。如果结果恰好不是常量表达式，编译器将发出错误信息。



`constexpr` 函数不一定返回常量表达式。

把内联函数和 `constexpr` 函数放在头文件内

和其他函数不一样，内联函数和 `constexpr` 函数可以在程序中多次定义。毕竟，编译器要想展开函数仅有函数声明是不够的，还需要函数的定义。不过，对于某个给定的内联函数或者 `constexpr` 函数来说，它的多个定义必须完全一致。基于这个原因，内联函数和 `constexpr` 函数通常定义在头文件中。

6.5.2 节练习

练习 6.43：你会把下面的哪个声明和定义放在头文件中？哪个放在源文件中？为什么？

- (a) `inline bool eq(const BigInt&, const BigInt&) {...}`
- (b) `void putValues(int *arr, int size);`

练习 6.44：将 6.2.2 节（第 189 页）的 `isShorter` 函数改写成内联函数。

练习 6.45：回顾在前面的练习中你编写的那些函数，它们应该是内联函数吗？如果是，将它们改写成内联函数；如果不是，说明原因。

练习 6.46：能把 `isShorter` 函数定义成 `constexpr` 函数吗？如果能，将它改写成 `constexpr` 函数；如果不能，说明原因。

6.5.3 调试帮助

C++程序员有时会用到一种类似于头文件保护（参见 2.6.3 节，第 67 页）的技术，以便有选择地执行调试代码。基本思想是，程序可以包含一些用于调试的代码，但是这些代码只在开发程序时使用。当应用程序编写完成准备发布时，要先屏蔽掉调试代码。这种方法用到两项预处理功能：`assert` 和 `NDEBUG`。

`assert` 预处理宏

241

`assert` 是一种预处理宏（preprocessor macro）。所谓预处理宏其实是一个预处理变量，它的行为有点类似于内联函数。`assert` 宏使用一个表达式作为它的条件：

```
assert(expr);
```

首先对 `expr` 求值，如果表达式为假（即 0），`assert` 输出信息并终止程序的执行。如果表达式为真（即非 0），`assert` 什么也不做。

`assert` 宏定义在 `cassert` 头文件中。如我们所知，预处理名字由预处理器而非编译器管理（参见 2.3.2 节，第 49 页），因此我们可以直接使用预处理名字而无须提供 `using` 声明。也就是说，我们应该使用 `assert` 而不是 `std::assert`，也不需要为 `assert` 提供 `using` 声明。

和预处理变量一样，宏名字在程序内必须唯一。含有 `cassert` 头文件的程序不能再定义名为 `assert` 的变量、函数或者其他实体。在实际编程过程中，即使我们没有包含

`cassert` 头文件，也最好不要为了其他目的使用 `assert`。很多头文件都包含了 `cassert`，这就意味着即使你没有直接包含 `cassert`，它也很有可能通过其他途径包含在你的程序中。

`assert` 宏常用于检查“不能发生”的条件。例如，一个对输入文本进行操作的程序可能要求所有给定单词的长度都大于某个阈值。此时，程序可以包含一条如下所示的语句：

```
assert(word.size() > threshold);
```

NDEBUG 预处理变量

`assert` 的行为依赖于一个名为 `NDEBUG` 的预处理变量的状态。如果定义了 `NDEBUG`，则 `assert` 什么也不做。默认状态下没有定义 `NDEBUG`，此时 `assert` 将执行运行时检查。

我们可以使用一个`#define` 语句定义 `NDEBUG`，从而关闭调试状态。同时，很多编译器都提供了一个命令行选项使我们可以定义预处理变量：

```
$ CC -D NDEBUG main.C # use /D with the Microsoft compiler
```

这条命令的作用等价于在 `main.c` 文件的一开始写`#define NDEBUG`。

定义 `NDEBUG` 能避免检查各种条件所需的运行时开销，当然此时根本就不会执行运行时检查。因此，`assert` 应该仅用于验证那些确实不可能发生的事情。我们可以把 `assert` 当成调试程序的一种辅助手段，但是不能用它替代真正的运行时逻辑检查，也不能替代程序本身应该包含的错误检查。

除了用于 `assert` 外，也可以使用 `NDEBUG` 编写自己的条件调试代码。如果 `NDEBUG` 未定义，将执行`#ifndef` 和`#endif` 之间的代码；如果定义了 `NDEBUG`，这些代码将被忽略掉：

```
242> void print(const int ia[], size_t size)
{
#ifndef NDEBUG
    // __func__ 是编译器定义的一个局部静态变量，用于存放函数的名字
    cerr << __func__ << ": array size is " << size << endl;
#endif
// ...
```

在这段代码中，我们使用变量`__func__`输出当前调试的函数的名字。编译器为每个函数都定义了`__func__`，它是`const char`的一个静态数组，用于存放函数的名字。

除了 C++ 编译器定义的`__func__`之外，预处理器还定义了另外 4 个对于程序调试很有用的名字：

- `__FILE__` 存放文件名的字符串字面值。
- `__LINE__` 存放当前行号的整型字面值。
- `__TIME__` 存放文件编译时间的字符串字面值。
- `__DATE__` 存放文件编译日期的字符串字面值。

可以使用这些常量在错误消息中提供更多信息：

```
if (word.size() < threshold)
    cerr << "Error: " << __FILE__
        << " : in function " << __func__
```

```

<< " at line " << __LINE__ << endl
<< "         Compiled on " << __DATE__ 
<< " at " << __TIME__ << endl
<< "         Word read was \" " << word
<< "\": Length too short" << endl;

```

如果我们给程序提供了一个长度小于 threshold 的 string 对象，将得到下面的错误消息：

```

Error:wdebug.cc : in function main at line 27
Compiled on Jul 11 2012 at 20:50:03
Word read was "foo": Length too short

```

6.5.3 节练习

练习 6.47：改写 6.3.2 节（第 205 页）练习中使用递归输出 vector 内容的程序，使其有条件地输出与执行过程有关的信息。例如，每次调用时输出 vector 对象的大小。分别在打开和关闭调试器的情况下编译并执行这个程序。

练习 6.48：说明下面这个循环的含义，它对 assert 的使用合理吗？

```

string s;
while (cin >> s && s != sought) {} // 空函数体
assert(cin);

```

6.6 函数匹配



在大多数情况下，我们容易确定某次调用应该选用哪个重载函数。然而，当几个重载函数的形参数量相等以及某些形参的类型可以由其他类型转换得来时，这项工作就不那么容易了。以下面这组函数及其调用为例：

```

void f();
void f(int);
void f(int, int);
void f(double, double = 3.14);
f(5.6);      // 调用 void f(double, double)

```

确定候选函数和可行函数

243

函数匹配的第一步是选定本次调用对应的重载函数集，集合中的函数称为**候选函数**（candidate function）。候选函数具备两个特征：一是与被调用的函数同名，二是其声明在调用点可见。在这个例子中，有 4 个名为 f 的候选函数。

第二步考察本次调用提供的实参，然后从候选函数中选出能被这组实参调用的函数，这些新选出的函数称为**可行函数**（viable function）。可行函数也有两个特征：一是其形参数量与本次调用提供的实参数量相等，二是每个实参的类型与对应的形参类型相同，或者能转换成形参的类型。

我们能根据实参的数量从候选函数中排除掉两个。不使用形参的函数和使用两个 int 形参的函数显然都不适合本次调用，这是因为我们的调用只提供了一个实参，而它们分别有 0 个和两个形参。

使用一个 int 形参的函数和使用两个 double 形参的函数是可行的，它们都能用一

个实参调用。其中最后那个函数本应该接受两个 `double` 值，但是因为它含有一个默认实参，所以只用一个实参也能调用它。



如果函数含有默认实参（参见 6.5.1 节，第 211 页），则我们在调用该函数时传入的实参数量可能少于它实际使用的实参数量。

在使用实参数量初步判别了候选函数后，接下来考察实参的类型是否与形参匹配。和一般的函数调用类似，实参与形参匹配的含义可能是它们具有相同的类型，也可能是实参类型和形参类型满足转换规则。在上面的例子中，剩下的两个函数都是可行的：

- `f(int)` 是可行的，因为实参类型 `double` 能转换成形参类型 `int`。
- `f(double, double)` 是可行的，因为它的第二个形参提供了默认值，而第一个形参的类型正好是 `double`，与函数使用的实参类型完全一致。

244



如果没找到可行函数，编译器将报告无匹配函数的错误。

寻找最佳匹配（如果有的话）

函数匹配的第三步是从可行函数中选择与本次调用最匹配的函数。在这一过程中，逐一检查函数调用提供的实参，寻找形参类型与实参类型最匹配的那个可行函数。下一节将介绍“最匹配”的细节，它的基本思想是，实参类型与形参类型越接近，它们匹配得越好。

在我们的例子中，调用只提供了一个（显式的）实参，它的类型是 `double`。如果调用 `f(int)`，实参将不得不从 `double` 转换成 `int`。另一个可行函数 `f(double, double)` 则与实参精确匹配。精确匹配比需要类型转换的匹配更好，因此，编译器把 `f(5.6)` 解析成对含有两个 `double` 形参的函数的调用，并使用默认值填补我们未提供的第二个实参。

含有多个形参的函数匹配

当实参的数量有两个或更多时，函数匹配就比较复杂了。对于前面那些名为 `f` 的函数，我们来分析如下的调用会发生什么情况：

`(42, 2.56);`

选择可行函数的方法和只有一个实参时一样，编译器选择那些形参数量满足要求且实参类型和形参类型能够匹配的函数。此例中，可行函数包括 `f(int, int)` 和 `f(double, double)`。接下来，编译器依次检查每个实参以确定哪个函数是最佳匹配。如果有且只有一个函数满足下列条件，则匹配成功：

- 该函数每个实参的匹配都不劣于其他可行函数需要的匹配。
- 至少有一个实参的匹配优于其他可行函数提供的匹配。

如果在检查了所有实参之后没有任何一个函数脱颖而出，则该调用是错误的。编译器将报告二义性调用的信息。

在上面的调用中，只考虑第一个实参时我们发现函数 `f(int, int)` 能精确匹配；要想匹配第二个函数，`int` 类型的实参必须转换成 `double` 类型。显然需要内置类型转换的匹配劣于精确匹配，因此仅就第一个实参来说，`f(int, int)` 比 `f(double, double)` 更好。

接着考虑第二个实参 2.56，此时 `f(double, double)` 是精确匹配；要想调用 `f(int, <245 int)` 必须将 2.56 从 `double` 类型转换成 `int` 类型。因此仅就第二个实参来说，`f(double, double)` 更好。

编译器最终将因为这个调用具有二义性而拒绝其请求：因为每个可行函数各自在一个实参上实现了更好的匹配，从整体上无法判断孰优孰劣。看起来我们似乎可以通过强制类型转换（参见 4.11.3 节，第 144 页）其中的一个实参来实现函数的匹配，但是在设计良好的系统中，不应该对实参进行强制类型转换。



调用重载函数时应尽量避免强制类型转换。如果在实际应用中确实需要强制类型转换，则说明我们设计的形参数集不合理。

6.6 节练习

练习 6.49：什么是候选函数？什么是可行函数？

练习 6.50：已知有第 217 页对函数 `f` 的声明，对于下面的每一个调用列出可行函数。其中哪个函数是最佳匹配？如果调用不合法，是因为没有可匹配的函数还是因为调用具有二义性？

- (a) `f(2.56, 42)` (b) `f(42)` (c) `f(42, 0)` (d) `f(2.56, 3.14)`

练习 6.51：编写函数 `f` 的 4 个版本，令其各输出一条可以区分的消息。验证上一个练习的答案，如果你回答错了，反复研究本节的内容直到你弄清自己错在何处。

6.6.1 实参类型转换



为了确定最佳匹配，编译器将实参类型到形参类型的转换划分成几个等级，具体排序如下所示：

1. 精确匹配，包括以下情况：
 - 实参类型和形参类型相同。
 - 实参从数组类型或函数类型转换成对应的指针类型（参见 6.7 节，第 221 页，将介绍函数指针）。
 - 向实参添加顶层 `const` 或者从实参中删除顶层 `const`。
2. 通过 `const` 转换实现的匹配（参见 4.11.2 节，第 143 页）。
3. 通过类型提升实现的匹配（参见 4.11.1 节，第 142 页）。
4. 通过算术类型转换（参见 4.11.1 节，第 142 页）或指针转换（参见 4.11.2 节，第 143 页）实现的匹配。
5. 通过类类型转换实现的匹配（参见 14.9 节，第 514 页，将详细介绍这种转换）。

需要类型提升和算术类型转换的匹配



内置类型的提升和转换可能在函数匹配时产生意想不到的结果，但幸运的是，在设计良好的系统中函数很少会含有与下面例子类似的形参。



分析函数调用前，我们应该知道小整型一般都会提升到 `int` 类型或更大的整数类型。

假设有两个函数，一个接受 int、另一个接受 short，则只有当调用提供的是 short 类型的值时才会选择 short 版本的函数。有时候，即使实参是一个很小的整数值，也会直接将它提升成 int 类型；此时使用 short 版本反而会导致类型转换：

```
void ff(int);
void ff(short);
ff('a');           // char 提升成 int; 调用 f(int)
```

所有算术类型转换的级别都一样。例如，从 int 向 unsigned int 的转换并不比从 int 向 double 的转换级别高。举个具体点的例子，考虑

```
void manip(long);
void manip(float);
manip(3.14);      // 错误：二义性调用
```

字面值 3.14 的类型是 double，它既能转换成 long 也能转换成 float。因为存在两种可能的算数类型转换，所以该调用具有二义性。

函数匹配和 const 实参

如果重载函数的区别在于它们的引用类型的形参是否引用了 const，或者指针类型的形参是否指向 const，则当调用发生时编译器通过实参是否是常量来决定选择哪个函数：

```
Record lookup(Account&);           // 函数的参数是 Account 的引用
Record lookup(const Account&);     // 函数的参数是一个常量引用
const Account a;
Account b;

lookup(a);                         // 调用 lookup(const Account&)
lookup(b);                         // 调用 lookup(Account&)
```

在第一个调用中，我们传入的是 const 对象 a。因为不能把普通引用绑定到 const 对象上，所以此例中唯一可行的函数是以常量引用作为形参的那个函数，并且调用该函数与实参 a 精确匹配。

在第二个调用中，我们传入的是非常量对象 b。对于这个调用来说，两个函数都是可行的，因为我们既可以使用 b 初始化常量引用也可以用它初始化非常量引用。然而，用非常量对象初始化常量引用需要类型转换，接受非常量形参的版本则与 b 精确匹配。因此，应该选用非常量版本的函数。

247 指针类型的形参也类似。如果两个函数的唯一区别是它的指针形参指向常量或非常量，则编译器能通过实参是否是常量决定选用哪个函数：如果实参是指向常量的指针，调用形参是 const* 的函数；如果实参是指向非常量的指针，调用形参是普通指针的函数。

6.6.1 节练习

练习 6.52：已知有如下声明，

```
void manip(int, int);
double dobj;
```

请指出下列调用中每个类型转换的等级（参见 6.6.1 节，第 219 页）。

(a) manip('a', 'z'); (b) manip(55.4, dobj);

练习 6.53：说明下列每组声明中的第二条语句会产生什么影响，并指出哪些不合法（如

果有的话)。

- (a) int calc(int&, int&);
int calc(const int&, const int&);
- (b) int calc(char*, char*);
int calc(const char*, const char*);
- (c) int calc(char*, char*);
int calc(char* const, char* const);

6.7 函数指针

函数指针指向的是函数而非对象。和其他指针一样，函数指针指向某种特定类型。函数的类型由它的返回类型和形参类型共同决定，与函数名无关。例如：

```
// 比较两个 string 对象的长度
bool lengthCompare(const string &, const string &);
```

该函数的类型是 `bool(const string&, const string&)`。要想声明一个可以指向该函数的指针，只需要用指针替换函数名即可：

```
// pf 指向一个函数，该函数的参数是两个 const string 的引用，返回值是 bool 类型
bool (*pf)(const string &, const string &); // 未初始化
```

从我们声明的名字开始观察，`pf` 前面有个`*`，因此 `pf` 是指针；右侧是形参列表，表示 `pf` 指向的是函数；再观察左侧，发现函数的返回类型是布尔值。因此，`pf` 就是一个指向函数的指针，其中该函数的参数是两个 `const string` 的引用，返回值是 `bool` 类型。



*`pf` 两端的括号必不可少。如果不写这对括号，则 `pf` 是一个返回值为 `bool` 指针的函数：

```
// 声明一个名为 pf 的函数，该函数返回 bool*
bool *pf(const string &, const string &);
```

248

使用函数指针

当我们把函数名作为一个值使用时，该函数自动地转换成指针。例如，按照如下形式我们可以将 `lengthCompare` 的地址赋给 `pf`：

```
pf = lengthCompare;           // pf 指向名为 lengthCompare 的函数
pf = &lengthCompare;          // 等价的赋值语句：取地址符是可选的
```

此外，我们还能直接使用指向函数的指针调用该函数，无须提前解引用指针：

```
bool b1 = pf("hello", "goodbye");      // 调用 lengthCompare 函数
bool b2 = (*pf)("hello", "goodbye");    // 一个等价的调用
bool b3 = lengthCompare("hello", "goodbye"); // 另一个等价的调用
```

在指向不同函数类型的指针间不存在转换规则。但是和往常一样，我们可以为函数指针赋一个 `nullptr` (参见 2.3.2 节，第 48 页) 或者值为 0 的整型常量表达式，表示该指针没有指向任何一个函数：

```
string::size_type sumLength(const string&, const string&);
bool cstringCompare(const char*, const char*);
pf = 0;                         // 正确：pf 不指向任何函数
pf = sumLength;                 // 错误：返回类型不匹配
```

```
pf = cstringCompare;      // 错误：形参类型不匹配
pf = lengthCompare;      // 正确：函数和指针的类型精确匹配
```

重载函数的指针

当我们使用重载函数时，上下文必须清晰地界定到底应该选用哪个函数。如果定义了指向重载函数的指针

```
void ff(int*);  
void ff(unsigned int);  
  
void (*pf1)(unsigned int) = ff; // pf1 指向 ff(unsigned)
```

编译器通过指针类型决定选用哪个函数，指针类型必须与重载函数中的某一个精确匹配

```
void (*pf2)(int) = ff;          // 错误：没有任何一个 ff 与该形参列表匹配  
double (*pf3)(int*) = ff;      // 错误：ff 和 pf3 的返回类型不匹配
```

249 函数指针形参

和数组类似（参见 6.2.4 节，第 193 页），虽然不能定义函数类型的形参，但是形参可以是指向函数的指针。此时，形参看起来是函数类型，实际上却是当成指针使用：

```
// 第三个形参是函数类型，它会自动地转换成指向函数的指针  
void useBigger(const string &s1, const string &s2,  
                bool pf(const string &, const string &));  
// 等价的声明：显式地将形参定义成指向函数的指针  
void useBigger(const string &s1, const string &s2,  
               bool (*pf)(const string &, const string &));
```

我们可以直接把函数作为实参使用，此时它会自动转换成指针：

```
// 自动将函数 lengthCompare 转换成指向该函数的指针  
useBigger(s1, s2, lengthCompare);
```

正如 useBigger 的声明语句所示，直接使用函数指针类型显得冗长而烦琐。类型别名（参见 2.5.1 节，第 60 页）和 decltype（参见 2.5.3 节，第 62 页）能让我们简化使用了函数指针的代码：

```
// Func 和 Func2 是函数类型  
typedef bool Func(const string&, const string&);  
typedef decltype(lengthCompare) Func2;           // 等价的类型  
// FuncP 和 FuncP2 是指向函数的指针  
typedef bool(*FuncP)(const string&, const string&);  
typedef decltype(lengthCompare) *FuncP2;          // 等价的类型
```

我们使用 `typedef` 定义自己的类型。Func 和 Func2 是函数类型，而 FuncP 和 FuncP2 是指针类型。需要注意的是，`decltype` 返回函数类型，此时不会将函数类型自动转换成指针类型。因为 `decltype` 的结果是函数类型，所以只有在结果前面加上*才能得到指针。可以使用如下的形式重新声明 useBigger：

```
// useBigger 的等价声明，其中使用了类型别名  
void useBigger(const string&, const string&, Func);  
void useBigger(const string&, const string&, FuncP2);
```

这两个声明语句声明的是同一个函数，在第一条语句中，编译器自动地将 Func 表示的函数类型转换成指针。

返回指向函数的指针

和数组类似（参见 6.3.3 节，第 205 页），虽然不能返回一个函数，但是能返回指向函数类型的指针。然而，我们必须把返回类型写成指针形式，编译器不会自动地将函数返回类型当成对应的指针类型处理。与往常一样，要想声明一个返回函数指针的函数，最简单的办法是使用类型别名：

```
using F = int(int*, int);           // F 是函数类型，不是指针
using PF = int(*)(int*, int);      // PF 是指针类型
```

其中我们使用类型别名（参见 2.5.1 节，第 60 页）将 F 定义成函数类型，将 PF 定义成指向函数类型的指针。250 必须时刻注意的是，和函数类型的形参不一样，返回类型不会自动地转换成指针。我们必须显式地将返回类型指定为指针：

```
PF f1(int);           // 正确：PF 是指向函数的指针，f1 返回指向函数的指针
F f1(int);            // 错误：F 是函数类型，f1 不能返回一个函数
F *f1(int);          // 正确：显式地指定返回类型是指向函数的指针
```

当然，我们也能用下面的形式直接声明 f1：

```
int (*f1(int))(int*, int);
```

按照由内向外的顺序阅读这条声明语句：我们看到 f1 有形参列表，所以 f1 是个函数；f1 前面有*，所以 f1 返回一个指针；进一步观察发现，指针的类型本身也包含形参列表，因此指针指向函数，该函数的返回类型是 int。

出于完整性的考虑，有必要提醒读者我们还可以使用尾置返回类型的方式（参见 6.3.3 节，第 206 页）声明一个返回函数指针的函数：

```
auto f1(int) -> int (*)(int*, int);
```

将 auto 和 decltype 用于函数指针类型

如果我们明确知道返回的函数是哪一个，就能使用 decltype 简化书写函数指针返回类型的过程。例如假定有两个函数，它们的返回类型都是 `string::size_type`，并且各有两个 `const string&` 类型的形参，此时我们可以编写第三个函数，它接受一个 `string` 类型的参数，返回一个指针，该指针指向前两个函数中的一个：

```
string::size_type sumLength(const string&, const string&);
string::size_type largerLength(const string&, const string&);
// 根据其形参的取值，getFcn 函数返回指向 sumLength 或者 largerLength 的指针
decltype(sumLength) *getFcn(const string &);
```

声明 `getFcn` 唯一需要注意的地方是，牢记当我们使用 `decltype` 作用于某个函数时，它返回函数类型而非指针类型。因此，我们显式地加上*以表明我们需要返回指针，而非函数本身。

6.7 节练习

练习 6.54： 编写函数的声明，令其接受两个 `int` 形参并且返回类型也是 `int`；然后声明一个 `vector` 对象，令其元素是指向该函数的指针。

练习 6.55: 编写 4 个函数，分别对两个 int 值执行加、减、乘、除运算；在上一题创建的 vector 对象中保存指向这些函数的指针。

练习 6.56: 调用上述 vector 对象中的每个元素并输出其结果。

小结

< 251

函数是命名了的计算单元，它对程序（哪怕是不大的程序）的结构化至关重要。每个函数都包含返回类型、名字、（可能为空的）形参列表以及函数体。函数体是一个块，当函数被调用的时候执行该块的内容。此时，传递给函数的实参类型必须与对应的形参类型相容。

在 C++ 语言中，函数可以被重载：同一个名字可用于定义多个函数，只要这些函数的形参数量或形参类型不同就行。根据调用时所使用的实参，编译器可以自动地选定被调用的函数。从一组重载函数中选取最佳函数的过程称为函数匹配。

术语表

二义性调用 (ambiguous call) 是一种编译时发生的错误，造成二义性调用的原因是在函数匹配时两个或多个函数提供的匹配一样好，编译器找不到唯一最佳匹配。

实参 (argument) 函数调用时提供的值，用于初始化函数的形参。

Assert 是一个预处理宏，作用于一条表示条件的表达式。当未定义预处理变量 `NDEBUG` 时，`assert` 对条件求值。如果条件为假，输出一条错误信息并终止当前程序的执行。

自动对象 (automatic object) 仅存在于函数执行过程中的对象。当程序的控制流经过此类对象的定义语句时，创建该对象；当到达了定义所在的块的末尾时，销毁该对象。

最佳匹配 (best match) 从一组重载函数中为调用选出的一个函数。如果存在最佳匹配，则选出的函数与其他所有可行函数相比，至少在一个实参上是更优的匹配，同时在其他实参的匹配上不会更差。

传引用调用 (call by reference) 参见引用传递。

传值调用 (call by value) 参见值传递。

候选函数 (candidate function) 解析某次函数调用时考虑的一组函数。候选函数的名字应该与函数调用使用的名字一致，并且在调用点候选函数的声明在作用域之内。

constexpr 可以返回常量表达式的函数，一个 `constexpr` 函数被隐式地声明成内联函数。

默认实参 (default argument) 当调用缺少了某个实参时，为该实参指定的默认值。

可执行文件 (executable file) 是操作系统能够执行的文件，包含着与程序有关的代码。

函数 (function) 可调用的计算单元。

函数体 (function body) 是一个块，用于定义函数所执行的操作。

函数匹配 (function matching) 编译器解析重载函数调用的过程，在此过程中，实参与每个重载函数的形参列表逐一比较。

函数原型 (function prototype) 函数的声明，包含函数名字、返回类型和形参类型。要想调用某函数，在调用点之前必须声明该函数的原型。

隐藏名字 (hidden name) 某个作用域内声明的名字会隐藏掉外层作用域中声明的同名实体。

initializer_list 是一个标准类，表示的是一组花括号包围的类型相同的对象，对象之间以逗号隔开。

内联函数 (inline function) 请求编译器在可能的情况下在调用点展开函数。内联函数可以避免常见的函数调用开销。

链接 (link) 是一个编译过程，负责把若干

< 252

对象文件链接起来形成可执行程序。

局部静态对象 (local static object) 它的值在函数调用结束后仍然存在。在第一次使用局部静态对象前创建并初始化它，当程序结束时局部静态对象才被销毁。

局部变量 (local variable) 定义在块中的变量。

无匹配 (no match) 是一种编译时发生的错误，原因是在函数匹配过程中所有函数的形参都不能与调用提供的实参匹配。

对象代码 (object code) 编译器将我们的源代码转换成对象代码格式。

对象文件 (object file) 编译器根据给定的源文件生成的保存对象代码的文件。一个或多个对象文件经过链接生成可执行文件。

对象生命周期 (object lifetime) 每个对象都有相应的生命周期。块内定义的非静态对象的生命周期从它的定义开始，到定义所在的块末尾为止。程序启动后创建全局对象，程序控制流经过局部静态对象的定义时创建该局部静态对象；当 main 函数结束时销毁全局对象和局部静态对象。

重载确定 (overload resolution) 参见函数匹配。

重载函数 (overloaded function) 函数名与其他函数相同的函数。多个重载函数必须在形参数量或形参类型上有所区别。

形参 (parameter) 在函数的形参列表中声明的局部变量。用实参初始化形参。

引用传递 (pass by reference) 描述如何将实参传递给引用类型的形参。引用形参和其他形式的引用工作机理类似，形参被绑定到相应的实参上。

值传递 (pass by value) 描述如何将实参传递给非引用类型的形参。非引用类型的形参实际上是相应实参值的一个副本。

预处理宏 (preprocessor macro) 类似于内联函数的一种预处理功能。除了 assert 之外，现代 C++ 程序很少再使用预处理宏了。

递归循环 (recursion loop) 描述某个递归函数没有终止条件，因而不断调用自身直至耗尽程序栈空间的过程。

递归函数 (recursive function) 直接或间接调用自身的函数。

返回类型 (return type) 是函数声明的一部分，用于指定函数返回值的类型。

分离式编译 (separate compilation) 把一个程序分割成多个独立源文件的能力。

尾置返回类型 (trailing return type) 在参数列表后面指定的返回类型。

可行函数 (viable function) 是候选函数的子集。可行函数能匹配本次调用，它的形参数量与调用提供的实参数量相等，并且每个实参类型都能转换成相应的形参类型。

()运算符 (() operator) 调用运算符，用于执行某函数。括号前面是函数名或函数指针，括号内是以逗号隔开的实参列表（可能为空）。

第 7 章

类

内容

7.1 定义抽象数据类型	228
7.2 访问控制与封装	240
7.3 类的其他特性	243
7.4 类的作用域	253
7.5 构造函数再探	257
7.6 类的静态成员	268
小结	273
术语表	273

在 C++语言中，我们使用类定义自己的数据类型。通过定义新的类型来反映待解决问题中的各种概念，可以使我们更容易编写、调试和修改程序。

本章是第 2 章关于类的话题的延续，主要关注数据抽象的重要性。数据抽象能帮助我们将对象的具体实现与对象所能执行的操作分离开来。第 13 章将讨论如何控制对象拷贝、移动、赋值和销毁等行为，在第 14 章中我们将学习如何自定义运算符。

254> 类的基本思想是数据抽象（data abstraction）和封装（encapsulation）。数据抽象是一种依赖于接口（interface）和实现（implementation）分离的编程（以及设计）技术。类的接口包括用户所能执行的操作；类的实现则包括类的数据成员、负责接口实现的函数体以及定义类所需的各种私有函数。

封装实现了类的接口和实现的分离。封装后的类隐藏了它的实现细节，也就是说，类的用户只能使用接口而无法访问实现部分。

类要想实现数据抽象和封装，需要首先定义一个抽象数据类型（abstract data type）。在抽象数据类型中，由类的设计者负责考虑类的实现过程；使用该类的程序员则只需要抽象地思考类型做了什么，而无须了解类型的工作细节。

7.1 定义抽象数据类型

在第1章中使用的 Sales_item 类是一个抽象数据类型，我们通过它的接口（例如 1.5.1 节（第 17 页）描述的操作）来使用一个 Sales_item 对象。我们不能访问 Sales_item 对象的数据成员，事实上，我们甚至根本不知道这个类有哪些数据成员。

与之相反，Sales_data 类（参见 2.6.1 节，第 64 页）不是一个抽象数据类型。它允许类的用户直接访问它的数据成员，并且要求由用户来编写操作。要想把 Sales_data 变成抽象数据类型，我们需要定义一些操作以供类的用户使用。一旦 Sales_data 定义了它自己的操作，我们就可以封装（隐藏）它的数据成员了。



7.1.1 设计 Sales_data 类

我们的最终目的是令 Sales_data 支持与 Sales_item 类完全一样的操作集合。Sales_item 类有一个名为 isbn 的成员函数（member function）（参见 1.5.2 节，第 20 页），并且支持 +、=、+=、<< 和 >> 运算符。

我们将在第 14 章学习如何自定义运算符。现在，我们先为这些运算定义普通（命名的）函数形式。由于 14.1 节（第 490 页）将要解释的原因，执行加法和 IO 的函数不作为 Sales_data 的成员，相反的，我们将其定义成普通函数；执行复合赋值运算的函数是成员函数。Sales_data 类无须专门定义赋值运算，其原因将在 7.1.5 节（第 239 页）介绍。

综上所述，Sales_data 的接口应该包含以下操作：

- 一个 isbn 成员函数，用于返回对象的 ISBN 编号
- 一个 combine 成员函数，用于将一个 Sales_data 对象加到另一个对象上
- 一个名为 add 的函数，执行两个 Sales_data 对象的加法
- 一个 read 函数，将数据从 istream 读入到 Sales_data 对象中
- 一个 print 函数，将 Sales_data 对象的值输出到 ostream

255>

关键概念：不同的编程角色

程序员们常把运行其程序的人称作用户（user）。类似的，类的设计者也是为其用户设计并实现一个类的人；显然，类的用户是程序员，而非应用程序的最终使用者。

当我们提及“用户”一词时，不同的语境决定了不同的含义。如果我们说用户代码或者 Sales_data 类的用户，指的是使用类的程序员；如果我们说书店应用程序的用

户，则意指运行该应用程序的书店经理。



C++程序员们无须刻意区分应用程序的用户以及类的用户。

在一些简单的应用程序中，类的用户和类的设计者常常是同一个人。尽管如此，还是最好把角色区分开来。当我们设计类的接口时，应该考虑如何才能使得类易于使用；而当我们使用类时，不应该顾及类的实现机理。

要想开发一款成功的应用程序，其作者必须充分了解并实现用户的需求。同样，优秀的类设计者也应该密切关注那些有可能使用该类的程序员的需求。作为一个设计良好的类，既要有直观且易于使用的接口，也必须具备高效的实现过程。

使用改进的 Sales_data 类

在考虑如何实现我们的类之前，首先来看看应该如何使用上面这些接口函数。举个例子，我们使用这些函数编写 1.6 节（第 21 页）书店程序的另外一个版本，其中不再使用 Sales_item 对象，而是使用 Sales_data 对象：

```
Sales_data total; // 保存当前求和结果的变量
if (read(cin, total)) { // 读入第一笔交易
    Sales_data trans; // 保存下一条交易数据的变量
    while(read(cin, trans)) { // 读入剩余的交易
        if (total.isbn() == trans.isbn()) // 检查 isbn
            total.combine(trans); // 更新变量 total 当前的值
        else {
            print(cout, total) << endl; // 输出结果
            total = trans; // 处理下一本
        }
    }
    print(cout, total) << endl; // 输出最后一条交易
} else { // 没有输入任何信息
    cerr << "No data?!" << endl; // 通知用户
}
```

一开始我们定义了一个 Sales_data 对象用于保存实时的汇总信息。在 if 条件内部，调用 read 函数将第一条交易读入到 total 中，这里的条件部分与之前我们使用>>运算符的效果是一样的。read 函数返回它的流参数，而条件部分负责检查这个返回值（参见 4.11.2 节，第 144 页），如果 read 函数失败，程序将直接跳转到 else 语句并输出一条错误信息。

如果检测到读入了数据，我们定义变量 trans 用于存放每一条交易。while 语句的条件部分同样是检查 read 函数的返回值，只要输入操作成功，条件就被满足，意味着我们可以处理一条新的交易。

在 while 循环内部，我们分别调用 total 和 trans 的 isbn 成员以比较它们的 ISBN 编号。如果 total 和 trans 指示的是同一本书，我们调用 combine 函数将 trans 的内容添加到 total 表示的实时汇总结果中去。如果 trans 指示的是一本新书，我们调用 print 函数将之前一本书的汇总信息输出出来。因为 print 返回的是它的流参数的引用，所以我们可以把 print 的返回值作为<<运算符的左侧运算对象。通过这种方式，我们输出 print 函数的处理结果，然后转到下一行。接下来，把 trans 赋给 total，从而为接着处理文件中下一本的记录做好了准备。

处理完所有输入数据后，使用 while 循环之后的 print 语句将最后一条交易的信息输出出来。

7.1.1 节练习

练习 7.1： 使用 2.6.1 节练习定义的 Sales_data 类为 1.6 节（第 21 页）的交易处理程序编写一个新版本。



7.1.2 定义改进的 Sales_data 类

改进之后的类的数据成员将与 2.6.1 节（第 64 页）定义的版本保持一致，它们包括：bookNo，string 类型，表示 ISBN 编号；units_sold，unsigned 类型，表示某本书的销量；以及 revenue，double 类型，表示这本书的总销售收入。

如前所述，我们的类将包含两个成员函数：combine 和 isbn。此外，我们还将赋予 Sales_data 另一个成员函数用于返回售出书籍的平均价格，这个函数被命名为 avg_price。因为 avg_price 的目的并非通用，所以它应该属于类的实现的一部分，而非接口的一部分。

定义（参见 6.1 节，第 182 页）和声明（参见 6.1.2 节，第 186 页）成员函数的方式与普通函数差不多。成员函数的声明必须在类的内部，它的定义则既可以在类的内部也可以在类的外部。作为接口组成部分的非成员函数，例如 add、read 和 print 等，它们的定义和声明都在类的外部。

由此可知，改进的 Sales_data 类应该如下所示：

```
struct Sales_data {
    // 新成员：关于 Sales_data 对象的操作
    std::string isbn() const { return bookNo; }
    Sales_data& combine(const Sales_data&);

    double avg_price() const;
    // 数据成员和 2.6.1 节（第 64 页）相比没有改变
    std::string bookNo;
    unsigned units_sold = 0;
    double revenue = 0.0;

};

// Sales_data 的非成员接口函数
Sales_data add(const Sales_data&, const Sales_data&);
std::ostream &print(std::ostream&, const Sales_data&);
std::istream &read(std::istream&, Sales_data&);
```

257

Note

定义在类内部的函数是隐式的 inline 函数（参见 6.5.2 节，第 214 页）。

定义成员函数

尽管所有成员都必须在类的内部声明，但是成员函数体可以定义在类内也可以定义在类外。对于 Sales_data 类来说，isbn 函数定义在了类内，而 combine 和 avg_price 定义在了类外。

我们首先介绍 isbn 函数，它的参数列表为空，返回值是一个 string 对象：

```
std::string isbn() const { return bookNo; }
```

和其他函数一样，成员函数体也是一个块。在此例中，块只有一条 `return` 语句，用于返回 `Sales_data` 对象的 `bookNo` 数据成员。关于 `isbn` 函数一件有意思的事情是：它是如何获得 `bookNo` 成员所依赖的对象的呢？

引入 this

让我们再一次观察对 `isbn` 成员函数的调用：

```
total.isbn()
```

在这里，我们使用了点运算符（参见 4.6 节，第 133 页）来访问 `total` 对象的 `isbn` 成员，然后调用它。

7.6 节（第 268 页）将介绍一种例外的形式，当我们调用成员函数时，实际上是在替某个对象调用它。如果 `isbn` 指向 `Sales_data` 的成员（例如 `bookNo`），则它隐式地指向调用该函数的对象的成员。在上面所示的调用中，当 `isbn` 返回 `bookNo` 时，实际上它隐式地返回 `total.bookNo`。

成员函数通过一个名为 `this` 的额外的隐式参数来访问调用的那个对象。当我们调用一个成员函数时，用请求该函数的对象地址初始化 `this`。例如，如果调用

```
total.isbn()
```

则编译器负责把 `total` 的地址传递给 `isbn` 的隐式形参 `this`，可以等价地认为编译器将该调用重写成了如下的形式：

// 伪代码，用于说明调用成员函数的实际执行过程

<258>

```
Sales_data::isbn(&total)
```

其中，调用 `Sales_data` 的 `isbn` 成员时传入了 `total` 的地址。

在成员函数内部，我们可以直接使用调用该函数的对象的成员，而无须通过成员访问运算符来做到这一点，因为 `this` 所指的正是这个对象。任何对类成员的直接访问都被看作 `this` 的隐式引用，也就是说，当 `isbn` 使用 `bookNo` 时，它隐式地使用 `this` 指向的成员，就像我们书写了 `this->bookNo` 一样。

对于我们来说，`this` 形参是隐式定义的。实际上，任何自定义名为 `this` 的参数或变量的行为都是非法的。我们可以在成员函数体内部使用 `this`，因此尽管没有必要，但我们还是能把 `isbn` 定义成如下的形式：

```
std::string isbn() const { return this->bookNo; }
```

因为 `this` 的目的总是指向“这个”对象，所以 `this` 是一个常量指针（参见 2.4.2 节，第 56 页），我们不允许改变 `this` 中保存的地址。

引入 const 成员函数

`isbn` 函数的另一个关键之处是紧随参数列表之后的 `const` 关键字，这里，`const` 的作用是修改隐式 `this` 指针的类型。

默认情况下，`this` 的类型是指向类类型非常量版本的常量指针。例如在 `Sales_data` 成员函数中，`this` 的类型是 `Sales_data *const`。尽管 `this` 是隐式的，但它仍然需要遵循初始化规则，意味着（在默认情况下）我们不能把 `this` 绑定到一个常量对象上（参见 2.4.2 节，第 56 页）。这一情况也就使得我们不能在一个常量对象上调用普通的成员函数。

如果 `isbn` 是一个普通函数而且 `this` 是一个普通的指针参数，则我们应该把 `this` 声明成 `const Sales_data *const`。毕竟，在 `isbn` 的函数体内不会改变 `this` 所指的对象，所以把 `this` 设置为指向常量的指针有助于提高函数的灵活性。

然而，`this` 是隐式的并且不会出现在参数列表中，所以在哪儿将 `this` 声明成指向常量的指针就成为我们必须面对的问题。C++语言的做法是允许把 `const` 关键字放在成员函数的参数列表之后，此时，紧跟在参数列表后面的 `const` 表示 `this` 是一个指向常量的指针。像这样使用 `const` 的成员函数被称作常量成员函数（`const member function`）。

可以把 `isbn` 的函数体想象成如下的形式：

```
// 伪代码，说明隐式的 this 指针是如何使用的
// 下面的代码是非法的：因为我们不能显式地定义自己的 this 指针
// 谨记此处的 this 是一个指向常量的指针，因为 isbn 是一个常量成员
std::string Sales_data::isbn(const Sales_data *const this)
{ return this->isbn; }
```

因为 `this` 是指向常量的指针，所以常量成员函数不能改变调用它的对象的内容。在上例中，`isbn` 可以读取调用它的对象的数据成员，但是不能写入新值。

259



常量对象，以及常量对象的引用或指针都只能调用常量成员函数。

类作用域和成员函数

回忆之前我们所学的知识，类本身就是一个作用域（参见 2.6.1 节，第 64 页）。类的成员函数的定义嵌套在类的作用域之内，因此，`isbn` 中用到的名字 `bookNo` 其实就是定义在 `Sales_data` 内的数据成员。

值得注意的是，即使 `bookNo` 定义在 `isbn` 之后，`isbn` 也还是能够使用 `bookNo`。就如我们将在 7.4.1 节（第 254 页）学习到的那样，编译器分两步处理类：首先编译成员的声明，然后才轮到成员函数体（如果有的话）。因此，成员函数体可以随意使用类中的其他成员而无须在意这些成员出现的次序。

在类的外部定义成员函数

像其他函数一样，当我们在类的外部定义成员函数时，成员函数的定义必须与它的声明匹配。也就是说，返回类型、参数列表和函数名都得与类内部的声明保持一致。如果成员被声明成常量成员函数，那么它的定义也必须在参数列表后明确指定 `const` 属性。同时，类外部定义的成员的名字必须包含它所属的类名：

```
double Sales_data::avg_price() const {
    if (units_sold)
        return revenue / units_sold;
    else
        return 0;
}
```

函数名 `Sales_data::avg_price` 使用作用域运算符（参见 1.2 节，第 7 页）来说明如下的事实：我们定义了一个名为 `avg_price` 的函数，并且该函数被声明在类 `Sales_data` 的作用域内。一旦编译器看到这个函数名，就能理解剩余的代码是位于类的作用域内的。因此，当 `avg_price` 使用 `revenue` 和 `units_sold` 时，实际上它隐式地使用了

Sales_data 的成员。

定义一个返回 this 对象的函数

函数 combine 的设计初衷类似于复合赋值运算符`+=`，调用该函数的对象代表的是赋值运算符左侧的运算对象，右侧运算对象则通过显式的实参被传入函数：

```
Sales_data& Sales_data::combine(const Sales_data &rhs)
{
    units_sold += rhs.units_sold; // 把 rhs 的成员加到 this 对象的成员上
    revenue += rhs.revenue;
    return *this;                // 返回调用该函数的对象
}
```

当我们的交易处理程序调用如下的函数时，

```
total.combine(trans);           // 更新变量 total 当前的值
```

total 的地址被绑定到隐式的 this 参数上，而 rhs 绑定到了 trans 上。因此，当 combine 执行下面的语句时，

```
units_sold += rhs.units_sold;    // 把 rhs 的成员添加到 this 对象的成员中
```

效果等同于求 total.units_sold 和 trans.unit_sold 的和，然后把结果保存到 total.units_sold 中。

该函数一个值得关注的部分是它的返回类型和返回语句。一般来说，当我们定义的函数类似于某个内置运算符时，应该令该函数的行为尽量模仿这个运算符。内置的赋值运算符把它的左侧运算对象当成左值返回（参见 4.4 节，第 129 页），因此为了与它保持一致，combine 函数必须返回引用类型（参见 6.3.2 节，第 202 页）。因为此时的左侧运算对象是一个 Sales_data 的对象，所以返回类型应该是 Sales_data&。

如前所述，我们无须使用隐式的 this 指针访问函数调用者的某个具体成员，而是需要把调用函数的对象当成一个整体来访问：

```
return *this;                  // 返回调用该函数的对象
```

其中，return 语句解引用 this 指针以获得执行该函数的对象，换句话说，上面的这个调用返回 total 的引用。

7.1.2 节练习

练习 7.2：曾在 2.6.2 节的练习（第 67 页）中编写了一个 Sales_data 类，请向这个类添加 combine 和 isbn 成员。

练习 7.3：修改 7.1.1 节（第 229 页）的交易处理程序，令其使用这些成员。

练习 7.4：编写一个名为 Person 的类，使其表示人员的姓名和住址。使用 string 对象存放这些元素，接下来的练习将不断充实这个类的其他特征。

练习 7.5：在你的 Person 类中提供一些操作使其能够返回姓名和住址。这些函数是否应该是 const 的呢？解释原因。

◀ 260



7.1.3 定义类相关的非成员函数

类的作者常常需要定义一些辅助函数，比如 `add`、`read` 和 `print` 等。尽管这些函数定义的操作从概念上来说属于类的接口的组成部分，但它们实际上并不属于类本身。

我们定义非成员函数的方式与定义其他函数一样，通常把函数的声明和定义分离开来（参见 6.1.2 节，第 168 页）。如果函数在概念上属于类但是不定义在类中，则它一般应与类声明（而非定义）在同一个头文件内。在这种方式下，用户使用接口的任何部分都只需要引入一个文件。



一般来说，如果非成员函数是类接口的组成部分，则这些函数的声明应该与类在同一个头文件内。

定义 `read` 和 `print` 函数

下面的 `read` 和 `print` 函数与 2.6.2 节（第 66 页）中的代码作用一样，而且代码本身也非常相似：

```
// 输入的交易信息包括 ISBN、售出总数和售出价格
istream &read(istream &is, Sales_data &item)
{
    double price = 0;
    is >> item.bookNo >> item.units_sold >> price;
    item.revenue = price * item.units_sold;
    return is;
}
ostream &print(ostream &os, const Sales_data &item)
{
    os << item.isbn() << " " << item.units_sold << " "
        << item.revenue << " " << item.avg_price();
    return os;
}
```

`read` 函数从给定流中将数据读到给定的对象里，`print` 函数则负责将给定对象的内容打印到给定的流中。

除此之外，关于上面的函数还有两点是非常重要的。第一点，`read` 和 `print` 分别接受一个各自 IO 类型的引用作为其参数，这是因为 IO 类属于不能被拷贝的类型，因此我们只能通过引用来传递它们（参见 6.2.2 节，第 188 页）。而且，因为读取和写入的操作会改变流的内容，所以两个函数接受的都是普通引用，而非对常量的引用。

第二点，`print` 函数不负责换行。一般来说，执行输出任务的函数应该尽量减少对格式的控制，这样可以确保由用户代码来决定是否换行。

定义 `add` 函数

`add` 函数接受两个 `Sales_data` 对象作为其参数，返回值是一个新的 `Sales_data`，用于表示前两个对象的和：

```
Sales_data add(const Sales_data &lhs, const Sales_data &rhs)
{
    Sales_data sum = lhs;           // 把 lhs 的数据成员拷贝给 sum
```

```

    sum.combine(rhs);           // 把 rhs 的数据成员加到 sum 当中
    return sum;
}

```

在函数体中，我们定义了一个新的 Sales_data 对象并将其命名为 sum。sum 将用于存放两笔交易的和，我们用 lhs 的副本来初始化 sum。默认情况下，拷贝类的对象其实拷贝的是对象的数据成员。在拷贝工作完成之后，sum 的 bookNo、units_sold 和 revenue 将和 lhs 一致。接下来我们调用 combine 函数，将 rhs 的 units_sold 和 revenue 添加给 sum。最后，函数返回 sum 的副本。

<262>

7.1.3 节练习

练习 7.6：对于函数 add、read 和 print，定义你自己的版本。

练习 7.7：使用这些新函数重写 7.1.2 节（第 233 页）练习中的交易处理程序。

练习 7.8：为什么 read 函数将其 Sales_data 参数定义成普通的引用，而 print 将其参数定义成常量引用？

练习 7.9：对于 7.1.2 节（第 233 页）练习中的代码，添加读取和打印 Person 对象的操作。

练习 7.10：在下面这条 if 语句中，条件部分的作用是什么？

```
if (read(read(cin, data1), data2))
```

7.1.4 构造函数



每个类都分别定义了它的对象被初始化的方式，类通过一个或几个特殊的成员函数来控制其对象的初始化过程，这些函数叫做**构造函数**（constructor）。构造函数的任务是初始化类对象的数据成员，无论何时只要类的对象被创建，就会执行构造函数。

在这一节中，我们将介绍定义构造函数的基础知识。构造函数是一个非常复杂的问题，我们还会在 7.5 节（第 257 页）、15.7 节（第 551 页）、18.1.3 节（第 689 页）和第 13 章介绍更多关于构造函数的知识。

构造函数的名字和类名相同。和其他函数不一样的是，构造函数没有返回类型；除此之外类似于其他的函数，构造函数也有一个（可能为空的）参数列表和一个（可能为空的）函数体。类可以包含多个构造函数，和其他重载函数差不多（参见 6.4 节，第 206 页），不同的构造函数之间必须在参数数量或参数类型上有所区别。

不同于其他成员函数，构造函数不能被声明成 const 的（参见 7.1.2 节，第 231 页）。当我们创建类的一个 const 对象时，直到构造函数完成初始化过程，对象才能真正取得其“常量”属性。因此，构造函数在 const 对象的构造过程中可以向其写值。

合成的默认构造函数



我们的 Sales_data 类并没有定义任何构造函数，可是之前使用了 Sales_data 对象的程序仍然可以正确地编译和运行。举个例子，第 229 页的程序定义了两个对象：

```

Sales_data total;           // 保存当前求和结果的变量
Sales_data trans;          // 保存下一条交易数据的变量

```

263> 这时我们不禁要问：`total` 和 `trans` 是如何初始化的呢？

我们没有为这些对象提供初始值，因此我们知道它们执行了默认初始化（参见 2.2.1 节，第 40 页）。类通过一个特殊的构造函数来控制默认初始化过程，这个函数叫做**默认构造函数**（**default constructor**）。默认构造函数无须任何实参。

如我们所见，默认构造函数在很多方面都有其特殊性。其中之一是，如果我们的类没有显式地定义构造函数，那么编译器就会为我们隐式地定义一个默认构造函数。

编译器创建的构造函数又被称为**合成的默认构造函数**（**synthesized default constructor**）。对于大多数类来说，这个合成的默认构造函数将按照如下规则初始化类的数据成员：

- 如果存在类内的初始值（参见 2.6.1 节，第 64 页），用它来初始化成员。
- 否则，默认初始化（参见 2.2.1 节，第 40 页）该成员。

因为 `Sales_data` 为 `units_sold` 和 `revenue` 提供了初始值，所以合成的默认构造函数将使用这些值来初始化对应的成员；同时，它把 `bookNo` 默认初始化成一个空字符串。

某些类不能依赖于合成的默认构造函数

合成的默认构造函数只适合非常简单的类，比如现在定义的这个 `Sales_data` 版本。对于一个普通的类来说，必须定义它自己的默认构造函数，原因有三：第一个原因也是最容易理解的一个原因就是编译器只有在发现类不包含任何构造函数的情况下才会替我们生成一个默认的构造函数。一旦我们定义了一些其他的构造函数，那么除非我们再定义一个默认的构造函数，否则类将没有默认构造函数。这条规则的依据是，如果一个类在某种情况下需要控制对象初始化，那么该类很可能在所有情况下都需要控制。



只有当类没有声明任何构造函数时，编译器才会自动地生成默认构造函数。

第二个原因是对于某些类来说，合成的默认构造函数可能执行错误的操作。回忆我们之前介绍过的，如果定义在块中的内置类型或复合类型（比如数组和指针）的对象被默认初始化（参见 2.2.1 节，第 40 页），则它们的值将是未定义的。该准则同样适用于默认初始化的内置类型成员。因此，含有内置类型或复合类型成员的类应该在类的内部初始化这些成员，或者定义一个自己的默认构造函数。否则，用户在创建类的对象时就可能得到未定义的值。



如果类包含有内置类型或者复合类型的成员，则只有当这些成员全都被赋予了类内的初始值时，这个类才适合于使用合成的默认构造函数。

264> 第三个原因是有的时候编译器不能为某些类合成默认的构造函数。例如，如果类中包含一个其他类类型的成员且这个成员的类型没有默认构造函数，那么编译器将无法初始化该成员。对于这样的类来说，我们必须自定义默认构造函数，否则该类将没有可用的默认构造函数。在 13.1.6 节（第 449 页）中我们将看到还有其他一些情况也会导致编译器无法生成一个正确的默认构造函数。

定义 `Sales_data` 的构造函数

对于我们的 `Sales_data` 类来说，我们将使用下面的参数定义 4 个不同的构造函数：

- 一个 `istream&`，从中读取一条交易信息。

- 一个 `const string&`, 表示 ISBN 编号; 一个 `unsigned`, 表示售出的图书数量; 以及一个 `double`, 表示图书的售出价格。
- 一个 `const string&`, 表示 ISBN 编号; 编译器将赋予其他成员默认值。
- 一个空参数列表 (即默认构造函数), 正如刚刚介绍的, 既然我们已经定义了其他构造函数, 那么也必须定义一个默认构造函数。

给类添加了这些成员之后, 将得到

```
struct Sales_data {
    // 新增的构造函数
    Sales_data() = default;
    Sales_data(const std::string &s): bookNo(s) { }
    Sales_data(const std::string &s, unsigned n, double p):
        bookNo(s), units_sold(n), revenue(p*n) { }
    Sales_data(std::istream &); // 之前已有的其他成员
    std::string isbn() const { return bookNo; }
    Sales_data& combine(const Sales_data&);
    double avg_price() const;
    std::string bookNo;
    unsigned units_sold = 0;
    double revenue = 0.0;
};
```

= default 的含义

我们从解释默认构造函数的含义开始:

```
Sales_data() = default;
```

首先请明确一点: 因为该构造函数不接受任何实参, 所以它是一个默认构造函数。我们定义这个构造函数的目的仅仅是因为我们既需要其他形式的构造函数, 也需要默认的构造函数。我们希望这个函数的作用完全等同于之前使用的合成默认构造函数。

在 C++11 新标准中, 如果我们需要默认的行为, 那么可以通过在参数列表后面写上 **= default** 来要求编译器生成构造函数。其中, `= default` 既可以和声明一起出现在类的内部, 也可以作为定义出现在类的外部。和其他函数一样, 如果`= default` 在类的内部, 则默认构造函数是内联的; 如果它在类的外部, 则该成员默认情况下不是内联的。



上面的默认构造函数之所以对 `Sales_data` 有效, 是因为我们为内置类型的数据成员提供了初始值。如果你的编译器不支持类内初始值, 那么你的默认构造函数就应该使用构造函数初始值列表 (马上就会介绍) 来初始化类的每个成员。

构造函数初始值列表

接下来我们介绍类中定义的另外两个构造函数:

```
Sales_data(const std::string &s): bookNo(s) { }
Sales_data(const std::string &s, unsigned n, double p):
    bookNo(s), units_sold(n), revenue(p*n) { }
```

这两个定义中出现了新的部分, 即冒号以及冒号和花括号之间的代码, 其中花括号定义了

(空的) 函数体。我们把新出现的部分称为构造函数初始值列表 (constructor initialize list)，它负责为新创建的对象的一个或几个数据成员赋初值。构造函数初始值是成员名字的一个列表，每个名字后面紧跟括号括起来的（或者在花括号内的）成员初始值。不同成员的初始化通过逗号分隔开来。

含有三个参数的构造函数分别使用它的前两个参数初始化成员 bookNo 和 units_sold，revenue 的初始值则通过将售出图书总数和每本书单价相乘计算得到。

只有一个 string 类型参数的构造函数使用这个 string 对象初始化 bookNo，对于 units_sold 和 revenue 则没有显式地初始化。当某个数据成员被构造函数初始值列表忽略时，它将以与合成默认构造函数相同的方式隐式初始化。在此例中，这样的成员使用类内初始值初始化，因此只接受一个 string 参数的构造函数等价于

```
// 与上面定义的那个构造函数效果相同
Sales_data(const std::string &s):
    bookNo(s), units_sold(0), revenue(0) { }
```

通常情况下，构造函数使用类内初始值不失为一种好的选择，因为只要这样的初始值存在我们就能确保为成员赋予了一个正确的值。不过，如果你的编译器不支持类内初始值，则所有构造函数都应该显式地初始化每个内置类型的成员。

Best Practices

构造函数不应该轻易覆盖掉类内的初始值，除非新赋的值与原值不同。如果你不能使用类内初始值，则所有构造函数都应该显式地初始化每个内置类型的成员。

266 有一点需要注意，在上面的两个构造函数中函数体都是空的。这是因为这些构造函数的唯一目的就是为数据成员赋初值，一旦没有其他任务需要执行，函数体也就为空了。

在类的外部定义构造函数

与其他几个构造函数不同，以 istream 为参数的构造函数需要执行一些实际的操作。在它的函数体内，调用了 read 函数以给数据成员赋以初值：

```
Sales_data::Sales_data(std::istream &is)
{
    read(is, *this); // read 函数的作用是从 is 中读取一条交易信息然后
                      // 存入 this 对象中
}
```

构造函数没有返回类型，所以上述定义从我们指定的函数名字开始。和其他成员函数一样，当我们在类的外部定义构造函数时，必须指明该构造函数是哪个类的成员。因此，Sales_data::Sales_data 的含义是我们定义 Sales_data 类的成员，它的名字是 Sales_data。又因为该成员的名字和类名相同，所以它是一个构造函数。

这个构造函数没有构造函数初始值列表，或者讲得更准确一点，它的构造函数初始值列表是空的。尽管构造函数初始值列表是空的，但是由于执行了构造函数体，所以对象的成员仍然能被初始化。

没有出现在构造函数初始值列表中的成员将通过相应的类内初始值（如果存在的话）初始化，或者执行默认初始化。对于 Sales_data 来说，这意味着一旦函数开始执行，则 bookNo 将被初始化成空 string 对象，而 units_sold 和 revenue 将是 0。

为了更好地理解调用函数 `read` 的意义，要特别注意 `read` 的第二个参数是一个 `Sales_data` 对象的引用。在 7.1.2 节（第 232 页）中曾经提到过，使用 `this` 来把对象当成一个整体访问，而非直接访问对象的某个成员。因此在此例中，我们使用 `*this` 将“`this`”对象作为实参传递给 `read` 函数。

7.1.4 节练习

练习 7.11：在你的 `Sales_data` 类中添加构造函数，然后编写一段程序令其用到每个构造函数。

练习 7.12：把只接受一个 `istream` 作为参数的构造函数定义移到类的内部。

练习 7.13：使用 `istream` 构造函数重写第 229 页的程序。

练习 7.14：编写一个构造函数，令其用我们提供的类内初始值显式地初始化成员。

练习 7.15：为你的 `Person` 类添加正确的构造函数。

7.1.5 拷贝、赋值和析构



<267

除了定义类的对象如何初始化之外，类还需要控制拷贝、赋值和销毁对象时发生的行为。对象在几种情况下会被拷贝，如我们初始化变量以及以值的方式传递或返回一个对象等（参见 6.2.1 节，第 187 页和 6.3.2 节，第 200 页）。当我们使用了赋值运算符（参见 4.4 节，第 129 页）时会发生对象的赋值操作。当对象不再存在时执行销毁的操作，比如一个局部对象会在创建它的块结束时被销毁（参见 6.1.1 节，第 184 页），当 `vector` 对象（或者数组）销毁时存储在其中的对象也会被销毁。

如果我们不主动定义这些操作，则编译器将替我们合成它们。一般来说，编译器生成的版本将对对象的每个成员执行拷贝、赋值和销毁操作。例如在 7.1.1 节（第 229 页）的书店程序中，当编译器执行如下赋值语句时，

```
total = trans; // 处理下一本书的信息
```

它的行为与下面的代码相同

```
// Sales_data 的默认赋值操作等价于：  
total.bookNo = trans.bookNo;  
total.units_sold = trans.units_sold;  
total.revenue = trans.revenue;
```

我们将在第 13 章中介绍如何自定义上述操作。

某些类不能依赖于合成的版本



尽管编译器能替我们合成拷贝、赋值和销毁的操作，但是必须要清楚的一点是，对于某些类来说合成的版本无法正常工作。特别是，当类需要分配类对象之外的资源时，合成的版本常常会失效。举个例子，第 12 章将介绍 C++ 程序是如何分配和管理动态内存的。而在 13.1.4 节（第 447 页）我们将会看到，管理动态内存的类通常不能依赖于上述操作的合成版本。

不过值得注意的是，很多需要动态内存的类能（而且应该）使用 `vector` 对象或者 `string` 对象管理必要的存储空间。使用 `vector` 或者 `string` 的类能避免分配和释放内存带来的复杂性。

进一步讲，如果类包含 `vector` 或者 `string` 成员，则其拷贝、赋值和销毁的合成版本能够正常工作。当我们对含有 `vector` 成员的对象执行拷贝或者赋值操作时，`vector` 类会设法拷贝或者赋值成员中的元素。当这样的对象被销毁时，将销毁 `vector` 对象，也就是依次销毁 `vector` 中的每一个元素。这一点与 `string` 是非常类似的。



在学习第 13 章关于如何自定义操作的知识之前，类中所有分配的资源都应该直接以类的数据成员的形式存储。



7.2 访问控制与封装

268 >

到目前为止，我们已经为类定义了接口，但并没有任何机制强制用户使用这些接口。我们的类还没有封装，也就是说，用户可以直达 `Sales_data` 对象的内部并且控制它的具体实现细节。在 C++ 语言中，我们使用访问说明符（access specifiers）加强类的封装性：

- 定义在 `public` 说明符之后的成员在整个程序内可被访问，`public` 成员定义类的接口。
- 定义在 `private` 说明符之后的成员可以被类的成员函数访问，但是不能被使用该类的代码访问，`private` 部分封装了（即隐藏了）类的实现细节。

再一次定义 `Sales_data` 类，其新形式如下所示：

```
class Sales_data {
public:           // 添加了访问说明符
    Sales_data() = default;
    Sales_data(const std::string &s, unsigned n, double p):
        bookNo(s), units_sold(n), revenue(p*n) { }
    Sales_data(const std::string &s): bookNo(s) { }
    Sales_data(std::istream&); 
    std::string isbn() const { return bookNo; }
    Sales_data &combine(const Sales_data&);
private:          // 添加了访问说明符
    double avg_price() const
    { return units_sold ? revenue/units_sold : 0; }
    std::string bookNo;
    unsigned units_sold = 0;
    double revenue = 0.0;
};
```

作为接口的一部分，构造函数和部分成员函数（即 `isbn` 和 `combine`）紧跟在 `public` 说明符之后；而数据成员和作为实现部分的函数则跟在 `private` 说明符后面。

一个类可以包含 0 个或多个访问说明符，而且对于某个访问说明符能出现多少次也没有严格限定。每个访问说明符指定了接下来的成员的访问级别，其有效范围直到出现下一个访问说明符或者到达类的结尾处为止。

使用 `class` 或 `struct` 关键字

在上面的定义中我们还做了一个微妙的变化，我们使用了 `class` 关键字而非 `struct` 开始类的定义。这种变化仅仅是形式上有所不同，实际上我们可以使用这两个关键字中的任何一个定义类。唯一的一点区别是，`struct` 和 `class` 的默认访问权限不太一样。

类可以在它的第一个访问说明符之前定义成员，对这种成员的访问权限依赖于类定义

的方式。如果我们使用 `struct` 关键字，则定义在第一个访问说明符之前的成员是 `public` 的；相反，如果我们使用 `class` 关键字，则这些成员是 `private` 的。

出于统一编程风格的考虑，当我们希望定义的类的所有成员是 `public` 的时，使用 `<269 struct`；反之，如果希望成员是 `private` 的，使用 `class`。



使用 `class` 和 `struct` 定义类唯一的区别就是默认的访问权限。

7.2 节练习

练习 7.16：在类的定义中对于访问说明符出现的位置和次数有限定吗？如果有，是什么？什么样的成员应该定义在 `public` 说明符之后？什么样的成员应该定义在 `private` 说明符之后？

练习 7.17：使用 `class` 和 `struct` 时有区别吗？如果有，是什么？

练习 7.18：封装是何含义？它有什么用处？

练习 7.19：在你的 `Person` 类中，你将把哪些成员声明成 `public` 的？哪些声明成 `private` 的？解释你这样做的原因。

7.2.1 友元



既然 `Sales_data` 的数据成员是 `private` 的，我们的 `read`、`print` 和 `add` 函数也就无法正常编译了，这是因为尽管这几个函数是类的接口的一部分，但它们不是类的成员。

类可以允许其他类或者函数访问它的非公有成员，方法是令其他类或者函数成为它的友元（friend）。如果类想把一个函数作为它的友元，只需要增加一条以 `friend` 关键字开始的函数声明语句即可：

```
class Sales_data {  
    // 为 Sales_data 的非成员函数所做的友元声明  
    friend Sales_data add(const Sales_data&, const Sales_data&);  
    friend std::istream &read(std::istream&, Sales_data&);  
    friend std::ostream &print(std::ostream&, const Sales_data&);  
    // 其他成员及访问说明符与之前一致  
  
public:  
    Sales_data() = default;  
    Sales_data(const std::string &s, unsigned n, double p):  
        bookNo(s), units_sold(n), revenue(p*n) {}  
    Sales_data(const std::string &s): bookNo(s) {}  
    Sales_data(std::istream&);  
    std::string isbn() const { return bookNo; }  
    Sales_data &combine(const Sales_data&);  
  
private:  
    std::string bookNo;  
    unsigned units_sold = 0;  
    double revenue = 0.0;  
};  
// Sales_data 接口的非成员组成部分的声明  
Sales_data add(const Sales_data&, const Sales_data&);
```



```
std::istream &read(std::istream&, Sales_data&);  
std::ostream &print(std::ostream&, const Sales_data&);
```

友元声明只能出现在类定义的内部，但是在类内出现的具体位置不限。友元不是类的成员也不受它所在区域访问控制级别的约束。我们将在 7.3.4 节（第 250 页）介绍更多关于友元的知识。



一般来说，最好在类定义开始或结束前的位置集中声明友元。

关键概念：封装的益处

封装有两个重要的优点：

- 确保用户代码不会无意间破坏封装对象的状态。
- 被封装的类的具体实现细节可以随时改变，而无须调整用户级别的代码。

一旦把数据成员定义成 `private` 的，类的作者就可以比较自由地修改数据了。当实现部分改变时，我们只需要检查类的代码本身以确认这次改变有什么影响；换句话说，只要类的接口不变，用户代码就无须改变。如果数据是 `public` 的，则所有使用了原来数据成员的代码都可能失效，这时我们必须定位并重写所有依赖于老版本实现的代码，之后才能重新使用该程序。

把数据成员的访问权限设成 `private` 还有另外一个好处，这么做能防止由于用户的原因造成数据被破坏。如果我们发现有程序缺陷破坏了对象的状态，则可以在有限的范围内定位缺陷：因为只有实现部分的代码可能产生这样的错误。因此，将查错限制在有限范围内将能极大地降低维护代码及修正程序错误的难度。



尽管当类的定义发生改变时无须更改用户代码，但是使用了该类的源文件必须重新编译。



友元的声明

友元的声明仅仅指定了访问的权限，而非一个通常意义上的函数声明。如果我们希望类的用户能够调用某个友元函数，那么我们就必须在友元声明之外再专门对函数进行一次声明。

为了使友元对类的用户可见，我们通常把友元的声明与类本身放置在同一个头文件中（类的外部）。因此，我们的 `Sales_data` 头文件应该为 `read`、`print` 和 `add` 提供独立的声明（除了类内部的友元声明之外）。



许多编译器并未强制限定友元函数必须在使用之前在类的外部声明。

271

一些编译器允许在尚无友元函数的初始声明的情况下就调用它。不过即使你的编译器支持这种行为，最好还是提供一个独立的函数声明。这样即使你更换了一个有这种强制要求的编译器，也不必改代码。

7.2.1 节练习

练习 7.20: 友元在什么时候有用? 请分别列举出使用友元的利弊。

练习 7.21: 修改你的 Sales_data 类使其隐藏实现的细节。你之前编写的关于 Sales_data 操作的程序应该继续使用, 借助类的新定义重新编译该程序, 确保其工作正常。

练习 7.22: 修改你的 Person 类使其隐藏实现的细节。

7.3 类的其他特性

虽然 Sales_data 类非常简单, 但是通过它我们已经了解 C++语言中关于类的许多语法要点。在本节中, 我们将继续介绍 Sales_data 没有体现出来的一些类的特性。这些特性包括: 类型成员、类的成员的类内初始值、可变数据成员、内联成员函数、从成员函数返回 `*this`、关于如何定义并使用类类型及友元类的更多知识。

7.3.1 类成员再探

为了展示这些新的特性, 我们需要定义一对相互关联的类, 它们分别是 Screen 和 Window_mgr。

定义一个类型成员

Screen 表示显示器中的一个窗口。每个 Screen 包含一个用于保存 Screen 内容的 string 成员和三个 `string::size_type` 类型的成员, 它们分别表示光标的位置以及屏幕的高和宽。

除了定义数据和函数成员之外, 类还可以自定义某种类型在类中的别名。由类定义的类型名字和其他成员一样存在访问限制, 可以是 `public` 或者 `private` 中的一种:

```
class Screen {  
public:  
    typedef std::string::size_type pos;  
private:  
    pos cursor = 0;  
    pos height = 0, width = 0;  
    std::string contents;  
};
```

我们在 Screen 的 `public` 部分定义了 `pos`, 这样用户就可以使用这个名字。Screen 的用户不应该知道 Screen 使用了一个 `string` 对象来存放它的数据, 因此通过把 `pos` 定义成 `public` 成员可以隐藏 Screen 实现的细节。◀ 272

关于 `pos` 的声明有两点需要注意。首先, 我们使用了 `typedef` (参见 2.5.1 节, 第 60 页), 也可以等价地使用类型别名 (参见 2.5.1 节, 第 60 页):

```
class Screen {  
public:  
    // 使用类型别名等价地声明一个类型名字  
    using pos = std::string::size_type;  
    // 其他成员与之前的版本一致  
};
```

其次, 用来定义类型的成员必须先定义后使用, 这一点与普通成员有所区别, 具体原因将

在 7.4.1 节（第 254 页）解释。因此，类型成员通常出现在类开始的地方。

Screen 类的成员函数

要使我们的类更加实用，还需要添加一个构造函数令用户能够定义屏幕的尺寸和内容，以及其他两个成员，分别负责移动光标和读取给定位置的字符：

```
class Screen {
public:
    typedef std::string::size_type pos;
    Screen() = default; // 因为 Screen 有另一个构造函数,
                        // 所以本函数是必需的
    // cursor 被其类内初始值初始化为 0
    Screen(pos ht, pos wd, char c): height(ht), width(wd),
        contents(ht * wd, c) { }
    char get() const                                // 读取光标处的字符
    { return contents[cursor]; }                     // 隐式内联
    inline char get(pos ht, pos wd) const;           // 显式内联
    Screen &move(pos r, pos c);                     // 能在之后被设为内联
private:
    pos cursor = 0;
    pos height = 0, width = 0;
    std::string contents;
};
```

因为我们已经提供了一个构造函数，所以编译器将不会自动生成默认的构造函数。如果我们的类需要默认构造函数，必须显式地把它声明出来。在此例中，我们使用`=default`告诉编译器为我们合成默认的构造函数（参见 7.1.4 节，第 237 页）。

需要指出的是，第二个构造函数（接受三个参数）为 `cursor` 成员隐式地使用了类内初始值（参见 7.1.4 节，第 238 页）。如果类中不存在 `cursor` 的类内初始值，我们就需要像其他成员一样显式地初始化 `cursor` 了。

273> 令成员作为内联函数

在类中，常有一些规模较小的函数适合于被声明成内联函数。如我们之前所见的，定义在类内部的成员函数是自动 `inline` 的（参见 6.5.2 节，第 213 页）。因此，`Screen` 的构造函数和返回光标所指字符的 `get` 函数默认是 `inline` 函数。

我们可以在类的内部把 `inline` 作为声明的一部分显式地声明成员函数，同样的，也能在类的外部用 `inline` 关键字修饰函数的定义：

```
inline                                         // 可以在函数的定义处指定 inline
Screen &Screen::move(pos r, pos c)
{
    pos row = r * width;                      // 计算行的位置
    cursor = row + c;                         // 在行内将光标移动到指定的列
    return *this;                             // 以左值的形式返回对象
}
char Screen::get(pos r, pos c) const // 在类的内部声明 inline
{
    pos row = r * width;                      // 计算行的位置
    return contents[row + c];                 // 返回给定列的字符
}
```

虽然我们无须在声明和定义的地方同时说明 `inline`, 但这么做其实是合法的。不过, 最好只在类外部定义的地方说明 `inline`, 这样可以使类更容易理解。



和我们在头文件中定义 `inline` 函数的原因一样 (参见 6.5.2 节, 第 214 页), `inline` 成员函数也应该与相应的类定义在同一个头文件中。

重载成员函数

和非成员函数一样, 成员函数也可以被重载 (参见 6.4 节, 第 206 页), 只要函数之间在参数的数量和/或类型上有所区别就行。成员函数的函数匹配过程 (参见 6.4 节, 第 208 页) 同样与非成员函数非常类似。

举个例子, 我们的 `Screen` 类定义了两个版本的 `get` 函数。一个版本返回光标当前位置的字符; 另一个版本返回由行号和列号确定的位置的字符。编译器根据实参的数量来决定运行哪个版本的函数:

```
Screen myscreen;
char ch = myscreen.get();           // 调用 Screen::get()
ch = myscreen.get(0,0);            // 调用 Screen::get(pos, pos)
```

可变数据成员

有时 (但并不频繁) 会发生这样一种情况, 我们希望能修改类的某个数据成员, 即使是在一个 `const` 成员函数内。可以通过在变量的声明中加入 `mutable` 关键字做到这一点。

一个可变数据成员 (`mutable data member`) 永远不会是 `const`, 即使它是 `const` 对象的成员。因此, 一个 `const` 成员函数可以改变一个可变成员的值。举个例子, 我们将给 `Screen` 添加一个名为 `access_ctrl` 的可变成员, 通过它我们可以追踪每个 `Screen` 的成员函数被调用了多少次: ◀ 274

```
class Screen {
public:
    void some_member() const;
private:
    mutable size_t access_ctrl;    // 即使在一个 const 对象内也能被修改
    // 其他成员与之前的版本一致
};
void Screen::some_member() const
{
    ++access_ctrl;               // 保存一个计数值, 用于记录成员函数被调用的次数
    // 该成员需要完成的其他工作
}
```

尽管 `some_member` 是一个 `const` 成员函数, 它仍然能够改变 `access_ctrl` 的值。该成员是个可变成员, 因此任何成员函数, 包括 `const` 函数在内都能改变它的值。

类数据成员的初始值

在定义好 `Screen` 类之后, 我们将继续定义一个窗口管理类并用它表示显示器上的一组 `Screen`。这个类将包含一个 `Screen` 类型的 `vector`, 每个元素表示一个特定的 `Screen`。默认情况下, 我们希望 `Window_mgr` 类开始时总是拥有一个默认初始化的

C++ 11 Screen。在 C++11 新标准中，最好的方式就是把这个默认值声明成一个类内初始值（参见 2.6.1 节，第 64 页）：

```
class Window_mgr {
private:
    // 这个 Window_mgr 追踪的 Screen
    // 默认情况下，一个 Window_mgr 包含一个标准尺寸的空白 Screen
    std::vector<Screen> screens{Screen(24, 80, ' ')};
};
```

当我们初始化类类型的成员时，需要为构造函数传递一个符合成员类型的实参。在此例中，我们使用一个单独的元素值对 `vector` 成员执行了列表初始化（参见 3.3.1 节，第 87 页），这个 `Screen` 的值被传递给 `vector<Screen>` 的构造函数，从而创建了一个单元素的 `vector` 对象。具体地说，`Screen` 的构造函数接受两个尺寸参数和一个字符值，创建了一个给定大小的空白屏幕对象。

如我们之前所知的，类内初始值必须使用=的初始化形式（初始化 `Screen` 的数据成员时所用的）或者花括号括起来的直接初始化形式（初始化 `screens` 所用的）。



当我们提供一个类内初始值时，必须以符号=或者花括号表示。

275

7.3.1 节练习

练习 7.23: 编写你自己的 `Screen` 类。

练习 7.24: 给你的 `Screen` 类添加三个构造函数：一个默认构造函数；另一个构造函数接受宽和高的值，然后将 `contents` 初始化成给定数量的空白；第三个构造函数接受宽和高的值以及一个字符，该字符作为初始化之后屏幕的内容。

练习 7.25: `Screen` 能安全地依赖于拷贝和赋值操作的默认版本吗？如果能，为什么？如果不能，为什么？

练习 7.26: 将 `Sales_data::avg_price` 定义成内联函数。



7.3.2 返回*this 的成员函数

接下来我们继续添加一些函数，它们负责设置光标所在位置的字符或者其他任一给定位置的字符：

```
class Screen {
public:
    Screen &set(char);
    Screen &set(pos, pos, char);
    // 其他成员和之前的版本一致
};

inline Screen &Screen::set(char c)
{
    contents[cursor] = c;           // 设置当前光标所在位置的新值
    return *this;                  // 将 this 对象作为左值返回
}
```

```

    }
    inline Screen &Screen::set(pos r, pos col, char ch)
    {
        contents[r*width + col] = ch;      // 设置给定位置的新值
        return *this;                      // 将 this 对象作为左值返回
    }
}

```

和 move 操作一样，我们的 set 成员的返回值是调用 set 的对象的引用（参见 7.1.2 节，第 232 页）。返回引用的函数是左值的（参见 6.3.2 节，第 202 页），意味着这些函数返回的是对对象本身而非对象的副本。如果我们把一系列这样的操作连接在一条表达式中的话：

```
// 把光标移动到一个指定的位置，然后设置该位置的字符值
myScreen.move(4,0).set('#');
```

这些操作将在同一个对象上执行。在上面的表达式中，我们首先移动 myScreen 内的光标，然后设置 myScreen 的 contents 成员。也就是说，上述语句等价于

```
myScreen.move(4,0);
myScreen.set('#');
```

如果我们令 move 和 set 返回 Screen 而非 Screen&，则上述语句的行为将大不相同。在此例中等价于：

```
// 如果 move 返回 Screen 而非 Screen&
Screen temp = myScreen.move(4,0);           // 对返回值进行拷贝
temp.set('#');                                // 不会改变 myScreen 的 contents
```

< 276

假如当初我们定义的返回类型不是引用，则 move 的返回值将是*this 的副本（参见 6.3.2 节，第 201 页），因此调用 set 只能改变临时副本，而不能改变 myScreen 的值。

从 const 成员函数返回*this

接下来，我们继续添加一个名为 display 的操作，它负责打印 Screen 的内容。我们希望这个函数能和 move 以及 set 出现在同一序列中，因此类似于 move 和 set，display 函数也应该返回执行它的对象的引用。

从逻辑上来说，显示一个 Screen 并不需要改变它的内容，因此我们令 display 为一个 const 成员，此时，this 将是一个指向 const 的指针而*this 是 const 对象。由此推断，display 的返回类型应该是 const Sales_data&。然而，如果真的令 display 返回一个 const 的引用，则我们将不能把 display 嵌入到一组动作的序列中去：

```
Screen myScreen;
// 如果 display 返回常量引用，则调用 set 将引发错误
myScreen.display(cout).set('*');
```

即使 myScreen 是个非常量对象，对 set 的调用也无法通过编译。问题在于 display 的 const 版本返回的是常量引用，而我们显然无权 set 一个常量对象。



一个 const 成员函数如果以引用的形式返回*this，那么它的返回类型将是常量引用。

基于 const 的重载

通过区分成员函数是否是 const 的，我们可以对其进行重载，其原因与我们之前根据指针参数是否指向 const（参见 6.4 节，第 208 页）而重载函数的原因差不多。具体说

来，因为非常量版本的函数对于常量对象是不可用的，所以我们只能在一个常量对象上调用 `const` 成员函数。另一方面，虽然可以在非常量对象上调用常量版本或非常量版本，但显然此时非常量版本是一个更好的匹配。

在下面的这个例子中，我们将定义一个名为 `do_display` 的私有成员，由它负责打印 `Screen` 的实际工作。所有的 `display` 操作都将调用这个函数，然后返回执行操作的对象：

```
277> class Screen {
public:
    // 根据对象是否是 const 重载了 display 函数
    Screen &display(std::ostream &os)
    {
        do_display(os); return *this;
    }
    const Screen &display(std::ostream &os) const
    {
        do_display(os); return *this;
    }
private:
    // 该函数负责显示 Screen 的内容
    void do_display(std::ostream &os) const {os << contents;}
    // 其他成员与之前的版本一致
};
```

和我们之前所学的一样，当一个成员调用另外一个成员时，`this` 指针在其中隐式地传递。因此，当 `display` 调用 `do_display` 时，它的 `this` 指针隐式地传递给 `do_display`。而当 `display` 的非常量版本调用 `do_display` 时，它的 `this` 指针将隐式地从指向非常量的指针转换成指向常量的指针（参见 4.11.2 节，第 144 页）。

当 `do_display` 完成后，`display` 函数各自返回解引用 `this` 所得的对象。在非常量版本中，`this` 指向一个非常量对象，因此 `display` 返回一个普通的（非常量）引用；而 `const` 成员则返回一个常量引用。

当我们在某个对象上调用 `display` 时，该对象是否是 `const` 决定了应该调用 `display` 的哪个版本：

```
Screen myScreen(5, 3);
const Screen blank(5, 3);
myScreen.set('#').display(cout);      // 调用非常量版本
blank.display(cout);                 // 调用常量版本
```

建议：对于公共代码使用私有功能函数

有些读者可能会奇怪为什么我们要费力定义一个单独的 `do_display` 函数。毕竟，对 `do_display` 的调用并不比 `do_display` 函数内部所做的操作简单多少。为什么还要这么做呢？实际上我们是出于以下原因的：

- 一个基本的愿望是避免在多处使用同样的代码。
- 我们预期随着类的规模发展，`display` 函数有可能变得更加复杂，此时，把相应的操作写在一处而非两处的作用就比较明显了。
- 我们很可能在开发过程中给 `do_display` 函数添加某些调试信息，而这些信息将在代码的最终产品版本中去掉。显然，只在 `do_display` 一处添加或删除这些信息要更容易一些。

- 这个额外的函数调用不会增加任何开销。因为我们在类内部定义了 `do_display`, 所以它隐式地被声明成内联函数。这样的话, 调用 `do_display` 就不会带来任何额外的运行时开销。

在实践中, 设计良好的 C++ 代码常常包含大量类似于 `do_display` 的小函数, 通过调用这些函数, 可以完成一组其他函数的“实际”工作。

7.3.2 节练习

练习 7.27: 给你自己的 Screen 类添加 move、set 和 display 函数, 通过执行下面的代码检验你的类是否正确。

```
Screen myScreen(5, 5, 'X');
myScreen.move(4,0).set('#').display(cout);
cout << "\n";
myScreen.display(cout);
cout << "\n";
```

练习 7.28: 如果 move、set 和 display 函数的返回类型不是 `Screen&` 而是 `Screen`, 则在上一个练习中将会发生什么情况?

练习 7.29: 修改你的 Screen 类, 令 move、set 和 display 函数返回 `Screen` 并检查程序的运行结果, 在上一个练习中你的推测正确吗?

练习 7.30: 通过 `this` 指针使用成员的做法虽然合法, 但是有点多余。讨论显式地使用指针访问成员的优缺点。

7.3.3 类类型

每个类定义了唯一的类型。对于两个类来说, 即使它们的成员完全一样, 这两个类也是两个不同的类型。例如:

```
struct First {
    int memi;
    int getMem();
};

struct Second {
    int memi;
    int getMem();
};

First obj1;
Second obj2 = obj1;           // 错误: obj1 和 obj2 的类型不同
```

<278

 即使两个类的成员列表完全一致, 它们也是不同的类型。对于一个类来说, 它的成员和其他任何类(或者任何其他作用域)的成员都不是一回事儿。

我们可以把类名作为类型的名字使用, 从而直接指向类类型。或者, 我们也可以把类名跟在关键字 `class` 或 `struct` 后面:

```
Sales_data item1;           // 默认初始化 Sales_data 类型的对象
class Sales_data item1;      // 一条等价的声明
```

上面这两种使用类类型的方式是等价的，其中第二种方式从 C 语言继承而来，并且在 C++ 语言中也是合法的。

类的声明

就像可以把函数的声明和定义分离开来一样（参见 6.1.2 节，第 186 页），我们也能仅声明类而暂时不定义它：

```
class Screen; // Screen 类的声明
```

279 这种声明有时被称作前向声明（forward declaration），它向程序中引入了名字 Screen 并且指明 Screen 是一种类类型。对于类型 Screen 来说，在它声明之后定义之前是一个不完全类型（incomplete type），也就是说，此时我们已知 Screen 是一个类类型，但是不清楚它到底包含哪些成员。

不完全类型只能在非常有限的情景下使用：可以定义指向这种类型的指针或引用，也可以声明（但是不能定义）以不完全类型作为参数或者返回类型的函数。

对于一个类来说，在我们创建它的对象之前该类必须被定义过，而不能仅仅被声明。否则，编译器就无法了解这样的对象需要多少存储空间。类似的，类也必须首先被定义，然后才能用引用或者指针访问其成员。毕竟，如果类尚未定义，编译器也就不清楚该类到底有哪些成员。

在 7.6 节（第 268 页）中我们将描述一种例外的情况：直到类被定义之后数据成员才能被声明成这种类类型。换句话说，我们必须首先完成类的定义，然后编译器才能知道存储该数据成员需要多少空间。因为只有当类全部完成后类才算被定义，所以一个类的成员类型不能是该类自己。然而，一旦一个类的名字出现后，它就被认为是声明过了（但尚未定义），因此类允许包含指向它自身类型的引用或指针：

```
class Link_screen {
    Screen window;
    Link_screen *next;
    Link_screen *prev;
};
```

7.3.3 节练习

练习 7.31： 定义一对类 X 和 Y，其中 X 包含一个指向 Y 的指针，而 Y 包含一个类型为 X 的对象。

7.3.4 友元再探

我们的 Sales_data 类把三个普通的非成员函数定义成了友元（参见 7.2.1 节，第 241 页）。类还可以把其他的类定义成友元，也可以把其他类（之前已定义过的）的成员函数定义成友元。此外，友元函数能定义在类的内部，这样的函数是隐式内联的。

类之间的友元关系

举个友元类的例子，我们的 Window_mgr 类（参见 7.3.1 节，第 245 页）的某些成员可能需要访问它管理的 Screen 类的内部数据。例如，假设我们需要为 Window_mgr 添加一个名为 clear 的成员，它负责把一个指定的 Screen 的内容都设为空白。为了完成这一任务，clear 需要访问 Screen 的私有成员；而要想令这种访问合法，Screen 需要

把 Window_mgr 指定成它的友元:

```
class Screen {
    // Window_mgr 的成员可以访问 Screen 类的私有部分
    friend class Window_mgr;
    // Screen 类的剩余部分
};
```

如果一个类指定了友元类，则友元类的成员函数可以访问此类包括非公有成员在内的所有成员。通过上面的声明，Window_mgr 被指定为 Screen 的友元，因此我们可以将 Window_mgr 的 clear 成员写成如下的形式：

```
class Window_mgr {
public:
    // 窗口中每个屏幕的编号
    using ScreenIndex = std::vector<Screen>::size_type;
    // 按照编号将指定的 Screen 重置为空白
    void clear(ScreenIndex);
private:
    std::vector<Screen> screens{Screen(24, 80, ' ')};
};

void Window_mgr::clear(ScreenIndex i)
{
    // s 是一个 Screen 的引用，指向我们想清空的那个屏幕
    Screen &s = screens[i];
    // 将那个选定的 Screen 重置为空白
    s.contents = string(s.height * s.width, ' ');
}
```

一开始，首先把 s 定义成 screens vector 中第 i 个位置上的 Screen 的引用，随后利用 Screen 的 height 和 width 成员计算出一个新的 string 对象，并令其含有若干个空白字符，最后我们把这个含有很多空白的字符串赋给 contents 成员。

如果 clear 不是 Screen 的友元，上面的代码将无法通过编译，因为此时 clear 将不能访问 Screen 的 height、width 和 contents 成员。而当 Screen 将 Window_mgr 指定为其友元之后，Screen 的所有成员对于 Window_mgr 就都变成可见的了。

必须要注意的一点是，友元关系不存在传递性。也就是说，如果 Window_mgr 有它自己的友元，则这些友元并不能理所当然地具有访问 Screen 的特权。



每个类负责控制自己的友元类或友元函数。

令成员函数作为友元

除了令整个 Window_mgr 作为友元之外，Screen 还可以只为 clear 提供访问权限。当把一个成员函数声明成友元时，我们必须明确指出该成员函数属于哪个类：

```
class Screen {
    // Window_mgr::clear 必须在 Screen 类之前被声明
    friend void Window_mgr::clear(ScreenIndex);
    // Screen 类的剩余部分
};
```

要想令某个成员函数作为友元，我们必须仔细组织程序的结构以满足声明和定义的彼此依赖关系。在这个例子中，我们必须按照如下方式设计程序：

- 首先定义 `Window_mgr` 类，其中声明 `clear` 函数，但是不能定义它。在 `clear` 使用 `Screen` 的成员之前必须先声明 `Screen`。
- 接下来定义 `Screen`，包括对于 `clear` 的友元声明。
- 最后定义 `clear`，此时它才可以使用 `Screen` 的成员。

函数重载和友元

尽管重载函数的名字相同，但它们仍然是不同的函数。因此，如果一个类想把一组重载函数声明成它的友元，它需要对这组函数中的每一个分别声明：

```
// 重载的 storeOn 函数
extern std::ostream& storeOn(std::ostream &, Screen &);
extern BitMap& storeOn(BitMap &, Screen &);

class Screen {
    // storeOn 的 ostream 版本能访问 Screen 对象的私有部分
    friend std::ostream& storeOn(std::ostream &, Screen &);
    // ...
};
```

`Screen` 类把接受 `ostream&` 的 `storeOn` 函数声明成它的友元，但是接受 `BitMap&` 作为参数的版本仍然不能访问 `Screen`。



友元声明和作用域

类和非成员函数的声明不是必须在它们的友元声明之前。当一个名字第一次出现在一个友元声明中时，我们隐式地假定该名字在当前作用域中是可见的。然而，友元本身不一定真的声明在当前作用域中（参见 7.2.1 节，第 241 页）。

甚至就算在类的内部定义该函数，我们也必须在类的外部提供相应的声明从而使得函数可见。换句话说，即使我们仅仅是用声明友元的类的成员调用该友元函数，它也必须是被声明过的：

```
struct X {
    friend void f() { /* 友元函数可以定义在类的内部 */ }
    X() { f(); }                                // 错误: f 还没有被声明
    void g();
    void h();
};

void X::g() { return f(); }                    // 错误: f 还没有被声明
void f();                                     // 声明那个定义在 X 中的函数
void X::h() { return f(); }                    // 正确: 现在 f 的声明在作用域中了
```

282 >

关于这段代码最重要的是理解友元声明的作用是影响访问权限，它本身并非普通意义上的声明。



请注意，有的编译器并不强制执行上述关于友元的限定规则（参见 7.2.1 节，第 241 页）。

7.3.4 节练习

练习 7.32: 定义你自己的 Screen 和 Window_mgr，其中 clear 是 Window_mgr 的成员，是 Screen 的友元。

7.4 类的作用域

每个类都会定义它自己的作用域。在类的作用域之外，普通的数据和函数成员只能由对象、引用或者指针使用成员访问运算符（参见 4.6 节，第 133 页）来访问。对于类类型成员则使用作用域运算符访问。不论哪种情况，跟在运算符之后的名字都必须是对应类的成员：

```
Screen::pos ht = 24, wd = 80;           // 使用 Screen 定义的 pos 类型
Screen scr(ht, wd, ' ');
Screen *p = &scr;
char c = scr.get();                     // 访问 scr 对象的 get 成员
c = p->get();                         // 访问 p 所指对象的 get 成员
```

作用域和定义在类外部的成员

一个类就是一个作用域的事实能够很好地解释为什么当我们在类的外部定义成员函数时必须同时提供类名和函数名（参见 7.1.2 节，第 230 页）。在类的外部，成员的名字被隐藏起来了。

一旦遇到了类名，定义的剩余部分就在类的作用域之内了，这里的剩余部分包括参数列表和函数体。结果就是，我们可以直接使用类的其他成员而无须再次授权了。

例如，我们回顾一下 Window_mgr 类的 clear 成员（参见 7.3.4 节，第 251 页），该函数的参数用到了 Window_mgr 类定义的一种类型：

```
void Window_mgr::clear(ScreenIndex i)
{
    Screen &s = screens[i];
    s.contents = string(s.height * s.width, ' ');
}
```

因为编译器在处理参数列表之前已经明确了我们当前正位于 Window_mgr 类的作用域中，所以不必再专门说明 ScreenIndex 是 Window_mgr 类定义的。出于同样的原因，编译器也能知道函数体中用到的 screens 也是在 Window_mgr 类中定义的。 ◀ 283

另一方面，函数的返回类型通常出现在函数名之前。因此当成员函数定义在类的外部时，返回类型中使用的名字都位于类的作用域之外。这时，返回类型必须指明它是哪个类的成员。例如，我们可能向 Window_mgr 类添加一个新的名为 addScreen 的函数，它负责向显示器添加一个新的屏幕。这个成员的返回类型将是 ScreenIndex，用户可以通过它定位到指定的 Screen：

```
class Window_mgr {
public:
    // 向窗口添加一个 Screen，返回它的编号
    ScreenIndex addScreen(const Screen&);
    // 其他成员与之前的版本一致
};

// 首先处理返回类型，之后我们才进入 Window_mgr 的作用域
```

```
Window_mgr::ScreenIndex
Window_mgr::addScreen(const Screen &s)
{
    screens.push_back(s);
    return screens.size() - 1;
}
```

因为返回类型出现在类名之前，所以事实上它是位于 `Window_mgr` 类的作用域之外的。在这种情况下，要想使用 `ScreenIndex` 作为返回类型，我们必须明确指定哪个类定义了它。

7.4 节练习

练习 7.33: 如果我们给 `Screen` 添加一个如下所示的 `size` 成员将发生什么情况？如果出现了问题，请尝试修改它。

```
pos Screen::size() const
{
    return height * width;
}
```



7.4.1 名字查找与类的作用域

在目前为止，我们编写的程序中，**名字查找**（name lookup）（寻找与所用名字最匹配的声明的过程）的过程比较直截了当：

- 首先，在名字所在的块中寻找其声明语句，只考虑在名字的使用之前出现的声明。
- 如果没找到，继续查找外层作用域。
- 如果最终没有找到匹配的声明，则程序报错。

284

对于定义在类内部的成员函数来说，解析其中名字的方式与上述的查找规则有所区别，不过在当前的这个例子中体现得不太明显。类的定义分两步处理：

- 首先，编译成员的声明。
- 直到类全部可见后才编译函数体。

Note

编译器处理完类中的全部声明后才会处理成员函数的定义。

按照这种两阶段的方式处理类可以简化类代码的组织方式。因为成员函数体直到整个类可见后才会被处理，所以它能使用类中定义的任何名字。相反，如果函数的定义和成员的声明被同时处理，那么我们将不得不在成员函数中只使用那些已经出现的名字。

用于类成员声明的名字查找

这种两阶段的处理方式只适用于成员函数中使用的名字。声明中使用的名字，包括返回类型或者参数列表中使用的名字，都必须在使用前确保可见。如果某个成员的声明使用了类中尚未出现的名字，则编译器将会在定义该类的作用域中继续查找。例如：

```
typedef double Money;
string bal;
class Account {
public:
```

```

    Money balance() { return bal; }
private:
    Money bal;
    // ...
};

```

当编译器看到 `balance` 函数的声明语句时，它将在 `Account` 类的范围内寻找对 `Money` 的声明。编译器只考虑 `Account` 中在使用 `Money` 前出现的声明，因为没找到匹配的成员，所以编译器会接着到 `Account` 的外层作用域中查找。在这个例子中，编译器会找到 `Money` 的 `typedef` 语句，该类型被用作 `balance` 函数的返回类型以及数据成员 `bal` 的类型。另一方面，`balance` 函数体在整个类可见后才被处理，因此，该函数的 `return` 语句返回名为 `bal` 的成员，而非外层作用域的 `string` 对象。

类型名要特殊处理

一般来说，内层作用域可以重新定义外层作用域中的名字，即使该名字已经在内层作用域中使用过。然而在类中，如果成员使用了外层作用域中的某个名字，而该名字代表一种类型，则类不能在之后重新定义该名字：

```

typedef double Money;
class Account {
public:
    Money balance() { return bal; } // 使用外层作用域的 Money
private:
    typedef double Money;           // 错误：不能重新定义 Money
    Money bal;
    // ...
};

```

需要特别注意的是，即使 `Account` 中定义的 `Money` 类型与外层作用域一致，上述代码仍然是错误的。

尽管重新定义类型名字是一种错误的行为，但是编译器并不为此负责。一些编译器仍将顺利通过这样的代码，而忽略代码有错的事实。



类型的定义通常出现在类的开始处，这样就能确保所有使用该类型的成员都出现在类名的定义之后。

成员定义中的普通块作用域的名字查找

成员函数中使用的名字按照如下方式解析：

- 首先，在成员函数内查找该名字的声明。和前面一样，只有在函数使用之前出现的声明才被考虑。
- 如果在成员函数内没有找到，则在类内继续查找，这时类的所有成员都可以被考虑。
- 如果类内也没找到该名字的声明，在成员函数定义之前的作用域内继续查找。

一般来说，不建议使用其他成员的名字作为某个成员函数的参数。不过为了更好地解释名字的解析过程，我们不妨在 `dummy_fcn` 函数中暂时违反一下这个约定：

```

// 注意：这段代码仅为了说明而用，不是一段很好的代码
// 通常情况下不建议为参数和成员使用同样的名字
int height;                         // 定义了一个名字，稍后将在 Screen 中使用

```

```

class Screen {
public:
    typedef std::string::size_type pos;
    void dummy_fcn(pos height) {
        cursor = width * height;      // 哪个 height? 是那个参数
    }
private:
    pos cursor = 0;
    pos height = 0, width = 0;
};

```

286>

当编译器处理 `dummy_fcn` 中的乘法表达式时，它首先在函数作用域内查找表达式中用到的名字。函数的参数位于函数作用域内，因此 `dummy_fcn` 函数体内用到的名字 `height` 指的是参数声明。

在此例中，`height` 参数隐藏了同名的成员。如果想绕开上面的查找规则，应该将代码变为：

```

// 不建议的写法：成员函数中的名字不应该隐藏同名的成员
void Screen::dummy_fcn(pos height) {
    cursor = width * this->height;           // 成员 height
    // 另外一种表示该成员的方式
    cursor = width * Screen::height;          // 成员 height
}

```



尽管类的成员被隐藏了，但我们仍然可以通过加上类的名字或显式地使用 `this` 指针来强制访问成员。

其实最好的确保我们使用 `height` 成员的方法是给参数起个其他名字：

```

// 建议的写法：不要把成员名字作为参数或其他局部变量使用
void Screen::dummy_fcn(pos ht) {
    cursor = width * height;                  // 成员 height
}

```

在此例中，当编译器查找名字 `height` 时，显然在 `dummy_fcn` 函数内部是找不到的。编译器接着会在 `Screen` 内查找匹配的声明，即使 `height` 的声明出现在 `dummy_fcn` 使用它之后，编译器也能正确地解析函数使用的是名为 `height` 的成员。

类作用域之后，在外围的作用域中查找

如果编译器在函数和类的作用域中都没有找到名字，它将接着在外围的作用域中查找。在我们的例子中，名字 `height` 定义在外层作用域中，且位于 `Screen` 的定义之前。然而，外层作用域中的对象被名为 `height` 的成员隐藏掉了。因此，如果我们需要的是外层作用域中的名字，可以显式地通过作用域运算符来进行请求：

```

// 不建议的写法：不要隐藏外层作用域中可能被用到的名字
void Screen::dummy_fcn(pos height) {
    cursor = width * ::height;                // 哪个 height? 是那个全局的
}

```



尽管外层的对象被隐藏掉了，但我们仍然可以用作用域运算符访问它。

在文件中名字的出现处对其进行解析

<287

当成员定义在类的外部时，名字查找的第三步不仅要考虑类定义之前的全局作用域中的声明，还需要考虑在成员函数定义之前的全局作用域中的声明。例如：

```
int height; // 定义了一个名字，稍后将在 Screen 中使用
class Screen {
public:
    typedef std::string::size_type pos;
    void setHeight(pos);
    pos height = 0; // 隐藏了外层作用域中的 height
};

Screen::pos verify(Screen::pos);
void Screen::setHeight(pos var) {
    // var: 参数
    // height: 类的成员
    // verify: 全局函数
    height = verify(var);
}
```

请注意，全局函数 `verify` 的声明在 `Screen` 类的定义之前是不可见的。然而，名字查找的第三步包括了成员函数出现之前的全局作用域。在此例中，`verify` 的声明位于 `setHeight` 的定义之前，因此可以被正常使用。

7.4.1 节练习

练习 7.34：如果我们把第 256 页 `Screen` 类的 `pos` 的 `typedef` 放在类的最后一行会发生什么情况？

练习 7.35：解释下面代码的含义，说明其中的 `Type` 和 `initVal` 分别使用了哪个定义。如果代码存在错误，尝试修改它。

```
typedef string Type;
Type initVal();
class Exercise {
public:
    typedef double Type;
    Type setVal(Type);
    Type initVal();
private:
    int val;
};

Type Exercise::setVal(Type parm) {
    val = parm + initVal();
    return val;
}
```

7.5 构造函数再探

<288

对于任何 C++ 的类来说，构造函数都是其中重要的组成部分。我们已经在 7.1.4 节（第 235 页）中介绍了构造函数的基础知识，本节将继续介绍构造函数的一些其他功能，并对

之前已经介绍的内容进行一些更深入的讨论。

7.5.1 构造函数初始值列表

当我们定义变量时习惯于立即对其进行初始化，而非先定义、再赋值：

```
string foo = "Hello World!";           // 定义并初始化
string bar;                           // 默认初始化成空 string 对象
bar = "Hello World!";                 // 为 bar 赋一个新值
```

就对象的数据成员而言，初始化和赋值也有类似的区别。如果没有在构造函数的初始值列表中显式地初始化成员，则该成员将在构造函数体之前执行默认初始化。例如：

```
// Sales_data 构造函数的一种写法，虽然合法但比较草率：没有使用构造函数初始值
Sales_data::Sales_data(const string &s,
                      unsigned cnt, double price)
{
    bookNo = s;
    units_sold = cnt;
    revenue = cnt * price;
}
```

这段代码和我们在 237 页的原始定义效果是相同的：当构造函数完成后，数据成员的值相同。区别是原来的版本初始化了它的数据成员，而这个版本是对数据成员执行了赋值操作。这一区别到底会有什么深层次的影响完全依赖于数据成员的类型。

构造函数的初始值有时必不可少

有时我们可以忽略数据成员初始化和赋值之间的差异，但并非总能这样。如果成员是 `const` 或者是引用的话，必须将其初始化。类似的，当成员属于某种类类型且该类没有定义默认构造函数时，也必须将这个成员初始化。例如：

```
class ConstRef {
public:
    ConstRef(int ii);
private:
    int i;
    const int ci;
    int &ri;
};
```

[289] 和其他常量对象或者引用一样，成员 `ci` 和 `ri` 都必须被初始化。因此，如果我们没有为它们提供构造函数初始值的话将引发错误：

```
// 错误：ci 和 ri 必须被初始化
ConstRef::ConstRef(int ii)
{ // 赋值：
    i = ii;                     // 正确
    ci = ii;                    // 错误：不能给 const 赋值
    ri = i;                     // 错误：ri 没被初始化
}
```

随着构造函数体一开始执行，初始化就完成了。我们初始化 `const` 或者引用类型的数据成员的唯一机会就是通过构造函数初始值，因此该构造函数的正确形式应该是：

```
// 正确：显式地初始化引用和 const 成员
ConstRef::ConstRef(int ii): i(ii), ci(ii), ri(i) { }
```



如果成员是 `const`、引用，或者属于某种未提供默认构造函数的类类型，我们必须通过构造函数初始值列表为这些成员提供初值。

建议：使用构造函数初始值

在很多类中，初始化和赋值的区别事关底层效率问题：前者直接初始化数据成员，后者则先初始化再赋值。

除了效率问题外更重要的是，一些数据成员必须被初始化。建议读者养成使用构造函数初始值的习惯，这样能避免某些意想不到的编译错误，特别是遇到有的类含有需要构造函数初始值的成员时。

成员初始化的顺序

显然，在构造函数初始值中每个成员只能出现一次。否则，给同一个成员赋两个不同的初始值有什么意义呢？

不过让人稍感意外的是，构造函数初始值列表只说明用于初始化成员的值，而不限定初始化的具体执行顺序。

成员的初始化顺序与它们在类定义中的出现顺序一致：第一个成员先被初始化，然后第二个，以此类推。构造函数初始值列表中初始值的前后位置关系不会影响实际的初始化顺序。

一般来说，初始化的顺序没什么特别要求。不过如果一个成员是用另一个成员来初始化的，那么这两个成员的初始化顺序就很关键了。

举个例子，考虑下面这个类：

```
class X {
    int i;
    int j;
public:
    // 未定义的：i 在 j 之前被初始化
    X(int val): j(val), i(j) { }
};
```

290

在此例中，从构造函数初始值的形式上来看仿佛是先用 `val` 初始化了 `j`，然后再用 `j` 初始化 `i`。实际上，`i` 先被初始化，因此这个初始值的效果是试图使用未定义的值 `j` 初始化 `i`！

有的编译器具备一项比较友好的功能，即当构造函数初始值列表中的数据成员顺序与这些成员声明的顺序不符时会生成一条警告信息。



最好令构造函数初始值的顺序与成员声明的顺序保持一致。而且如果可能的话，尽量避免使用某些成员初始化其他成员。

如果可能的话，最好用构造函数的参数作为成员的初始值，而尽量避免使用同一个对

象的其他成员。这样的好处是我们可以不必考虑成员的初始化顺序。例如，`X` 的构造函数如果写成如下的形式效果会更好：

```
X(int val): i(val), j(val) { }
```

在这个版本中，`i` 和 `j` 初始化的顺序就没什么影响了。

默认实参和构造函数

`Sales_data` 默认构造函数的行为与只接受一个 `string` 实参的构造函数差不多。唯一的区别是接受 `string` 实参的构造函数使用这个实参初始化 `bookNo`，而默认构造函数（隐式地）使用 `string` 的默认构造函数初始化 `bookNo`。我们可以把它们重写成一个使用默认实参（参见 6.5.1 节，第 211 页）的构造函数：

```
class Sales_data {
public:
    // 定义默认构造函数，令其与只接受一个 string 实参的构造函数功能相同
    Sales_data(std::string s = "") : bookNo(s) { }
    // 其他构造函数与之前一致
    Sales_data(std::string s, unsigned cnt, double rev):
        bookNo(s), units_sold(cnt), revenue(rev*cnt) { }
    Sales_data(std::istream &is) { read(is, *this); }
    // 其他成员与之前的版本一致
};
```

在上面这段程序中，类的接口与第 237 页的代码是一样的。当没有给定实参，或者给定了一个 `string` 实参时，两个版本的类创建了相同的对象。因为我们不提供实参也能调用上述的构造函数，所以该构造函数实际上为我们的类提供了默认构造函数。

291



如果一个构造函数为所有参数都提供了默认实参，则它实际上也定义了默认构造函数。

值得注意的是，我们不应该为 `Sales_data` 接受三个实参的构造函数提供默认值。因为如果用户为售出书籍的数量提供了一个非零的值，则我们就会期望用户同时提供这些书籍的售出价格。

7.5.1 节练习

练习 7.36: 下面的初始值是错误的，请找出问题所在并尝试修改它。

```
struct X {
    X (int i, int j): base(i), rem(base % j) { }
    int rem, base;
};
```

练习 7.37: 使用本节提供的 `Sales_data` 类，确定初始化下面的变量时分别使用了哪个构造函数，然后罗列出每个对象所有数据成员的值。

```
Sales_data first_item(cin);
int main() {
    Sales_data next;
    Sales_data last("9-999-99999-9");
}
```

练习 7.38: 有些情况下我们希望提供 `cin` 作为接受 `istream&` 参数的构造函数的默认实参，请声明这样的构造函数。

练习 7.39: 如果接受 `string` 的构造函数和接受 `istream&` 的构造函数都使用默认实参，这种行为合法吗？如果不，为什么？

练习 7.40: 从下面的抽象概念中选择一个（或者你自己指定一个），思考这样的类需要哪些数据成员，提供一组合理的构造函数并阐明这样做的原因。

- (a) Book
- (b) Date
- (c) Employee
- (d) Vehicle
- (e) Object
- (f) Tree

7.5.2 委托构造函数

C++11 新标准扩展了构造函数初始值的功能，使得我们可以定义所谓的**委托构造函数**（delegating constructor）。一个委托构造函数使用它所属类的其他构造函数执行它自己的初始化过程，或者说它把自己的一些（或者全部）职责委托给了其他构造函数。C++
11

和其他构造函数一样，一个委托构造函数也有一个成员初始值的列表和一个函数体。在委托构造函数内，成员初始值列表只有一个唯一的入口，就是类名本身。和其他成员初始值一样，类名后面紧跟圆括号括起来的参数列表，参数列表必须与类中另外一个构造函数匹配。292

举个例子，我们使用委托构造函数重写 `Sales_data` 类，重写后的形式如下所示：

```
class Sales_data {
public:
    // 非委托构造函数使用对应的实参初始化成员
    Sales_data(std::string s, unsigned cnt, double price):
        bookNo(s), units_sold(cnt), revenue(cnt*price) { }
    // 其余构造函数全都委托给另一个构造函数
    Sales_data(): Sales_data("", 0, 0) {}
    Sales_data(std::string s): Sales_data(s, 0, 0) {}
    Sales_data(std::istream &is): Sales_data()
        { read(is, *this); }
    // 其他成员与之前的版本一致
};
```

在这个 `Sales_data` 类中，除了一个构造函数外其他的都委托了它们的工作。第一个构造函数接受三个实参，使用这些实参初始化数据成员，然后结束工作。我们定义默认构造函数令其使用三参数的构造函数完成初始化过程，它也无须执行其他任务，这一点从空的构造函数体能看得出来。接受一个 `string` 的构造函数同样委托给了三参数的版本。

接受 `istream&` 的构造函数也是委托构造函数，它委托给了默认构造函数，默认构造函数又接着委托给三参数构造函数。当这些受委托的构造函数执行完后，接着执行 `istream&` 构造函数体的内容。它的构造函数体调用 `read` 函数读取给定的 `istream`。

当一个构造函数委托给另一个构造函数时，受委托的构造函数的初始值列表和函数体被依次执行。在 `Sales_data` 类中，受委托的构造函数体恰好是空的。假如函数体包含有代码的话，将先执行这些代码，然后控制权才会交还给委托者的函数体。

7.5.2 节练习

练习 7.41: 使用委托构造函数重新编写你的 Sales_data 类，给每个构造函数体添加一条语句，令其一旦执行就打印一条信息。用各种可能的方式分别创建 Sales_data 对象，认真研究每次输出的信息直到你确实理解了委托构造函数的执行顺序。

练习 7.42: 对于你在练习 7.40（参见 7.5.1 节，第 261 页）中编写的类，确定哪些构造函数可以使用委托。如果可以的话，编写委托构造函数。如果不可以，从抽象概念列表中重新选择一个你认为可以使用委托构造函数的，为挑选出的这个概念编写类定义。



7.5.3 默认构造函数的作用

293 当对象被默认初始化或值初始化时自动执行默认构造函数。默认初始化在以下情况下发生：

- 当我们在块作用域内不使用任何初始值定义一个非静态变量（参见 2.2.1 节，第 39 页）或者数组时（参见 3.5.1 节，第 101 页）。
- 当一个类本身含有类类型的成员且使用合成的默认构造函数时（参见 7.1.4 节，第 235 页）。
- 当类类型的成员没有在构造函数初始值列表中显式地初始化时（参见 7.1.4 节，第 237 页）。

值初始化在以下情况下发生：

- 在数组初始化的过程中如果我们提供的初始值数量少于数组的大小时（参见 3.5.1 节，第 101 页）。
- 当我们不使用初始值定义一个局部静态变量时（参见 6.1.1 节，第 185 页）。
- 当我们通过书写形如 `T()` 的表达式显式地请求值初始化时，其中 `T` 是类型名（`vector` 的一个构造函数只接受一个实参用于说明 `vector` 大小（参见 3.3.1 节，第 88 页），它就是使用一个这种形式的实参来对它的元素初始化器进行值初始化）。

类必须包含一个默认构造函数以便在上述情况下使用，其中的大多数情况非常容易判断。

不那么明显的一种情况是类的某些数据成员缺少默认构造函数：

```
class NoDefault {
public:
    NoDefault(const std::string&);
    // 还有其他成员，但是没有其他构造函数了
};

struct A {           // 默认情况下 my_mem 是 public 的（参见 7.2 节，第 240 页）
    NoDefault my_mem;
};

A a;                // 错误：不能为 A 合成构造函数

struct B {
    B() {}          // 错误：b_member 没有初始值
    NoDefault b_member;
};
```

Best Practices

在实际中，如果定义了其他构造函数，那么最好也提供一个默认构造函数。

使用默认构造函数

< 294

下面的 obj 的声明可以正常编译通过：

```
Sales_data obj(); // 正确：定义了一个函数而非对象
if (obj.isbn() == Primer_5th_ed.isbn()) // 错误：obj 是一个函数
```

但当我们试图使用 obj 时，编译器将报错，提示我们不能对函数使用成员访问运算符。问题在于，尽管我们想声明一个默认初始化的对象，obj 实际的含义却是一个不接受任何参数的函数并且其返回值是 Sales_data 类型的对象。

如果想定义一个使用默认构造函数进行初始化的对象，正确的方法是去掉对象名之后的空的括号对：

```
// 正确：obj 是个默认初始化的对象
Sales_data obj;
```



WARNING

对于 C++ 的新手程序员来说有一种常犯的错误，它们试图以如下的形式声明一个用默认构造函数初始化的对象：

Sales_data obj();	// 错误：声明了一个函数而非对象
Sales_data obj2;	// 正确：obj2 是一个对象而非函数

7.5.3 节练习

练习 7.43：假定有一个名为 NoDefault 的类，它有一个接受 int 的构造函数，但是没有默认构造函数。定义类 C，C 有一个 NoDefault 类型的成员，定义 C 的默认构造函数。

练习 7.44：下面这条声明合法吗？如果不，为什么？

```
vector<NoDefault> vec(10);
```

练习 7.45：如果在上一个练习中定义的 vector 的元素类型是 C，则声明合法吗？为什么？

练习 7.46：下面哪些论断是不正确的？为什么？

- (a) 一个类必须至少提供一个构造函数。
- (b) 默认构造函数是参数列表为空的构造函数。
- (c) 如果对于类来说不存在有意义的默认值，则类不应该提供默认构造函数。
- (d) 如果类没有定义默认构造函数，则编译器将为其生成一个并把每个数据成员初始化成相应类型的默认值。

7.5.4 隐式的类类型转换



4.11 节（第 141 页）曾经介绍过 C++ 语言在内置类型之间定义了几种自动转换规则。同样的，我们也能为类定义隐式转换规则。如果构造函数只接受一个实参，则它实际上定义了转换为此类类型的隐式转换机制，有时我们把这个构造函数称作转换构造函数（converting constructor）。我们将在 14.9 节（第 514 页）介绍如何定义将一种类类型转换为另一种类类型的转换规则。

< 295



能通过一个实参调用的构造函数定义了一条从构造函数的参数类型向类类型隐式转换的规则。

在 Sales_data 类中，接受 string 的构造函数和接受 istream 的构造函数分别定义了从这两种类型向 Sales_data 隐式转换的规则。也就是说，在需要使用 Sales_data 的地方，我们可以使用 string 或者 istream 作为替代：

```
string null_book = "9-999-99999-9";
// 构造一个临时的 Sales_data 对象
// 该对象的 units_sold 和 revenue 等于 0, bookNo 等于 null_book
item.combine(null_book);
```

在这里我们用一个 string 实参调用了 Sales_data 的 combine 成员。该调用是合法的，编译器用给定的 string 自动创建了一个 Sales_data 对象。新生成的这个（临时）Sales_data 对象被传递给 combine。因为 combine 的参数是一个常量引用，所以我们可以给该参数传递一个临时量。

只允许一步类类型转换

在 4.11.2 节（第 143 页）中我们指出，编译器只会自动地执行一步类型转换。例如，因为下面的代码隐式地使用了两种转换规则，所以它是错误的：

```
// 错误：需要用户定义的两种转换：
// (1) 把 “9-999-99999-9” 转换成 string
// (2) 再把这个（临时的）string 转换成 Sales_data
item.combine("9-999-99999-9");
```

如果我们想完成上述调用，可以显式地把字符串转换成 string 或者 Sales_data 对象：

```
// 正确：显式地转换成 string，隐式地转换成 Sales_data
item.combine(string("9-999-99999-9"));
// 正确：隐式地转换成 string，显式地转换成 Sales_data
item.combine(Sales_data("9-999-99999-9"));
```

类类型转换不是总有效

是否需要从 string 到 Sales_data 的转换依赖于我们对用户使用该转换的看法。在此例中，这种转换可能是对的。null_book 中的 string 可能表示了一个不存在的 ISBN 编号。

另一个是从 istream 到 Sales_data 的转换：

```
// 使用 istream 构造函数创建一个函数传递给 combine
item.combine(cin);
```

这段代码隐式地把 cin 转换成 Sales_data，这个转换执行了接受一个 istream 的 Sales_data 构造函数。该构造函数通过读取标准输入创建了一个（临时的）Sales_data 对象，随后将得到的对象传递给 combine。

296 Sales_data 对象是个临时量（参见 2.4.1 节，第 54 页），一旦 combine 完成我们就不能再访问它了。实际上，我们构建了一个对象，先将它的值加到 item 中，随后将其丢弃。

抑制构造函数定义的隐式转换

在要求隐式转换的程序上下文中，我们可以通过将构造函数声明为 `explicit` 加以阻止：

```
class Sales_data {
public:
    Sales_data() = default;
    Sales_data(const std::string &s, unsigned n, double p):
        bookNo(s), units_sold(n), revenue(p*n) { }
    explicit Sales_data(const std::string &s): bookNo(s) { }
    explicit Sales_data(std::istream&); // 其他成员与之前的版本一致
};
```

此时，没有任何构造函数能用于隐式地创建 `Sales_data` 对象，之前的两种用法都无法通过编译：

```
item.combine(null_book); // 错误：string 构造函数是 explicit 的
item.combine(cin); // 错误：istream 构造函数是 explicit 的
```

关键字 `explicit` 只对一个实参的构造函数有效。需要多个实参的构造函数不能用于执行隐式转换，所以无须将这些构造函数指定为 `explicit` 的。只能在类内声明构造函数时使用 `explicit` 关键字，在类外部定义时不应重复：

```
// 错误：explicit 关键字只允许出现在类内的构造函数声明处
explicit Sales_data::Sales_data(istream& is)
{
    read(is, *this);
}
```

explicit 构造函数只能用于直接初始化

发生隐式转换的一种情况是当我们执行拷贝形式的初始化时（使用`=`）（参见 3.2.1 节，第 76 页）。此时，我们只能使用直接初始化而不能使用 `explicit` 构造函数：

```
Sales_data item1(null_book); // 正确：直接初始化
// 错误：不能将 explicit 构造函数用于拷贝形式的初始化过程
Sales_data item2 = null_book;
```

 当我们用 `explicit` 关键字声明构造函数时，它将只能以直接初始化的形式使用（参见 3.2.1 节，第 76 页）。而且，编译器将不会在自动转换过程中使用该构造函数。

为转换显式地使用构造函数

<297

尽管编译器不会将 `explicit` 的构造函数用于隐式转换过程，但是我们可以使用这样的构造函数显式地强制进行转换：

```
// 正确：实参是一个显式构造的 Sales_data 对象
item.combine(Sales_data(null_book));
// 正确：static_cast 可以使用 explicit 的构造函数
item.combine(static_cast<Sales_data>(cin));
```

在第一个调用中，我们直接使用 `Sales_data` 的构造函数，该调用通过接受 `string` 的

构造函数创建了一个临时的 `Sales_data` 对象。在第二个调用中，我们使用 `static_cast`（参见 4.11.3 节，第 145 页）执行了显式的而非隐式的转换。其中，`static_cast` 使用 `istream` 构造函数创建了一个临时的 `Sales_data` 对象。

标准库中含有显式构造函数的类

我们用过的一些标准库中的类含有单参数的构造函数：

- 接受一个单参数的 `const char*` 的 `string` 构造函数（参见 3.2.1 节，第 76 页）不是 `explicit` 的。
- 接受一个容量参数的 `vector` 构造函数（参见 3.3.1 节，第 87 页）是 `explicit` 的。

7.5.4 节练习

练习 7.47: 说明接受一个 `string` 参数的 `Sales_data` 构造函数是否应该是 `explicit` 的，并解释这样做的优缺点。

练习 7.48: 假定 `Sales_data` 的构造函数不是 `explicit` 的，则下述定义将执行什么样的操作？

```
string null_isbn("9-999-99999-9");
Sales_data item1(null_isbn);
Sales_data item2("9-999-99999-9");
```

如果 `Sales_data` 的构造函数是 `explicit` 的，又会发生什么呢？

练习 7.49: 对于 `combine` 函数的三种不同声明，当我们调用 `i.combine(s)` 时分别发生什么情况？其中 `i` 是一个 `Sales_data`，而 `s` 是一个 `string` 对象。

- (a) `Sales_data &combine(Sales_data);`
- (b) `Sales_data &combine(Sales_data&);`
- (c) `Sales_data &combine(const Sales_data&) const;`

练习 7.50: 确定在你的 `Person` 类中是否有一些构造函数应该是 `explicit` 的。

练习 7.51: `vector` 将其单参数的构造函数定义成 `explicit` 的，而 `string` 则不是，你觉得原因何在？



7.5.5 聚合类

298 聚合类（aggregate class）使得用户可以直接访问其成员，并且具有特殊的初始化语法形式。当一个类满足如下条件时，我们说它是聚合的：

- 所有成员都是 `public` 的。
- 没有定义任何构造函数。
- 没有类内初始值（参见 2.6.1 节，第 64 页）。
- 没有基类，也没有 `virtual` 函数，关于这部分知识我们将在第 15 章详细介绍。

例如，下面的类是一个聚合类：

```
struct Data {
    int ival;
    string s;
};
```

我们可以提供一个花括号括起来的成员初始值列表，并用它初始化聚合类的数据成员：

```
// val1.ival = 0; val1.s = string("Anna")
Data val1 = { 0, "Anna" };
```

初始值的顺序必须与声明的顺序一致，也就是说，第一个成员的初始值要放在第一个，然后是第二个，以此类推。下面的例子是错误的：

```
// 错误：不能使用"Anna"初始化 ival，也不能使用 1024 初始化 s
Data val2 = { "Anna" , 1024 };
```

与初始化数组元素的规则（参见 3.5.1 节，第 101 页）一样，如果初始值列表中的元素个数少于类的成员数量，则靠后的成员被值初始化（参见 3.5.1 节，第 101 页）。初始值列表的元素个数绝对不能超过类的成员数量。

值得注意的是，显式地初始化类的对象的成员存在三个明显的缺点：

- 要求类的所有成员都是 `public` 的。
- 将正确初始化每个对象的每个成员的重任交给了类的用户（而非类的作者）。因为用户很容易忘掉某个初始值，或者提供一个不恰当的初始值，所以这样的初始化过程冗长乏味且容易出错。
- 添加或删除一个成员之后，所有的初始化语句都需要更新。

7.5.5 节练习

299

练习 7.52： 使用 2.6.1 节（第 64 页）的 `Sales_data` 类，解释下面的初始化过程。如果存在问题，尝试修改它。

```
Sales_data item = {"978-0590353403", 25, 15.99};
```

7.5.6 字面值常量类



在 6.5.2 节（第 214 页）中我们提到过 `constexpr` 函数的参数和返回值必须是字面值类型。除了算术类型、引用和指针外，某些类也是字面值类型。和其他类不同，字面值类型的类可能含有 `constexpr` 函数成员。这样的成员必须符合 `constexpr` 函数的所有要求，它们是隐式 `const` 的（参见 7.1.2 节，第 231 页）。

数据成员都是字面值类型的聚合类（参见 7.5.5 节，第 266 页）是字面值常量类。如果一个类不是聚合类，但它符合下述要求，则它也是一个字面值常量类：

- 数据成员都必须是字面值类型。
- 类必须至少含有一个 `constexpr` 构造函数。
- 如果一个数据成员含有类内初始值，则内置类型成员的初始值必须是一条常量表达式（参见 2.4.4 节，第 58 页）；或者如果成员属于某种类类型，则初始值必须使用成员自己的 `constexpr` 构造函数。
- 类必须使用析构函数的默认定义，该成员负责销毁类的对象（参见 7.1.5 节，第 239 页）。

`constexpr` 构造函数

尽管构造函数不能是 `const` 的（参见 7.1.4 节，第 235 页），但是字面值常量类的构造函数可以是 `constexpr`（参见 6.5.2 节，第 213 页）函数。事实上，一个字面值常量类必须至少提供一个 `constexpr` 构造函数。

C++ 11

constexpr 构造函数可以声明成 = default (参见 7.1.4 节, 第 237 页) 的形式 (或者是删除函数的形式, 我们将在 13.1.6 节 (第 449 页) 介绍相关知识)。否则, constexpr 构造函数就必须既符合构造函数的要求 (意味着不能包含返回语句), 又符合 constexpr 函数的要求 (意味着它能拥有的唯一可执行语句就是返回语句 (参见 6.5.2 节, 第 214 页))。综合这两点可知, constexpr 构造函数体一般来说应该是空的。我们通过前置关键字 constexpr 就可以声明一个 constexpr 构造函数了:

```
300 > class Debug {
public:
    constexpr Debug(bool b = true): hw(b), io(b), other(b) { }
    constexpr Debug(bool h, bool i, bool o):
        hw(h), io(i), other(o) { }
    constexpr bool any() { return hw || io || other; }
    void set_io(bool b) { io = b; }
    void set_hw(bool b) { hw = b; }
    void set_other(bool b) { other = b; }
private:
    bool hw; // 硬件错误, 而非 IO 错误
    bool io; // IO 错误
    bool other; // 其他错误
};
```

constexpr 构造函数必须初始化所有数据成员, 初始值或者使用 constexpr 构造函数, 或者是一条常量表达式。

constexpr 构造函数用于生成 constexpr 对象以及 constexpr 函数的参数或返回类型:

```
constexpr Debug io_sub(false, true, false); // 调试 IO
if (io_sub.any()) // 等价于 if(true)
    cerr << "print appropriate error messages" << endl;
constexpr Debug prod(false); // 无调试
if (prod.any()) // 等价于 if(false)
    cerr << "print an error message" << endl;
```

7.5.6 节练习

练习 7.53: 定义你自己的 Debug。

练习 7.54: Debug 中以 set_ 开头的成员应该被声明成 constexpr 吗? 如果不, 为什么?

练习 7.55: 7.5.5 节 (第 266 页) 的 Data 类是字面值常量类吗? 请解释原因。

7.6 类的静态成员

有的时候类需要它的一些成员与类本身直接相关, 而不是与类的各个对象保持关联。例如, 一个银行账户类可能需要一个数据成员来表示当前的基准利率。在此例中, 我们希望利率与类关联, 而非与类的每个对象关联。从实现效率的角度来看, 没必要每个对象都存储利率信息。而且更加重要的是, 一旦利率浮动, 我们希望所有的对象都能使用新值。

声明静态成员

我们通过在成员的声明之前加上关键字 `static` 使得其与类关联在一起。和其他成员一样，静态成员可以是 `public` 的或 `private` 的。静态数据成员的类型可以是常量、引用、指针、类类型等。

举个例子，我们定义一个类，用它表示银行的账户记录：

<301>

```
class Account {
public:
    void calculate() { amount += amount * interestRate; }
    static double rate() { return interestRate; }
    static void rate(double);
private:
    std::string owner;
    double amount;
    static double interestRate;
    static double initRate();
};
```

类的静态成员存在于任何对象之外，对象中不包含任何与静态数据成员有关的数据。因此，每个 `Account` 对象将包含两个数据成员：`owner` 和 `amount`。只存在一个 `interestRate` 对象而且它被所有 `Account` 对象共享。

类似的，静态成员函数也不与任何对象绑定在一起，它们不包含 `this` 指针。作为结果，静态成员函数不能声明成 `const` 的，而且我们也不能在 `static` 函数体内使用 `this` 指针。这一限制既适用于 `this` 的显式使用，也对调用非静态成员的隐式使用有效。

使用类的静态成员

我们使用作用域运算符直接访问静态成员：

```
double r;
r = Account::rate(); // 使用作用域运算符访问静态成员
```

虽然静态成员不属于类的某个对象，但是我们仍然可以使用类的对象、引用或者指针来访问静态成员：

```
Account ac1;
Account *ac2 = &ac1;
// 调用静态成员函数 rate 的等价形式
r = ac1.rate(); // 通过 Account 的对象或引用
r = ac2->rate(); // 通过指向 Account 对象的指针
```

成员函数不用通过作用域运算符就能直接使用静态成员：

```
class Account {
public:
    void calculate() { amount += amount * interestRate; }
private:
    static double interestRate;
    // 其他成员与之前的版本一致
};
```

302 定义静态成员

和其他的成员函数一样，我们既可以在类的内部也可以在类的外部定义静态成员函数。当在类的外部定义静态成员时，不能重复 `static` 关键字，该关键字只出现在类内部的声明语句：

```
void Account::rate(double newRate)
{
    interestRate = newRate;
}
```



和类的所有成员一样，当我们指向类外部的静态成员时，必须指明成员所属的类名。`static` 关键字则只出现在类内部的声明语句中。

因为静态数据成员不属于类的任何一个对象，所以它们并不是在创建类的对象时被定义的。这意味着它们不是由类的构造函数初始化的。而且一般来说，我们不能在类的内部初始化静态成员。相反的，必须在类的外部定义和初始化每个静态成员。和其他对象一样，一个静态数据成员只能定义一次。

类似于全局变量（参见 6.1.1 节，第 184 页），静态数据成员定义在任何函数之外。因此一旦它被定义，就将一直存在于程序的整个生命周期中。

我们定义静态数据成员的方式和在类的外部定义成员函数差不多。我们需要指定对象的类型名，然后是类名、作用域运算符以及成员自己的名字：

```
// 定义并初始化一个静态成员
double Account::interestRate = initRate();
```

这条语句定义了名为 `interestRate` 的对象，该对象是类 `Account` 的静态成员，其类型是 `double`。从类名开始，这条定义语句的剩余部分就都位于类的作用域之内了。因此，我们可以直接使用 `initRate` 函数。注意，虽然 `initRate` 是私有的，我们也能用它初始化 `interestRate`。和其他成员的定义一样，`interestRate` 的定义也可以访问类的私有成员。



要想确保对象只定义一次，最好的办法是把静态数据成员的定义与其他非内联函数的定义放在同一个文件中。

静态成员的类内初始化

通常情况下，类的静态成员不应该在类的内部初始化。然而，我们可以为静态成员提供 `const` 整数类型的类内初始值，不过要求静态成员必须是字面值常量类型的 `constexpr`（参见 7.5.6 节，第 267 页）。初始值必须是常量表达式，因为这些成员本身就是常量表达式，所以它们能用在所有适合于常量表达式的地方。例如，我们可以用一个初始化了的静态数据成员指定数组成员的维度：

```
class Account {
public:
    static double rate() { return interestRate; }
    static void rate(double);
private:
```

303

```

static constexpr int period = 30;      // period 是常量表达式
double daily_tbl[period];
};

```

如果某个静态成员的应用场景仅限于编译器可以替换它的值的情况，则一个初始化的 `const` 或 `constexpr static` 不需要分别定义。相反，如果我们将它用于值不能替换的场景中，则该成员必须有一条定义语句。

例如，如果 `period` 的唯一用途就是定义 `daily_tbl` 的维度，则不需要在 `Account` 外面专门定义 `period`。此时，如果我们忽略了这条定义，那么对程序非常微小的改动也可能造成编译错误，因为程序找不到该成员的定义语句。举个例子，当需要把 `Account::period` 传递给一个接受 `const int&` 的函数时，必须定义 `period`。

如果在类的内部提供了一个初始值，则成员的定义不能再指定一个初始值了：

```

// 一个不带初始值的静态成员的定义
constexpr int Account::period;           // 初始值在类的定义内提供

```



即使一个常量静态数据成员在类内部被初始化了，通常情况下也应该在类的外部定义一下该成员。

静态成员能用于某些场景，而普通成员不能

如我们所见，静态成员独立于任何对象。因此，在某些非静态数据成员可能非法的场合，静态成员却可以正常地使用。举个例子，静态数据成员可以是不完全类型（参见 7.3.3 节，第 249 页）。特别的，静态数据成员的类型可以就是它所属的类类型。而非静态数据成员则受到限制，只能声明成它所属类的指针或引用：

```

class Bar {
public:
    // ...
private:
    static Bar mem1;                // 正确：静态成员可以是不完全类型
    Bar *mem2;                     // 正确：指针成员可以是不完全类型
    Bar mem3;                      // 错误：数据成员必须是完全类型
};

```

静态成员和普通成员的另外一个区别是我们可以使用静态成员作为默认实参（参见 6.5.1 <304> 节，第 211 页）：

```

class Screen {
public:
    // bkground 表示一个在类中稍后定义的静态成员
    Screen& clear(char = bkground);
private:
    static const char bkground;
};

```

非静态数据成员不能作为默认实参，因为它的值本身属于对象的一部分，这么做的结果是无法真正提供一个对象以便从中获取成员的值，最终将引发错误。

7.6 节练习

练习 7.56：什么是类的静态成员？它有何优点？静态成员与普通成员有何区别？

练习 7.57：编写你自己的 Account 类。

练习 7.58：下面的静态数据成员的声明和定义有错误吗？请解释原因。

```
// example.h
class Example {
public:
    static double rate = 6.5;
    static const int vecSize = 20;
    static vector<double> vec(vecSize);
};

// example.C
#include "example.h"
double Example::rate;
vector<double> Example::vec;
```

小结

< 305

类是 C++ 语言中最基本的特性。类允许我们为自己的应用定义新类型，从而使得程序更加简洁且易于修改。

类有两项基本能力：一是数据抽象，即定义数据成员和函数成员的能力；二是封装，即保护类的成员不被随意访问的能力。通过将类的实现细节设为 `private`，我们就能完成类的封装。类可以将其他类或者函数设为友元，这样它们就能访问类的非公有成员了。

类可以定义一种特殊的成员函数：构造函数，其作用是控制初始化对象的方式。构造函数可以重载，构造函数应该使用构造函数初始值列表来初始化所有数据成员。

类还能定义可变或者静态成员。一个可变成员永远都不会是 `const`，即使在 `const` 成员函数内也能修改它的值；一个静态成员可以是函数也可以是数据，静态成员存在于所有对象之外。

术语表

抽象数据类型 (abstract data type) 封装（隐藏）了实现细节的数据结构。

访问说明符 (access specifier) 包括关键字 `public` 和 `private`。用于定义成员对类的用户可见还是只对类的友元和成员可见。在类中说明符可以出现多次，每个说明符的有效范围从它自身开始，到下一个说明符为止。

聚合类 (aggregate class) 只含有公有成员的类，并且没有类内初始值或者构造函数。聚合类的成员可以用花括号括起来的初始值列表进行初始化。

类 (class) C++ 提供的自定义数据类型的机制。类可以包含数据、函数和类型成员。一个类定义一种新的类型和一个新的作用域。

类的声明 (class declaration) 首先是关键字 `class`（或者 `struct`），随后是类名以及分号。如果类已经声明而尚未定义，则它是一个不完全类型。

class 关键字 (class keyword) 用于定义类的关键字，默认情况下成员是 `private` 的。

类的作用域 (class scope) 每个类定义一个作用域。类作用域比其他作用域更加复

杂，类中定义的成员函数甚至有可能使用定义语句之后的名字。

常量成员函数 (const member function) 一个成员函数，在其中不能修改对象的普通（即既不是 `static` 也不是 `mutable`）数据成员。`const` 成员的 `this` 指针是指向常量的指针，通过区分函数是否是 `const` 可以进行重载。

构造函数 (constructor) 用于初始化对象的一种特殊的成员函数。构造函数应该给每个数据成员都赋一个合适的初始值。

构造函数初始值列表 (constructor initializer list) 说明一个类的数据成员的初始值，在构造函数体执行之前首先用初始值列表中的值初始化数据成员。未经初始值列表初始化的成员将被默认初始化。

转换构造函数 (converting constructor) 可以用一个实参调用的非显式构造函数。这样的函数隐式地将参数类型转换成类类型。

数据抽象 (data abstraction) 着重关注类型接口的一种编程技术。数据抽象令程序员可以忽略类型的实现细节，只关注类型执行的操作即可。数据抽象是面向对象编程和泛型编程的基础。

< 306

默认构造函数 (default constructor) 当没有提供任何实参时使用的构造函数。

委托构造函数 (delegating constructor) 委托构造函数的初始值列表只有一个入口，指定类的另一个构造函数执行初始化操作。

封装 (encapsulation) 分离类的实现与接口，从而隐藏了类的实现细节。在 C++ 语言中，通过把实现部分设为 `private` 完成封装的任务。

显式构造函数 (explicit constructor) 可以用一个单独的实参调用但是不能用于隐式转换的构造函数。通过在构造函数的声明之前加上 `explicit` 关键字就可以将其声明成显式构造函数。

前向声明 (forward declaration) 对尚未定义的名字的声明，通常用于表示位于类定义之前的类声明。参见“不完全类型”。

友元 (friend) 类向外部提供其非公有成员访问权限的一种机制。友元的访问权限与成员函数一样。友元可以是类，也可以是函数。

实现 (implementation) 类的成员（通常是私有的），定义了不希望为使用类类型的代码所用的数据及任何操作。

不完全类型 (incomplete type) 已经声明但是尚未定义的类型。不完全类型不能用于定义变量或者类的成员，但是用不完全类型定义指针或者引用是合法的。

接口 (interface) 类型提供的（公有）操作。通常情况下，接口不包含数据成员。

成员函数 (member function) 类的函数成员。普通的成员函数通过隐式的 `this` 指针与类的对象绑定在一起；静态成员函数不与对象绑定在一起也没有 `this` 指针。

成员函数可以重载，此时隐式的 `this` 指针参与函数匹配的过程。

可变数据成员 (mutable data member) 这种成员永远不是 `const`，即使它属于 `const` 对象。在 `const` 函数内可以修改可变数据成员。

名字查找 (name lookup) 根据名字的使用寻找匹配的声明的过程。

私有成员 (private member) 定义在 `private` 访问说明符之后的成员，只能被类的友元或者类的其他成员访问。数据成员以及仅供类本身使用而不作为接口的功能函数一般设为 `private`。

公有成员 (public member) 定义在 `public` 访问说明符之后的成员，可以被类的所有用户访问。通常情况下，只有实现类的接口的函数才被设为 `public`。

struct 关键字 (struct keyword) 用于定义类的关键字，默认情况下成员是 `public` 的。

合成默认构造函数 (synthesized default constructor) 对于没有显式地定义任何构造函数的类，编译器为其创建（合成）的默认构造函数。该构造函数检查类的数据成员，如果提供了类内初始值，就用它执行初始化操作；否则就对数据成员执行默认初始化。

this 指针 (this pointer) 是一个隐式的值，作为额外的实参传递给类的每个非静态成员函数。`this` 指针指向代表函数调用者的对象。

= default 一种语法形式，位于类内部默认构造函数声明语句的参数列表之后，要求编译器生成构造函数，而不管类是否已经有了其他构造函数。

第 II 部分

C++ 标准库

内容

第 8 章 IO 库.....	277
第 9 章 顺序容器.....	291
第 10 章 泛型算法	335
第 11 章 关联容器.....	373
第 12 章 动态内存	399

随着 C++ 版本的一次次修订，标准库也在不断成长。确实，新的 C++ 标准中有三分之二的文本都用来描述标准库。虽然我们不能深入讨论所有标准库设施，但有些核心库设施是每个 C++ 程序员都应该熟练掌握的，第二部分将介绍这些内容。

我们首先在第 8 章中介绍基本的 IO 库设施。除了使用标准库读写与控制台窗口相关的流之外，我们还将学习其他一些库类型，可以帮助我们读写命名文件以及完成到 `string` 对象的内存 IO 操作。

标准库的核心是很多容器类和一族泛型算法，这些设施能帮助我们编写简洁高效的程序。标准库会去关注那些簿记操作的细节，特别是内存管理，这样我们的程序就可以将全部注意力投入到需要求解的问题上。

我们在第 3 章中已经介绍了容器类型 `vector`，在第 9 章中将介绍更多 `vector` 相关的内容，这一章也会涉及其他顺序容器。我们还会介绍更多 `string` 类型所支持的操作，可以将 `string` 看作一种只包含字符元素的特殊容器。`string` 支持很多容器操作，但并不是全部。

第 10 章介绍泛型算法。这类算法通常在顺序容器一定范围内的元素上或其他类型的序列上进行操作。算法库为各种经典算法提供了高效的实现，如排序和搜索算法，还提供了其他一些常用操作。例如，标准库提供了 `copy` 算法，完成一个序列到另一个序列的元素拷贝；还提供了 `find` 算法，实现给定元素的查找，等等。泛型算法的通用性体现在两个层面：可应用于不同类型的序列；对序列中元素的类型限制小，大多数类型都是允许的。

标准库还提供了一些关联容器，第 11 章介绍这部分内容。关联容器中的元素是通过关键字来访问的。关联容器支持很多顺序容器的操作，也定义了一些自己特有的操作。

第 12 章是第二部分的最后一章，这一章介绍动态内存管理相关的一些语言特性和库设施。这一章介绍智能指针的一个标准版本，它是新标准库中最重要的类之一。通过使用智能指针，我们可以大幅度提高使用动态内存的代码的鲁棒性。这一章最后将给出一个较大的例子，使用了第 II 部分介绍的所有标准库设施。

第 8 章

IO 库

内容

8.1 IO 类	278
8.2 文件输入输出	283
8.3 string 流	287
小结	290
术语表	290

C++语言不直接处理输入输出，而是通过一族定义在标准库中的类型来处理 IO。这些类型支持从设备读取数据、向设备写入数据的 IO 操作，设备可以是文件、控制台窗口等。还有一些类型允许内存 IO，即，从 `string` 读取数据，向 `string` 写入数据。

IO 库定义了读写内置类型值的操作。此外，一些类，如 `string`，通常也会定义类似的 IO 操作，来读写自己的对象。

本章介绍 IO 库的基本内容。后续章节会介绍更多 IO 库的功能：第 14 章将会介绍如何编写自己的输入输出运算符，第 17 章将会介绍如何控制输出格式以及如何对文件进行随机访问。

310> 我们的程序已经使用了很多 IO 库设施了。我们在 1.2 节（第 5 页）已经介绍了大部分 IO 库设施：

- `istream`（输入流）类型，提供输入操作。
- `ostream`（输出流）类型，提供输出操作。
- `cin`, 一个 `istream` 对象，从标准输入读取数据。
- `cout`, 一个 `ostream` 对象，向标准输出写入数据。
- `cerr`, 一个 `ostream` 对象，通常用于输出程序错误消息，写入到标准错误。
- `>>` 运算符，用来从一个 `istream` 对象读取输入数据。
- `<<` 运算符，用来向一个 `ostream` 对象写入输出数据。
- `getline` 函数（参见 3.3.2 节，第 78 页），从一个给定的 `istream` 读取一行数据，存入一个给定的 `string` 对象中。

8.1 IO 类

到目前为止，我们已经使用过的 IO 类型和对象都是操纵 `char` 数据的。默认情况下，这些对象都是关联到用户的控制台窗口的。当然，我们不能限制实际应用程序仅从控制台窗口进行 IO 操作，应用程序常常需要读写命名文件。而且，使用 IO 操作处理 `string` 中的字符会很方便。此外，应用程序还可能读写需要宽字符支持的语言。

为了支持这些不同种类的 IO 处理操作，在 `istream` 和 `ostream` 之外，标准库还定义了其他一些 IO 类型，我们之前都已经使用过了。表 8.1 列出了这些类型，分别定义在三个独立的头文件中：`iostream` 定义了用于读写流的基本类型，`fstream` 定义了读写命名文件的类型，`sstream` 定义了读写内存 `string` 对象的类型。

表 8.1: IO 库类型和头文件

头文件	类型
<code>iostream</code>	<code>istream</code> , <code>wistream</code> 从流读取数据
	<code>ostream</code> , <code>wostream</code> 向流写入数据
	<code>iostream</code> , <code>wiostream</code> 读写流
<code>fstream</code>	<code>ifstream</code> , <code>wifstream</code> 从文件读取数据
	<code>ofstream</code> , <code>wofstream</code> 向文件写入数据
	<code>fstream</code> , <code>wfstream</code> 读写文件
<code>sstream</code>	<code>istringstream</code> , <code>wistringstream</code> 从 <code>string</code> 读取数据
	<code>ostringstream</code> , <code>wostringstream</code> 向 <code>string</code> 写入数据
	<code>stringstream</code> , <code>wstringstream</code> 读写 <code>string</code>

311> 为了支持使用宽字符的语言，标准库定义了一组类型和对象来操纵 `wchar_t` 类型的数据（参见 2.1.1 节，第 30 页）。宽字符版本的类型和函数的名字以一个 `w` 开始。例如，`wcin`、`wcout` 和 `wcerr` 是分别对应 `cin`、`cout` 和 `cerr` 的宽字符版对象。宽字符版本的类型和对象与其对应的普通 `char` 版本的类型定义在同一个头文件中。例如，头文件 `fstream` 定义了 `ifstream` 和 `wifstream` 类型。

IO 类型间的关系

概念上，设备类型和字符大小都不会影响我们要执行的 IO 操作。例如，我们可以用 `>>` 读取数据，而不用管是从一个控制台窗口，一个磁盘文件，还是一个 `string` 读取。类似的，我们也不用管读取的字符能存入一个 `char` 对象内，还是需要一个 `wchar_t` 对象来存储。

标准库使我们能忽略这些不同类型的流之间的差异，这是通过继承机制（inheritance）实现的。利用模板（参见 3.3 节，第 87 页），我们可以使用具有继承关系的类，而不必了解继承机制如何工作的细节。我们将在第 15 章和 18.3 节（第 710 页）介绍 C++ 是如何支持继承机制的。

简单地说，继承机制使我们可以声明一个特定的类继承自另一个类。我们通常可以将一个派生类（继承类）对象当作其基类（所继承的类）对象来使用。

类型 `ifstream` 和 `istringstream` 都继承自 `istream`。因此，我们可以像使用 `istream` 对象一样来使用 `ifstream` 和 `istringstream` 对象。也就是说，我们是如何使用 `cin` 的，就可以同样地使用这些类型的对象。例如，可以对一个 `ifstream` 或 `istringstream` 对象调用 `getline`，也可以使用 `>>` 从一个 `ifstream` 或 `istringstream` 对象中读取数据。类似的，类型 `ofstream` 和 `ostringstream` 都继承自 `ostream`。因此，我们是如何使用 `cout` 的，就可以同样地使用这些类型的对象。



本节剩下部分所介绍的标准库流特性都可以无差别地应用于普通流、文件流和 `string` 流，以及 `char` 或宽字符流版本。

8.1.1 IO 对象无拷贝或赋值



如我们在 7.1.3 节（第 234 页）所见，我们不能拷贝或对 IO 对象赋值：

```
ofstream out1, out2;
out1 = out2;                                // 错误：不能对流对象赋值
ofstream print(ofstream);                    // 错误：不能初始化 ofstream 参数
out2 = print(out2);                          // 错误：不能拷贝流对象
```

由于不能拷贝 IO 对象，因此我们也不能将形参或返回类型设置为流类型（参见 6.2.1 节，第 188 页）。进行 IO 操作的函数通常以引用方式传递和返回流。读写一个 IO 对象会改变其状态，因此传递和返回的引用不能是 `const` 的。

8.1.2 条件状态

312

IO 操作一个与生俱来的问题是可能发生错误。一些错误是可恢复的，而其他错误则发生在系统深处，已经超出了应用程序可以修正的范围。表 8.2 列出了 IO 类所定义的一些函数和标志，可以帮助我们访问和操纵流的条件状态（condition state）。

表 8.2: IO 库条件状态

<code>strm::iostate</code>	<code>strm</code> 是一种 IO 类型，在表 8.1（第 278 页）中已列出。 <code>iostate</code> 是一种机器相关的类型，提供了表达条件状态的完整功能
<code>strm::badbit</code>	<code>strm::badbit</code> 用来指出流已崩溃
<code>strm::failbit</code>	<code>strm::failbit</code> 用来指出一个 IO 操作失败了

续表

<code>strm::eofbit</code>	<code>strm::eofbit</code> 用来指出流到达了文件结束
<code>strm::goodbit</code>	<code>strm::goodbit</code> 用来指出流未处于错误状态。此值保证为零
<code>s.eof()</code>	若流 s 的 <code>eofbit</code> 置位，则返回 <code>true</code>
<code>s.fail()</code>	若流 s 的 <code>failbit</code> 或 <code>badbit</code> 置位，则返回 <code>true</code>
<code>s.bad()</code>	若流 s 的 <code>badbit</code> 置位，则返回 <code>true</code>
<code>s.good()</code>	若流 s 处于有效状态，则返回 <code>true</code>
<code>s.clear()</code>	将流 s 中所有条件状态位复位，将流的状态设置为有效。返回 <code>void</code>
<code>s.clear(flags)</code>	根据给定的 <code>flags</code> 标志位，将流 s 中对应条件状态位复位。 <code>flags</code> 的类型为 <code>strm::iostate</code> 。返回 <code>void</code>
<code>s.setstate(flags)</code>	根据给定的 <code>flags</code> 标志位，将流 s 中对应条件状态位置位。 <code>flags</code> 的类型为 <code>strm::iostate</code> 。返回 <code>void</code>
<code>s.rdbuf()</code>	返回流 s 的当前条件状态，返回值类型为 <code>strm::iostate</code>

下面是一个 IO 错误的例子：

```
int ival;
cin >> ival;
```

如果我们在标准输入上键入 Boo，读操作就会失败。代码中的输入运算符期待读取一个 `int`，但却得到了一个字符 B。这样，`cin` 会进入错误状态。类似的，如果我们输入一个文件结束标识，`cin` 也会进入错误状态。

一个流一旦发生错误，其上后续的 IO 操作都会失败。只有当一个流处于无错状态时，我们才可以从它读取数据，向它写入数据。由于流可能处于错误状态，因此代码通常应该在使用一个流之前检查它是否处于良好状态。确定一个流对象的状态的最简单的方法是将它当作一个条件来使用：

```
while (cin >> word)
    // ok: 读操作成功.....
```

`while` 循环检查 `>>` 表达式返回的流的状态。如果输入操作成功，流保持有效状态，则条件为真。

查询流的状态

将流作为条件使用，只能告诉我们流是否有效，而无法告诉我们具体发生了什么。有时我们也需要知道流为什么失败。例如，在键入文件结束标识后我们的应对措施，可能与遇到一个 IO 设备错误的处理方式是不同的。

IO 库定义了一个与机器无关的 `iostate` 类型，它提供了表达流状态的完整功能。这个类型应作为一个位集合来使用，使用方式与我们在 4.8 节中（第 137 页）使用 `quiz1` 的方式一样。IO 库定义了 4 个 `iostate` 类型的 `constexpr` 值（参见 2.4.4 节，第 58 页），表示特定的位模式。这些值用来表示特定类型的 IO 条件，可以与位运算符（参见 4.8 节，第 137 页）一起使用来一次性检测或设置多个标志位。

`badbit` 表示系统级错误，如不可恢复的读写错误。通常情况下，一旦 `badbit` 被置位，流就无法再使用了。在发生可恢复错误后，`failbit` 被置位，如期望读取数值却读出一个字符等错误。这种问题通常是可以修正的，流还可以继续使用。如果到达文件结束位置，`eofbit` 和 `failbit` 都会被置位。`goodbit` 的值为 0，表示流未发生错误。如果 `badbit`、`failbit` 和 `eofbit` 任一个被置位，则检测流状态的条件会失败。

标准库还定义了一组函数来查询这些标志位的状态。操作 `good` 在所有错误位均未置位的情况下返回 `true`，而 `bad`、`fail` 和 `eof` 则在对应错误位被置位时返回 `true`。此外，在 `badbit` 被置位时，`fail` 也会返回 `true`。这意味着，使用 `good` 或 `fail` 是确定流的总体状态的正确方法。实际上，我们将流当作条件使用的代码就等价于 `!fail()`。而 `eof` 和 `bad` 操作只能表示特定的错误。

< 313

管理条件状态

流对象的 `rdstate` 成员返回一个 `iostate` 值，对应流的当前状态。`setstate` 操作将给定条件位置位，表示发生了对应错误。`clear` 成员是一个重载的成员（参见 6.4 节，第 206 页）：它有一个不接受参数的版本，而另一个版本接受一个 `iostate` 类型的参数。

`clear` 不接受参数的版本清除（复位）所有错误标志位。执行 `clear()` 后，调用 `good` 会返回 `true`。我们可以这样使用这些成员：

```
// 记住 cin 的当前状态
auto old_state = cin.rdstate(); // 记住 cin 的当前状态
cin.clear(); // 使 cin 有效
process_input(cin); // 使用 cin
cin.setstate(old_state); // 将 cin 置为原有状态
```

带参数的 `clear` 版本接受一个 `iostate` 值，表示流的新状态。为了复位单一的条件状态位，我们首先用 `rdstate` 读出当前条件状态，然后用位操作将所需位复位来生成新的状态。例如，下面的代码将 `failbit` 和 `badbit` 复位，但保持 `eofbit` 不变：

```
// 复位 failbit 和 badbit，保持其他标志位不变
cin.clear(cin.rdstate() & ~cin.failbit & ~cin.badbit);
```

< 314

8.1.2 节练习

练习 8.1：编写函数，接受一个 `istream&` 参数，返回值类型也是 `istream&`。此函数须从给定流中读取数据，直至遇到文件结束标识时停止。它将读取的数据打印在标准输出上。完成这些操作后，在返回流之前，对流进行复位，使其处于有效状态。

练习 8.2：测试函数，调用参数为 `cin`。

练习 8.3：什么情况下，下面的 `while` 循环会终止？

```
while (cin >> i) /* ... */
```

8.1.3 管理输出缓冲

每个输出流都管理一个缓冲区，用来保存程序读写的数据。例如，如果执行下面的代码

```
os << "please enter a value: ";
```

文本串可能立即打印出来，但也有可能被操作系统保存在缓冲区中，随后再打印。有了缓冲机制，操作系统就可以将程序的多个输出操作组合成单一的系统级写操作。由于设备的写操作可能很耗时，允许操作系统将多个输出操作组合为单一的设备写操作可以带来很大的性能提升。

导致缓冲刷新（即，数据真正写到输出设备或文件）的原因有很多：

- 程序正常结束，作为 `main` 函数的 `return` 操作的一部分，缓冲刷新被执行。

- 缓冲区满时，需要刷新缓冲，而后新的数据才能继续写入缓冲区。
- 我们可以使用操纵符如 endl（参见 1.2 节，第 6 页）来显式刷新缓冲区。
- 在每个输出操作之后，我们可以用操纵符 unitbuf 设置流的内部状态，来清空缓冲区。默认情况下，对 cerr 是设置 unitbuf 的，因此写到 cerr 的内容都是立即刷新的。
- 一个输出流可能被关联到另一个流。在这种情况下，当读写被关联的流时，关联到的流的缓冲区会被刷新。例如，默认情况下，cin 和 cerr 都关联到 cout。因此，读 cin 或写 cerr 都会导致 cout 的缓冲区被刷新。

315 刷新输出缓冲区

我们已经使用过操纵符 endl，它完成换行并刷新缓冲区的工作。IO 库中还有两个类似的操纵符：flush 和 ends。flush 刷新缓冲区，但不输出任何额外的字符；ends 向缓冲区插入一个空字符，然后刷新缓冲区：

```
cout << "hi!" << endl; // 输出 hi 和一个换行，然后刷新缓冲区
cout << "hi!" << flush; // 输出 hi，然后刷新缓冲区，不附加任何额外字符
cout << "hi!" << ends; // 输出 hi 和一个空字符，然后刷新缓冲区
```

unitbuf 操纵符

如果想在每次输出操作后都刷新缓冲区，我们可以使用 unitbuf 操纵符。它告诉流在接下来的每次写操作之后都进行一次 flush 操作。而 nounitbuf 操纵符则重置流，使其恢复使用正常的系统管理的缓冲区刷新机制：

```
cout << unitbuf; // 所有输出操作后都会立即刷新缓冲区
// 任何输出都立即刷新，无缓冲
cout << nounitbuf; // 回到正常的缓冲方式
```

警告：如果程序崩溃，输出缓冲区不会被刷新

如果程序异常终止，输出缓冲区是不会被刷新的。当一个程序崩溃后，它所输出的数据很可能停留在输出缓冲区中等待打印。

当调试一个已经崩溃的程序时，需要确认那些你认为已经输出的数据确实已经刷新了。否则，可能将大量时间浪费在追踪代码为什么没有执行上，而实际上代码已经执行了，只是程序崩溃后缓冲区没有被刷新，输出数据被挂起没有打印而已。

关联输入和输出流

当一个输入流被关联到一个输出流时，任何试图从输入流读取数据的操作都会先刷新关联的输出流。标准库将 cout 和 cin 关联在一起，因此下面语句

```
cin >> ival;
```

导致 cout 的缓冲区被刷新。



交互式系统通常应该关联输入流和输出流。这意味着所有输出，包括用户提示信息，都会在读操作之前被打印出来。

tie 有两个重载的版本（参见 6.4 节，第 206 页）：一个版本不带参数，返回指向输

出流的指针。如果本对象当前关联到一个输出流，则返回的就是指向这个流的指针，如果对象未关联到流，则返回空指针。`tie` 的第二个版本接受一个指向 `ostream` 的指针，将自己关联到此 `ostream`。即，`x.tie(&o)` 将流 `x` 关联到输出流 `o`。

我们既可以将一个 `istream` 对象关联到另一个 `ostream`，也可以将一个 `ostream` 关联到另一个 `ostream`：

```
cin.tie(&cout);           // 仅仅是用来展示：标准库将 cin 和 cout 关联在一起
// old_tie 指向当前关联到 cin 的流（如果有的话）
ostream *old_tie = cin.tie(nullptr); // cin 不再与其他流关联
// 将 cin 与 cerr 关联；这不是一个好主意，因为 cin 应该关联到 cout
cin.tie(&cerr);          // 读取 cin 会刷新 cerr 而不是 cout
cin.tie(old_tie);         // 重建 cin 和 cout 间的正常关联
```

在这段代码中，为了将一个给定的流关联到一个新的输出流，我们将新流的指针传递给了 `tie`。为了彻底解开流的关联，我们传递了一个空指针。每个流同时最多关联到一个流，但多个流可以同时关联到同一个 `ostream`。

8.2 文件输入输出



头文件 `fstream` 定义了三个类型来支持文件 IO：`ifstream` 从一个给定文件读取数据，`ofstream` 向一个给定文件写入数据，以及 `fstream` 可以读写给定文件。在 17.5.3 节中（第 676 页）我们将介绍如何对同一个文件流既读又写。

这些类型提供的操作与我们之前已经使用过的对象 `cin` 和 `cout` 的操作一样。特别是，我们可以用 IO 运算符（`<<` 和 `>>`）来读写文件，可以用 `getline`（参见 3.2.2 节，第 79 页）从一个 `ifstream` 读取数据，包括 8.1 节中（第 278 页）介绍的内容也都适用于这些类型。

除了继承自 `iostream` 类型的行为之外，`fstream` 中定义的类型还增加了一些新的成员来管理与流关联的文件。在表 8.3 中列出了这些操作，我们可以对 `fstream`、`ifstream` 和 `ofstream` 对象调用这些操作，但不能对其他 IO 类型调用这些操作。

表 8.3: `fstream` 特有的操作

<code>fstream fstrm;</code>	创建一个未绑定的文件流。 <code>fstream</code> 是头文件 <code>fstream</code> 中定义的一个类型
<code>fstream fstrm(s);</code>	创建一个 <code>fstream</code> ，并打开名为 <code>s</code> 的文件。 <code>s</code> 可以是 <code>string</code> 类型，或者是一个指向 C 风格字符串的指针（参见 3.5.4 节，第 109 页）。这些构造函数都是 <code>explicit</code> 的（参见 7.5.4 节，第 265 页）。默认的文件模式 <code>mode</code> 依赖于 <code>fstream</code> 的类型
<code>fstream fstrm(s, mode);</code>	与前一个构造函数类似，但按指定 <code>mode</code> 打开文件
<code>fstrm.open(s)</code>	打开名为 <code>s</code> 的文件，并将文件与 <code>fstrm</code> 绑定。 <code>s</code> 可以是一个 <code>string</code> 或一个指向 C 风格字符串的指针。默认的文件 <code>mode</code> 依赖于 <code>fstream</code> 的类型。返回 <code>void</code>
<code>fstrm.close()</code>	关闭与 <code>fstrm</code> 绑定的文件。返回 <code>void</code>
<code>fstrm.is_open()</code>	返回一个 <code>bool</code> 值，指出与 <code>fstrm</code> 关联的文件是否成功打开且尚未关闭

317 8.2.1 使用文件流对象



当我们想要读写一个文件时，可以定义一个文件流对象，并将对象与文件关联起来。每个文件流类都定义了一个名为 `open` 的成员函数，它完成一些系统相关的操作，来定位给定的文件，并视情况打开为读或写模式。

创建文件流对象时，我们可以提供文件名（可选的）。如果提供了一个文件名，则 `open` 会自动被调用：

```
ifstream in(ifile);      // 构造一个 ifstream 并打开给定文件
ofstream out;           // 输出文件流未关联到任何文件
```

这段代码定义了一个输入流 `in`，它被初始化为从文件读取数据，文件名由 `string` 类型的参数 `ifile` 指定。第二条语句定义了一个输出流 `out`，未与任何文件关联。在新 C++ 标准中，文件名既可以是库类型 `string` 对象，也可以是 C 风格字符数组（参见 3.5.4 节，第 109 页）。旧版本的标准库只允许 C 风格字符数组。

C++ 11

用 `fstream` 代替 `iostream&`

我们在 8.1 节（第 279 页）已经提到过，在要求使用基类型对象的地方，我们可以用继承类型的对象来替代。这意味着，接受一个 `iostream` 类型引用（或指针）参数的函数，可以用一个对应的 `fstream`（或 `sstream`）类型来调用。也就是说，如果有一个函数接受一个 `ostream&` 参数，我们在调用这个函数时，可以传递给它一个 `ofstream` 对象，对 `istream&` 和 `ifstream` 也是类似的。

例如，我们可以用 7.1.3 节中的 `read` 和 `print` 函数来读写命名文件。在本例中，我们假定输入和输出文件的名字是通过传递给 `main` 函数的参数来指定的（参见 6.2.5 节，第 196 页）：

```
ifstream input(argv[1]);      // 打开销售记录文件
ofstream output(argv[2]);     // 打开输出文件
Sales_data total;             // 保存销售总额的变量
if (read(input, total)) {     // 读取第一条销售记录
    Sales_data trans;         // 保存下一条销售记录的变量
    while(read(input, trans)) { // 读取剩余记录
        if (total.isbn() == trans.isbn()) // 检查 isbn
            total.combine(trans);       // 更新销售总额
        else {
            print(output, total) << endl; // 打印结果
            total = trans;             // 处理下一本
        }
    }
    print(output, total) << endl; // 打印最后一本书的销售额
} else                         // 文件中无输入数据
    cerr << "No data?!" << endl;
```

除了读写的是命名文件外，这段程序与 229 页的加法程序几乎是完全相同的。重要的部分是对 `read` 和 `print` 的调用。虽然两个函数定义时指定的形参分别是 `istream&` 和 `ostream&`，但我们可以向它们传递 `fstream` 对象。

318 成员函数 `open` 和 `close`

如果我们定义了一个空文件流对象，可以随后调用 `open` 来将它与文件关联起来：

```
ifstream in(ifile);           // 构筑一个 ifstream 并打开给定文件
ofstream out;                 // 输出文件流未与任何文件相关联
out.open(ifile + ".copy");    // 打开指定文件
```

如果调用 open 失败, failbit 会被置位(参见 8.1.2 节, 第 280 页)。因为调用 open 可能失败, 进行 open 是否成功的检测通常是一个好习惯:

```
if (out)      // 检查 open 是否成功
    // open 成功, 我们可以使用文件了
```

这个条件判断与我们之前将 cin 用作条件相似。如果 open 失败, 条件会为假, 我们就不会去使用 out 了。

一旦一个文件流已经打开, 它就保持与对应文件的关联。实际上, 对一个已经打开的文件流调用 open 会失败, 并会导致 failbit 被置位。随后的试图使用文件流的操作都会失败。为了将文件流关联到另外一个文件, 必须首先关闭已经关联的文件。一旦文件成功关闭, 我们可以打开新的文件:

```
in.close();          // 关闭文件
in.open(ifile + "2"); // 打开另一个文件
```

如果 open 成功, 则 open 会设置流的状态, 使得 good() 为 true。

自动构造和析构

考虑这样一个程序, 它的 main 函数接受一个要处理的文件列表(参见 6.2.5 节, 第 196 页)。这种程序可能会有如下的循环:

```
// 对每个传递给程序的文件执行循环操作
for (auto p = argv + 1; p != argv + argc; ++p) {
    ifstream input(*p); // 创建输出流并打开文件
    if (input) {         // 如果文件打开成功, “处理”此文件
        process(input);
    } else
        cerr << "couldn't open: " + string(*p);
} // 每个循环步 input 都会离开作用域, 因此会被销毁
```

每个循环步构造一个新的名为 input 的 ifstream 对象, 并打开它来读取给定的文件。像之前一样, 我们检查 open 是否成功。如果成功, 将文件传递给一个函数, 该函数负责读取并处理输入数据。如果 open 失败, 打印一条错误信息并继续处理下一个文件。

因为 input 是 while 循环的局部变量, 它在每个循环步中都要创建和销毁一次(参见 5.4.1 节, 第 165 页)。当一个 fstream 对象离开其作用域时, 与之关联的文件会自动关闭。在下一步循环中, input 会再次被创建。



当一个 fstream 对象被销毁时, close 会自动被调用。

8.2.1 节练习

319

练习 8.4: 编写函数, 以读模式打开一个文件, 将其内容读入到一个 string 的 vector 中, 将每一行作为一个独立的元素存于 vector 中。

练习 8.5: 重写上面的程序, 将每个单词作为一个独立的元素进行存储。

练习 8.6: 重写 7.1.1 节的书店程序(第 229 页), 从一个文件中读取交易记录。将文件名作为一个参数传递给 main(参见 6.2.5 节, 第 196 页)。



8.2.2 文件模式

每个流都有一个关联的文件模式 (file mode)，用来指出如何使用文件。表 8.4 列出了文件模式和它们的含义。

表 8.4：文件模式

in	以读方式打开
out	以写方式打开
app	每次写操作前均定位到文件末尾
ate	打开文件后立即定位到文件末尾
trunc	截断文件
binary	以二进制方式进行 IO

无论用哪种方式打开文件，我们都可以指定文件模式，调用 `open` 打开文件时可以，用一个文件名初始化流来隐式打开文件时也可以。指定文件模式有如下限制：

- 只可以对 `ofstream` 或 `fstream` 对象设定 `out` 模式。
- 只可以对 `ifstream` 或 `fstream` 对象设定 `in` 模式。
- 只有当 `out` 也被设定时才可设定 `trunc` 模式。
- 只要 `trunc` 没被设定，就可以设定 `app` 模式。在 `app` 模式下，即使没有显式指定 `out` 模式，文件也总是以输出方式被打开。
- 默认情况下，即使我们没有指定 `trunc`，以 `out` 模式打开的文件也会被截断。为了保留以 `out` 模式打开的文件的内容，我们必须同时指定 `app` 模式，这样只会将数据追加写到文件末尾；或者同时指定 `in` 模式，即打开文件同时进行读写操作（参见 17.5.3 节，第 676 页，将介绍对同一个文件既进行输入又进行输出的方法）。
- `ate` 和 `binary` 模式可用于任何类型的文件流对象，且可以与其他任何文件模式组合使用。

每个文件流类型都定义了一个默认的文件模式，当我们未指定文件模式时，就使用此默认模式。与 `ifstream` 关联的文件默认以 `in` 模式打开；与 `ofstream` 关联的文件默认以 `out` 模式打开；与 `fstream` 关联的文件默认以 `in` 和 `out` 模式打开。

320 以 `out` 模式打开文件会丢弃已有数据

默认情况下，当我们打开一个 `ofstream` 时，文件的内容会被丢弃。阻止一个 `ofstream` 清空给定文件内容的方法是同时指定 `app` 模式：

```
// 在这几条语句中, file1 都被截断
ofstream out("file1"); // 隐含以输出模式打开文件并截断文件
ofstream out2("file1", ofstream::out); // 隐含地截断文件
ofstream out3("file1", ofstream::out | ofstream::trunc);
// 为了保留文件内容, 我们必须显式指定 app 模式
ofstream app("file2", ofstream::app); // 隐含为输出模式
ofstream app2("file2", ofstream::out | ofstream::app);
```



保留被 `ofstream` 打开的文件中已有数据的唯一方法是显式指定 `app` 或 `in` 模式。

每次调用 open 时都会确定文件模式

对于一个给定流，每当打开文件时，都可以改变其文件模式。

```
ofstream out; // 未指定文件打开模式
out.open("scratchpad"); // 模式隐含设置为输出和截断
out.close(); // 关闭 out，以便我们将其用于其他文件
out.open("precious", ofstream::app); // 模式为输出和追加
out.close();
```

第一个 open 调用未显式指定输出模式，文件隐式地以 out 模式打开。通常情况下，out 模式意味着同时使用 trunc 模式。因此，当前目录下名为 scratchpad 的文件的内容将被清空。当打开名为 precious 的文件时，我们指定了 append 模式。文件中已有的数据都得以保留，所有写操作都在文件末尾进行。



在每次打开文件时，都要设置文件模式，可能是显式地设置，也可能是隐式地设置。当程序未指定模式时，就使用默认值。

8.2.2 节练习

练习 8.7：修改上一节的书店程序，将结果保存到一个文件中。将输出文件名作为第二个参数传递给 main 函数。

练习 8.8：修改上一题的程序，将结果追加到给定的文件末尾。对同一个输出文件，运行程序至少两次，检验数据是否得以保留。

8.3 string 流

321

sstream 头文件定义了三个类型来支持内存 IO，这些类型可以向 string 写入数据，从 string 读取数据，就像 string 是一个 IO 流一样。

istringstream 从 string 读取数据，**ostringstream** 向 string 写入数据，而头文件 **stringstream** 既可从 string 读数据也可向 string 写数据。与 fstream 类型类似，头文件 sstream 中定义的类型都继承自我们已经使用过的 iostream 头文件中定义的类型。除了继承得来的操作，sstream 中定义的类型还增加了一些成员来管理与流相关联的 string。表 8.5 列出了这些操作，可以对 stringstream 对象调用这些操作，但不能对其他 IO 类型调用这些操作。

表 8.5: stringstream 特有的操作

<code>sstream strm;</code>	<code>strm</code> 是一个未绑定的 <code>stringstream</code> 对象。 <code>sstream</code> 是头文件 <code>sstream</code> 中定义的一个类型
<code>sstream strm(s);</code>	<code>strm</code> 是一个 <code>sstream</code> 对象，保存 <code>string s</code> 的一个拷贝。此构造函数是 explicit 的（参见 7.5.4 节，第 265 页）
<code>strm.str()</code>	返回 <code>strm</code> 所保存的 <code>string</code> 的拷贝
<code>strm.str(s)</code>	将 <code>string s</code> 拷贝到 <code>strm</code> 中。返回 <code>void</code>

8.3.1 使用 istringstream

当我们的某些工作是对整行文本进行处理，而其他一些工作是处理行内的单个单词

时，通常可以使用 `istringstream`。

考虑这样一个例子，假定有一个文件，列出了一些人和他们的电话号码。某些人只有一个号码，而另一些人则有多个——家庭电话、工作电话、移动电话等。我们的输入文件看起来可能是这样的：

```
morgan 2015552368 8625550123
drew 9735550130
lee 6095550132 2015550175 8005550000
```

文件中每条记录都以一个人名开始，后面跟随一个或多个电话号码。我们首先定义一个简单的类来描述输入数据：

```
// 成员默认为公有；参见 7.2 节（第 240 页）
struct PersonInfo {
    string name;
    vector<string> phones;
};
```

类型 `PersonInfo` 的对象会有一个成员来表示人名，还有一个 `vector` 来保存此人的所有电话号码。

322 我们的程序会读取数据文件，并创建一个 `PersonInfo` 的 `vector`。`vector` 中每个元素对应文件中的一条记录。我们在一个循环中处理输入数据，每个循环步读取一条记录，提取出一个人名和若干电话号码：

```
string line, word; // 分别保存来自输入的一行和单词
vector<PersonInfo> people; // 保存来自输入的所有记录
// 逐行从输入读取数据，直至 cin 遇到文件尾（或其他错误）
while (getline(cin, line)) {
    PersonInfo info; // 创建一个保存此记录数据的对象
    istringstream record(line); // 将记录绑定到刚读入的行
    record >> info.name; // 读取名字
    while (record >> word) // 读取电话号码
        info.phones.push_back(word); // 保持它们
    people.push_back(info); // 将此记录追加到 people 末尾
}
```

这里我们用 `getline` 从标准输入读取整条记录。如果 `getline` 调用成功，那么 `line` 中将保存着从输入文件而来的一条记录。在 `while` 中，我们定义了一个局部 `PersonInfo` 对象，来保存当前记录中的数据。

接下来我们将一个 `istringstream` 与刚刚读取的文本行进行绑定，这样就可以在此 `istringstream` 上使用输入运算符来读取当前记录中的每个元素。我们首先读取人名，随后用一个 `while` 循环读取此人的电话号码。

当读取完 `line` 中所有数据后，内层 `while` 循环就结束了。此循环的工作方式与前面章节中读取 `cin` 的循环很相似，不同之处是，此循环从一个 `string` 而不是标准输入读取数据。当 `string` 中的数据全部读出后，同样会触发“文件结束”信号，在 `record` 上的下一个输入操作会失败。

我们将刚刚处理好的 `PersonInfo` 追加到 `vector` 中，外层 `while` 循环的一个循环步就随之结束了。外层 `while` 循环会持续执行，直至遇到 `cin` 的文件结束标识。

8.3.1 节练习

练习 8.9: 使用你为 8.1.2 节（第 281 页）第一个练习所编写的函数打印一个 `istringstream` 对象的内容。

练习 8.10: 编写程序，将来自一个文件中的行保存在一个 `vector<string>` 中。然后使用一个 `istringstream` 从 `vector` 读取数据元素，每次读取一个单词。

练习 8.11: 本节的程序在外层 `while` 循环中定义了 `istringstream` 对象。如果 `record` 对象定义在循环之外，你需要对程序进行怎样的修改？重写程序，将 `record` 的定义移到 `while` 循环之外，验证你设想的修改方法是否正确。

练习 8.12: 我们为什么没有在 `PersonInfo` 中使用类内初始化？

8.3.2 使用 `ostringstream`

< 323

当我们逐步构造输出，希望最后一起打印时，`ostringstream` 是很有用的。例如，对上一节的例子，我们可能想逐个验证电话号码并改变其格式。如果所有号码都是有效的，我们希望输出一个新的文件，包含改变格式后的号码。对于那些无效的号码，我们不会将它们输出到新文件中，而是打印一条包含人名和无效号码的错误信息。

由于我们不希望输出有无效电话号码的人，因此对每个人，直到验证完所有电话号码后才可以进行输出操作。但是，我们可以先将输出内容“写入”到一个内存 `ostringstream` 中：

```
for (const auto &entry : people) { // 对 people 中每一项
    ostringstream formatted, badNums; // 每个循环步创建的对象
    for (const auto &nums : entry.phones) { // 对每个数
        if (!valid(nums)) {
            badNums << " " << nums; // 将数的字符串形式存入 badNums
        } else
            // 将格式化的字符串“写入” formatted
            formatted << " " << format(nums);
    }
    if (badNums.str().empty()) // 没有错误的数
        os << entry.name << " "
        << formatted.str() << endl; // 打印名字 和格式化的数
    else // 否则，打印名字和错误的数
        cerr << "input error: " << entry.name
        << " invalid number(s) " << badNums.str() << endl;
}
```

在此程序中，我们假定已有两个函数，`valid` 和 `format`，分别完成电话号码验证和改变格式的功能。程序最有趣的部分是对字符串流 `formatted` 和 `badNums` 的使用。我们使用标准的输出运算符(`<<`)向这些对象写入数据，但这些“写入”操作实际上转换为 `string` 操作，分别向 `formatted` 和 `badNums` 中的 `string` 对象添加字符。

8.3.2 节练习

练习 8.13: 重写本节的电话号码程序，从一个命名文件而非 `cin` 读取数据。

练习 8.14: 我们为什么将 `entry` 和 `nums` 定义为 `const auto&`？

324 小结

C++ 使用标准库类来处理面向流的输入和输出：

- `iostream` 处理控制台 IO
- `fstream` 处理命名文件 IO
- `stringstream` 完成内存 `string` 的 IO

类 `fstream` 和 `stringstream` 都是继承自类 `iostream` 的。输入类都继承自 `istream`，输出类都继承自 `ostream`。因此，可以在 `istream` 对象上执行的操作，也可在 `ifstream` 或 `istringstream` 对象上执行。继承自 `ostream` 的输出类也有类似情况。

每个 IO 对象都维护一组条件状态，用来指出此对象上是否可以进行 IO 操作。如果遇到了错误——例如在输入流上遇到了文件末尾，则对象的状态变为失效，所有后续输入操作都不能执行，直至错误被纠正。标准库提供了一组函数，用来设置和检测这些状态。

术语表

条件状态 (condition state) 可被任何流类使用的一组标志和函数，用来指出给定流是否可用。

文件模式 (file mode) 类 `fstream` 定义的一组标志，在打开文件时指定，用来控制文件如何被使用。

文件流 (file stream) 用来读写命名文件的流对象。除了普通的 `iostream` 操作，文件流还定义了 `open` 和 `close` 成员。成员函数 `open` 接受一个 `string` 或一个 C 风格字符串参数，指定要打开的文件名，它还可以接受一个可选的参数，指明文件打开模式。成员函数 `close` 关闭流所关联的文件，调用 `close` 后才可以调用 `open` 打开另一个文件。

fstream 用于同时读写一个相同文件的文件流。默认情况下，`fstream` 以 `in` 和 `out` 模式打开文件。

ifstream 用于从输入文件读取数据的文件流。默认情况下，`ifstream` 以 `in` 模式打开文件。

继承 (inheritance) 程序设计功能，令一个类型可以从另一个类型继承接口。类 `ifstream` 和 `istringstream` 继承自 `istream`，`ofstream` 和 `ostringstream` 继承自 `ostream`。第 15 章将介绍继承。

istringstream 用来从给定 `string` 读取数据的字符串流。

ofstream 用来向输出文件写入数据的文件流。默认情况下，`ofstream` 以 `out` 模式打开文件。

字符串流 (string stream) 用于读写 `string` 的流对象。除了普通的 `iostream` 操作外，字符串流还定义了一个名为 `str` 的重载成员。调用 `str` 的无参版本会返回字符串流关联的 `string`。调用时传递给它一个 `string` 参数，则会将字符串流与该 `string` 的一个拷贝相关联。

stringstream 用于读写给定 `string` 的字符串流。

第 9 章

顺序容器

内容

9.1 顺序容器概述	292
9.2 容器库概览	294
9.3 顺序容器操作	305
9.4 vector 对象是如何增长的	317
9.5 额外的 string 操作	320
9.6 容器适配器	329
小结	332
术语表	332

本章是第 3 章内容的扩展，完成本章的学习后，对标准库顺序容器知识的掌握就完整了。元素在顺序容器中的顺序与其加入容器时的位置相对应。标准库还定义了几种关联容器，关联容器中元素的位置由元素相关联的关键字值决定。我们将在第 11 章中介绍关联容器特有的操作。

所有容器类都共享公共的接口，不同容器按不同方式对其进行扩展。这个公共接口使容器的学习更加容易——我们基于某种容器所学习的内容也都适用于其他容器。每种容器都提供了不同的性能和功能的权衡。

326

一个容器就是一些特定类型对象的集合。顺序容器（sequential container）为程序员提供了控制元素存储和访问顺序的能力。这种顺序不依赖于元素的值，而是与元素加入容器时的位置相对应。与之相对的，我们将在第 11 章介绍的有序和无序关联容器，则根据关键字的值来存储元素。

标准库还提供了三种容器适配器，分别为容器操作定义了不同的接口，来与容器类型适配。我们将在本章末尾介绍适配器。



本章的内容基于 3.2 节、3.3 节和 3.4 节中已经介绍的有关容器的知识，我们假定读者已经熟悉了这几节的内容。



9.1 顺序容器概述

表 9.1 列出了标准库中的顺序容器，所有顺序容器都提供了快速顺序访问元素的能力。但是，这些容器在以下方面都有不同的性能折中：

- 向容器添加或从容器中删除元素的代价
- 非顺序访问容器中元素的代价

表 9.1：顺序容器类型

<code>vector</code>	可变大小数组。支持快速随机访问。在尾部之外的位置插入或删除元素可能很慢
<code>deque</code>	双端队列。支持快速随机访问。在头尾位置插入/删除速度很快
<code>list</code>	双向链表。只支持双向顺序访问。在 <code>list</code> 中任何位置进行插入/删除操作速度都很快
<code>forward_list</code>	单向链表。只支持单向顺序访问。在链表任何位置进行插入/删除操作速度都很快
<code>array</code>	固定大小数组。支持快速随机访问。不能添加或删除元素
<code>string</code>	与 <code>vector</code> 相似的容器，但专门用于保存字符。随机访问快。在尾部插入/删除速度快

除了固定大小的 `array` 外，其他容器都提供高效、灵活的内存管理。我们可以添加和删除元素，扩张和收缩容器的大小。容器保存元素的策略对容器操作的效率有着固有的，有时是重大的影响。在某些情况下，存储策略还会影响特定容器是否支持特定操作。

327

例如，`string` 和 `vector` 将元素保存在连续的内存空间中。由于元素是连续存储的，由元素的下标来计算其地址是非常快速的。但是，在这两种容器的中间位置添加或删除元素就会非常耗时：在一次插入或删除操作后，需要移动插入/删除位置之后的所有元素，来保持连续存储。而且，添加一个元素有时可能还需要分配额外的存储空间。在这种情况下，每个元素都必须移动到新的存储空间中。

`list` 和 `forward_list` 两个容器的设计目的是令容器任何位置的添加和删除操作都很快。作为代价，这两个容器不支持元素的随机访问：为了访问一个元素，我们只能遍历整个容器。而且，与 `vector`、`deque` 和 `array` 相比，这两个容器的额外内存开销也很大。

`deque` 是一个更为复杂的数据结构。与 `string` 和 `vector` 类似，`deque` 支持快速

的随机访问。与 `string` 和 `vector` 一样，在 `deque` 的中间位置添加或删除元素的代价（可能）很高。但是，在 `deque` 的两端添加或删除元素都是很快的，与 `list` 或 `forward_list` 添加删除元素的速度相当。

`forward_list` 和 `array` 是新 C++ 标准增加的类型。与内置数组相比，`array` 是一种更安全、更容易使用的数组类型。与内置数组类似，`array` 对象的大小是固定的。因此，`array` 不支持添加和删除元素以及改变容器大小的操作。`forward_list` 的设计目标是达到与最好的手写的单向链表数据结构相当的性能。因此，`forward_list` 没有 `size` 操作，因为保存或计算其大小就会比手写链表多出额外的开销。对其他容器而言，`size` 保证是一个快速的常量时间的操作。

C++
11



新标准库的容器比旧版本快得多，原因我们将在 13.6 节（第 470 页）解释。新标准库容器的性能几乎肯定与最精心优化过的同类数据结构一样好（通常会更好）。现代 C++ 程序应该使用标准库容器，而不是更原始的数据结构，如内置数组。

确定使用哪种顺序容器



通常，使用 `vector` 是最好的选择，除非你有很好的理由选择其他容器。

以下是一些选择容器的基本原则：

- 除非你有很好的理由选择其他容器，否则应使用 `vector`。
- 如果你的程序有很多小的元素，且空间的额外开销很重要，则不要使用 `list` 或 `forward_list`。
- 如果程序要求随机访问元素，应使用 `vector` 或 `deque`。
- 如果程序要求在容器的中间插入或删除元素，应使用 `list` 或 `forward_list`。
- 如果程序需要在头尾位置插入或删除元素，但不会在中间位置进行插入或删除操作，则使用 `deque`。
- 如果程序只有在读取输入时才需要在容器中间位置插入元素，随后需要随机访问元素，则
 - 首先，确定是否真的需要在容器中间位置添加元素。当处理输入数据时，通常可以很容易地向 `vector` 追加数据，然后再调用标准库的 `sort` 函数（我们将在 10.2.3 节介绍 `sort`（第 343 页）来重排容器中的元素，从而避免在中间位置添加元素。
 - 如果必须在中间位置插入元素，考虑在输入阶段使用 `list`，一旦输入完成，将 `list` 中的内容拷贝到一个 `vector` 中。

328

如果程序既需要随机访问元素，又需要在容器中间位置插入元素，那该怎么办？答案取决于在 `list` 或 `forward_list` 中访问元素与 `vector` 或 `deque` 中插入/删除元素的相对性能。一般来说，应用中占主导地位的操作（执行的访问操作更多还是插入/删除更多）决定了容器类型的选择。在此情况下，对两种容器分别测试应用的性能可能就是必要的了。

Best
Practices

如果你不确定应该使用哪种容器，那么可以在程序中只使用 `vector` 和 `list` 公共的操作：使用迭代器，不使用下标操作，避免随机访问。这样，在必要时选择使用 `vector` 或 `list` 都很方便。

9.1 节练习

练习 9.1：对于下面的程序任务，`vector`、`deque` 和 `list` 哪种容器最为适合？解释你的选择的理由。如果没有哪一种容器优于其他容器，也请解释理由。

- (a) 读取固定数量的单词，将它们按字典序插入到容器中。我们将在下一章中看到，关联容器更适合这个问题。
- (b) 读取未知数量的单词，总是将新单词插入到末尾。删除操作在头部进行。
- (c) 从一个文件读取未知数量的整数。将这些数排序，然后将它们打印到标准输出。

9.2 容器库概览

容器类型上的操作形成了一种层次：

- 某些操作是所有容器类型都提供的（参见表 9.2，第 295 页）。
- 另外一些操作仅针对顺序容器（参见表 9.3，第 299 页）、关联容器（参见表 11.7，第 388 页）或无序容器（参见表 11.8，第 395 页）。
- 还有一些操作只适用于一小部分容器。

329 在本节中，我们将介绍对所有容器都适用的操作。本章剩余部分将聚焦于仅适用于顺序容器的操作。关联容器特有的操作将在第 11 章介绍。

一般来说，每个容器都定义在一个头文件中，文件名与类型名相同。即，`deque` 定义在头文件 `deque` 中，`list` 定义在头文件 `list` 中，以此类推。容器均定义为模板类（参见 3.3 节，第 86 页）。例如对 `vector`，我们必须提供额外信息来生成特定的容器类型。对大多数，但不是所有容器，我们还需要额外提供元素类型信息：

```
list<Sales_data>      // 保存 Sales_data 对象的 list
deque<double>          // 保存 double 的 deque
```

对容器可以保存的元素类型的限制

顺序容器几乎可以保存任意类型的元素。特别是，我们可以定义一个容器，其元素的类型是另一个容器。这种容器的定义与任何其他容器类型完全一样：在尖括号中指定元素类型（此种情况下，是另一种容器类型）：

```
vector<vector<string>> lines; // vector 的 vector
```

C++ 11 此处 `lines` 是一个 `vector`，其元素类型是 `string` 的 `vector`。



较旧的编译器可能需要在两个尖括号之间键入空格，例如，
`vector<vector<string> >`。

虽然我们可以在容器中保存几乎任何类型，但某些容器操作对元素类型有其自己的特殊要求。我们可以为不支持特定操作需求的类型定义容器，但这种情况下就只能使用那些没有特殊要求的容器操作了。

例如，顺序容器构造函数的一个版本接受容器大小参数（参见 3.3.1 节，第 88 页），它使用了元素类型的默认构造函数。但某些类没有默认构造函数。我们可以定义一个保存这种类型对象的容器，但我们在构造这种容器时不能只传递给它一个元素数目参数：

```
// 假定 noDefault 是一个没有默认构造函数的类型
vector<noDefault> v1(10, init);           // 正确：提供了元素初始化器
vector<noDefault> v2(10);                  // 错误：必须提供一个元素初始化器
```

当后面介绍容器操作时，我们还会注意到每个容器操作对元素类型的其他限制。

表 9.2: 容器操作

330

类型别名	
iterator	此容器类型的迭代器类型
const_iterator	可以读取元素，但不能修改元素的迭代器类型
size_type	无符号整数类型，足够保存此种容器类型最大可能容器的大小
difference_type	带符号整数类型，足够保存两个迭代器之间的距离
value_type	元素类型
reference	元素的左值类型；与 value_type&含义相同
const_reference	元素的 const 左值类型（即，const value_type&）
构造函数	
C c;	默认构造函数，构造空容器（array，参见第 301 页）
C c1(c2);	构造 c2 的拷贝 c1
C c(b, e);	构造 c，将迭代器 b 和 e 指定的范围内的元素拷贝到 c (array 不支持)
C c{a, b, c...};	列表初始化 c
赋值与 swap	
c1 = c2	将 c1 中的元素替换为 c2 中元素
c1 = {a, b, c...}	将 c1 中的元素替换为列表中元素（不适用于 array）
a.swap(b)	交换 a 和 b 的元素
swap(a, b)	与 a.swap(b) 等价
大小	
c.size()	c 中元素的数目（不支持 forward_list）
c.max_size()	c 可保存的最大元素数目
c.empty()	若 c 中存储了元素，返回 false，否则返回 true
添加/删除元素（不适用于 array）	
注：在不同容器中，这些操作的接口都不同	
c.insert(args)	将 args 中的元素拷贝进 c
c.emplace(init)	使用 init 构造 c 中的一个元素
c.erase(args)	删除 args 指定的元素
c.clear()	删除 c 中的所有元素，返回 void
关系运算符	
==, !=	所有容器都支持相等（不等）运算符
<, <=, >, >=	关系运算符（无序关联容器不支持）
获取迭代器	
c.begin(), c.end()	返回指向 c 的首元素和尾元素之后位置的迭代器
c.cbegin(), c.cend()	返回 const_iterator

续表

reverse_iterator	按逆序寻址元素的迭代器
const_reverse_iterator	不能修改元素的逆序迭代器
c.rbegin(), c.rend()	返回指向 c 的尾元素和首元素之前位置的迭代器
c.crbegin(), c.crend()	返回 const_reverse_iterator

9.2 节练习

练习 9.2: 定义一个 list 对象, 其元素类型是 int 的 deque。

331 >

9.2.1 迭代器



与容器一样, 迭代器有着公共的接口: 如果一个迭代器提供某个操作, 那么所有提供相同操作的迭代器对这个操作的实现方式都是相同的。例如, 标准容器类型上的所有迭代器都允许我们访问容器中的元素, 而所有迭代器都是通过解引用运算符来实现这个操作的。类似的, 标准库容器的所有迭代器都定义了递增运算符, 从当前元素移动到下一个元素。

表 3.6 (第 96 页) 列出了容器迭代器支持的所有操作, 其中有一个例外不符合公共接口特点——forward_list 迭代器不支持递减运算符 (--)。表 3.7 (第 99 页) 列出了迭代器支持的算术运算, 这些运算只能应用于 string、vector、deque 和 array 的迭代器。我们不能将它们用于其他任何容器类型的迭代器。

迭代器范围



迭代器范围的概念是标准库的基础。

一个迭代器范围 (iterator range) 由一对迭代器表示, 两个迭代器分别指向同一个容器中的元素或者是尾元素之后的位置 (one past the last element)。这两个迭代器通常被称为 begin 和 end, 或者是 first 和 last (可能有些误导), 它们标记了容器中元素的一个范围。

虽然第二个迭代器常常被称为 last, 但这种叫法有些误导, 因为第二个迭代器从来都不会指向范围中的最后一个元素, 而是指向尾元素之后的位置。迭代器范围中的元素包含 first 所表示的元素以及从 first 开始直至 last (但不包含 last) 之间的所有元素。

这种元素范围被称为左闭合区间 (left-inclusive interval), 其标准数学描述为

[begin, end)

表示范围自 begin 开始, 于 end 之前结束。迭代器 begin 和 end 必须指向相同的容器。end 可以与 begin 指向相同的位置, 但不能指向 begin 之前的位置。

对构成范围的迭代器的要求

如果满足如下条件, 两个迭代器 begin 和 end 构成一个迭代器范:

- 它们指向同一个容器中的元素, 或者是容器最后一个元素之后的位置, 且
- 我们可以通过反复递增 begin 来到达 end。换句话说, end 不在 begin 之前。



编译器不会强制这些要求。确保程序符合这些约定是程序员的责任。

使用左闭合范围蕴含的编程假定

标准库使用左闭合范围是因为这种范围有三种方便的性质。假定 `begin` 和 `end` 构成 [\[332\]](#) 一个合法的迭代器范围，则

- 如果 `begin` 与 `end` 相等，则范围为空
- 如果 `begin` 与 `end` 不等，则范围至少包含一个元素，且 `begin` 指向该范围中的第一个元素
- 我们可以对 `begin` 递增若干次，使得 `begin==end`

这些性质意味着我们可以像下面的代码一样用一个循环来处理一个元素范围，而这是安全的：

```
while (begin != end) {  
    *begin = val; // 正确：范围非空，因此 begin 指向一个元素  
    ++begin;      // 移动迭代器，获取下一个元素  
}
```

给定构成一个合法范围的迭代器 `begin` 和 `end`，若 `begin==end`，则范围为空。在此情况下，我们应该退出循环。如果范围不为空，`begin` 指向此非空范围的一个元素。因此，在 `while` 循环体中，可以安全地解引用 `begin`，因为 `begin` 必然指向一个元素。最后，由于每次循环对 `begin` 递增一次，我们确定循环最终会结束。

9.2.1 节练习

练习 9.3： 构成迭代器范围的迭代器有何限制？

练习 9.4： 编写函数，接受一对指向 `vector<int>` 的迭代器和一个 `int` 值。在两个迭代器指定的范围中查找给定的值，返回一个布尔值来指出是否找到。

练习 9.5： 重写上一题的函数，返回一个迭代器指向找到的元素。注意，程序必须处理未找到给定值的情况。

练习 9.6： 下面程序有何错误？你应该如何修改它？

```
list<int> lst1;  
list<int>::iterator iter1 = lst1.begin(),  
                     iter2 = lst1.end();  
while (iter1 < iter2) /* ... */
```

9.2.2 容器类型成员

每个容器都定义了多个类型，如表 9.2 所示（第 295 页）。我们已经使用过其中三种：`size_type`（参见 3.2.2 节，第 79 页）、`iterator` 和 `const_iterator`（参见 3.4.1 节，第 97 页）。

除了已经使用过的迭代器类型，大多数容器还提供反向迭代器。简单地说，反向迭代器就是一种反向遍历容器的迭代器，与正向迭代器相比，各种操作的含义也都发生了颠倒。例如，对一个反向迭代器执行 `++` 操作，会得到上一个元素。我们将在 10.4.3 节（第 363 页）

[\[333\]](#)

介绍更多关于反向迭代器的内容。

剩下的就是类型别名了，通过类型别名，我们可以在不了解容器中元素类型的情况下使用它。如果需要元素类型，可以使用容器的 `value_type`。如果需要元素类型的一个引用，可以使用 `reference` 或 `const_reference`。这些元素相关的类型别名在泛型编程中非常有用，我们将在 16 章中介绍相关内容。

为了使用这些类型，我们必须显式使用其类名：

```
// iter 是通过 list<string> 定义的一个迭代器类型
list<string>::iterator iter;
// count 是通过 vector<int> 定义的一个 difference_type 类型
vector<int>::difference_type count;
```

这些声明语句使用了作用域运算符（参见 1.2 节，第 7 页）来说明我们希望使用 `list<string>` 类的 `iterator` 成员及 `vector<int>` 类定义的 `difference_type`。

9.2.2 节练习

练习 9.7：为了索引 `int` 的 `vector` 中的元素，应该使用什么类型？

练习 9.8：为了读取 `string` 的 `list` 中的元素，应该使用什么类型？如果写入 `list`，又该使用什么类型？



9.2.3 begin 和 end 成员

`begin` 和 `end` 操作（参见 3.4.1 节，第 95 页）生成指向容器中第一个元素和尾元素之后位置的迭代器。这两个迭代器最常见的用途是形成一个包含容器中所有元素的迭代器范围。

如表 9.2（第 295 页）所示，`begin` 和 `end` 有多个版本：带 `r` 的版本返回反向迭代器（我们将在 10.4.3 节（第 363 页）中介绍相关内容）；以 `c` 开头的版本则返回 `const` 迭代器：

```
list<string> a = {"Milton", "Shakespeare", "Austen"};
auto it1 = a.begin(); // list<string>::iterator
auto it2 = a.rbegin(); // list<string>::reverse_iterator
auto it3 = a.cbegin(); // list<string>::const_iterator
auto it4 = a.crbegin(); // list<string>::const_reverse_iterator
```

不以 `c` 开头的函数都是被重载过的。也就是说，实际上有两个名为 `begin` 的成员。一个是 `const` 成员（参见 7.1.2 节，第 231 页），返回容器的 `const_iterator` 类型。另一个是非常量成员，返回容器的 `iterator` 类型。`rbegin`、`end` 和 `rend` 的情况类似。当我们对一个非常量对象调用这些成员时，得到的是返回 `iterator` 的版本。只有在对一个 `const` 对象调用这些函数时，才会得到一个 `const` 版本。与 `const` 指针和引用类似，可以将一个普通的 `iterator` 转换为对应的 `const_iterator`，但反之不行。

以 `c` 开头的版本是 C++ 新标准引入的，用以支持 `auto`（参见 2.5.2 节，第 61 页）与 `begin` 和 `end` 函数结合使用。过去，没有其他选择，只能显式声明希望使用哪种类型的迭代器：

```
// 显式指定类型
list<string>::iterator it5 = a.begin();
```

334

C++
11

```
list<string>::const_iterator it6 = a.begin();
// 是 iterator 还是 const_iterator 依赖于 a 的类型
auto it7 = a.begin(); // 仅当 a 是 const 时, it7 是 const_iterator
auto it8 = a.cbegin(); // it8 是 const_iterator
```

当 auto 与 begin 或 end 结合使用时, 获得的迭代器类型依赖于容器类型, 与我们想要如何使用迭代器毫不相干。但以 c 开头的版本还是可以获得 const_iterator 的, 而不管容器的类型是什么。



当不需要写访问时, 应使用 cbegin 和 cend。

9.2.3 节练习

练习 9.9: begin 和 cbegin 两个函数有什么不同?

练习 9.10: 下面 4 个对象分别是什么类型?

```
vector<int> v1;
const vector<int> v2;
auto it1 = v1.begin(), it2 = v2.begin();
auto it3 = v1.cbegin(), it4 = v2.cbegin();
```

9.2.4 容器定义和初始化



每个容器类型都定义了一个默认构造函数 (参见 7.1.4 节, 第 236 页)。除 array 之外, 其他容器的默认构造函数都会创建一个指定类型的空容器, 且都可以接受指定容器大小和元素初始值的参数。

表 9.3: 容器定义和初始化

C c;	默认构造函数。如果 C 是一个 array, 则 c 中元素按默认方式初始化; 否则 c 为空
C c1(c2)	c1 初始化为 c2 的拷贝。c1 和 c2 必须是相同类型 (即, 它们必须是相同的容器类型, 且保存的是相同的元素类型; 对于 array 类型, 两者还必须具有相同大小)
C c{a, b, c...}	c 初始化为初始化列表中元素的拷贝。列表中元素的类型必须与 C 的元素类型相容。对于 array 类型, 列表中元素数目必须等于或小于 array 的大小, 任何遗漏的元素都进行值初始化 (参见 3.3.1 节, 第 88 页)
C c(b, e)	c 初始化为迭代器 b 和 e 指定范围中的元素的拷贝。范围内元素的类型必须与 c 的元素类型相容 (array 不适用)
只有顺序容器 (不包括 array) 的构造函数才能接受大小参数	
C seq(n)	seq 包含 n 个元素, 这些元素进行了值初始化; 此构造函数是 explicit 的 (参见 7.5.4 节, 第 265 页)。(string 不适用)
C seq(n, t)	seq 包含 n 个初始化为值 t 的元素

将一个容器初始化为另一个容器的拷贝

将一个新容器创建为另一个容器的拷贝的方法有两种: 可以直接拷贝整个容器, 或者

(array 除外) 拷贝由一个迭代器对指定的元素范围。

为了创建一个容器为另一个容器的拷贝, 两个容器的类型及其元素类型必须匹配。不过, 当传递迭代器参数来拷贝一个范围时, 就不要求容器类型是相同的了。而且, 新容器和原容器中的元素类型也可以不同, 只要能将要拷贝的元素转换 (参见 4.11 节, 第 141 页) 为要初始化的容器的元素类型即可。

```
335 // 每个容器有三个元素, 用给定的初始化器进行初始化
list<string> authors = {"Milton", "Shakespeare", "Austen"};
vector<const char*> articles = {"a", "an", "the"};

list<string> list2(authors);      // 正确: 类型匹配
deque<string> authList(authors); // 错误: 容器类型不匹配
vector<string> words(articles);  // 错误: 容器类型必须匹配
// 正确: 可以将 const char* 元素转换为 string
forward_list<string> words(articles.begin(), articles.end());
```



当将一个容器初始化为另一个容器的拷贝时, 两个容器的容器类型和元素类型都必须相同。

接受两个迭代器参数的构造函数用这两个迭代器表示我们想要拷贝的一个元素范围。与以往一样, 两个迭代器分别标记想要拷贝的第一个元素和尾元素之后的位置。新容器的大小与范围中元素的数目相同。新容器中的每个元素都用范围中对应元素的值进行初始化。

由于两个迭代器表示一个范围, 因此可以使用这种构造函数来拷贝一个容器中的子序列。例如, 假定迭代器 `it` 表示 `authors` 中的一个元素, 我们可以编写如下代码

```
// 拷贝元素, 直到 (但不包括) it 指向的元素
deque<string> authList(authors.begin(), it);
```

336> 列表初始化



在新标准中, 我们可以对一个容器进行列表初始化 (参见 3.3.1 节, 第 88 页)

```
// 每个容器有三个元素, 用给定的初始化器进行初始化
list<string> authors = {"Milton", "Shakespeare", "Austen"};
vector<const char*> articles = {"a", "an", "the"};
```

当这样做时, 我们就显式地指定了容器中每个元素的值。对于除 array 之外的容器类型, 初始化列表还隐含地指定了容器的大小: 容器将包含与初始值一样多的元素。

与顺序容器大小相关的构造函数

除了与关联容器相同的构造函数外, 顺序容器 (array 除外) 还提供另一个构造函数, 它接受一个容器大小和一个 (可选的) 元素初始值。如果我们不提供元素初始值, 则标准库会创建一个值初始化器 (参见 3.3.1 节, 第 88 页):

```
vector<int> ivec(10, -1);           // 10 个 int 元素, 每个都初始化为 -1
list<string> svec(10, "hi!");       // 10 个 strings; 每个都初始化为 "hi!"
forward_list<int> ivec(10);          // 10 个元素, 每个都初始化为 0
deque<string> svec(10);             // 10 个元素, 每个都是空 string
```

如果元素类型是内置类型或者是具有默认构造函数（参见 9.2 节，第 294 页）的类类型，可以只为构造函数提供一个容器大小参数。如果元素类型没有默认构造函数，除了大小参数外，还必须指定一个显式的元素初始值。



只有顺序容器的构造函数才接受大小参数，关联容器并不支持。

标准库 array 具有固定大小

与内置数组一样，标准库 array 的大小也是类型的一部分。当定义一个 array 时，除了指定元素类型，还要指定容器大小：

```
array<int, 42>           // 类型为：保存 42 个 int 的数组  
array<string, 10>         // 类型为：保存 10 个 string 的数组
```

为了使用 array 类型，我们必须同时指定元素类型和大小：

```
array<int, 10>::size_type i;      // 数组类型包括元素类型和大小  
array<int>::size_type j;          // 错误：array<int>不是一个类型
```

由于大小是 array 类型的一部分，array 不支持普通的容器构造函数。这些构造函数都会确定容器的大小，要么隐式地，要么显式地。而允许用户向一个 array 构造函数传递大小参数，最好情况下也是多余的，而且容易出错。

array 大小固定的特性也影响了它所定义的构造函数的行为。与其他容器不同，一个默认构造的 array 是非空的：它包含了与其大小一样多的元素。这些元素都被默认初始化（参见 2.2.1 节，第 40 页），就像一个内置数组（参见 3.5.1 节，第 102 页）中的元素那样。如果我们对 array 进行列表初始化，初始值的数目必须等于或小于 array 的大小。如果初始值数目小于 array 的大小，则它们被用来初始化 array 中靠前的元素，所有剩余元素都会进行值初始化（参见 3.3.1 节，第 88 页）。在这两种情况下，如果元素类型是一个类类型，那么该类必须有一个默认构造函数，以使值初始化能够进行：

```
array<int, 10> ia1;           // 10 个默认初始化的 int  
array<int, 10> ia2 = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9}; // 列表初始化  
array<int, 10> ia3 = {42};    // ia3[0] 为 42, 剩余元素为 0
```

值得注意的是，虽然我们不能对内置数组类型进行拷贝或对象赋值操作（参见 3.5.1 节，第 102 页），但 array 并无此限制：

```
int digs[10] = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};  
int cpy[10] = digs;                 // 错误：内置数组不支持拷贝或赋值  
array<int, 10> digits = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};  
array<int, 10> copy = digits; // 正确：只要数组类型匹配即合法
```

与其他容器一样，array 也要求初始值的类型必须与要创建的容器类型相同。此外，array 还要求元素类型和大小也都一样，因为大小是 array 类型的一部分。

9.2.4 节练习

练习 9.11：对 6 种创建和初始化 vector 对象的方法，每一种都给出一个实例。解释每个 vector 包含什么值。

练习 9.12：对于接受一个容器创建其拷贝的构造函数，和接受两个迭代器创建拷贝的构造函数，解释它们的不同。

练习 9.13: 如何从一个 `list<int>` 初始化一个 `vector<double>`? 从一个 `vector<int>` 又该如何创建? 编写代码验证你的答案。

9.2.5 赋值和 swap

表 9.4 中列出的与赋值相关的运算符可用于所有容器。赋值运算符将其左边容器中的全部元素替换为右边容器中元素的拷贝:

```
c1 = c2;           // 将 c1 的内容替换为 c2 中元素的拷贝
c1 = {a, b, c};  // 赋值后, c1 大小为 3
```

第一个赋值运算后, 左边容器将与右边容器相等。如果两个容器原来大小不同, 赋值运算后两者的大小都与右边容器的原大小相同。第二个赋值运算后, `c1` 的 `size` 变为 3, 即花括号列表中值的数目。

338 与内置数组不同, 标准库 `array` 类型允许赋值。赋值号左右两边的运算对象必须具有相同的类型:

```
array<int, 10> a1 = {0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9};
array<int, 10> a2 = {0}; // 所有元素值均为 0
a1 = a2; // 替换 a1 中的元素
a2 = {0}; // 错误: 不能将一个花括号列表赋予数组
```

由于右边运算对象的大小可能与左边运算对象的大小不同, 因此 `array` 类型不支持 `assign`, 也不允许用花括号包围的值列表进行赋值。

表 9.4: 容器赋值运算

<code>c1=c2</code>	将 <code>c1</code> 中的元素替换为 <code>c2</code> 中元素的拷贝。 <code>c1</code> 和 <code>c2</code> 必须具有相同的类型
<code>c={a,b,c...}</code>	将 <code>c1</code> 中元素替换为初始化列表中元素的拷贝 (<code>array</code> 不适用)
<code>swap(c1,c2)</code>	交换 <code>c1</code> 和 <code>c2</code> 中的元素。 <code>c1</code> 和 <code>c2</code> 必须具有相同的类型。 <code>swap</code> 通常比从 <code>c2</code> 向 <code>c1</code> 拷贝元素快得多
<code>assign</code> 操作不适用于关联容器和 <code>array</code>	
<code>seq.assign(b,e)</code>	将 <code>seq</code> 中的元素替换为迭代器 <code>b</code> 和 <code>e</code> 所表示的范围中的元素。迭代器 <code>b</code> 和 <code>e</code> 不能指向 <code>seq</code> 中的元素
<code>seq.assign(il)</code>	将 <code>seq</code> 中的元素替换为初始化列表 <code>il</code> 中的元素
<code>seq.assign(n,t)</code>	将 <code>seq</code> 中的元素替换为 <code>n</code> 个值为 <code>t</code> 的元素



赋值相关运算会导致指向左边容器内部的迭代器、引用和指针失效。而 `swap` 操作将容器内容交换不会导致指向容器的迭代器、引用和指针失效 (容器类型为 `array` 和 `string` 的情况除外)。

使用 `assign` (仅顺序容器)

赋值运算符要求左边和右边的运算对象具有相同的类型。它将右边运算对象中所有元素拷贝到左边运算对象中。顺序容器 (`array` 除外) 还定义了一个名为 `assign` 的成员, 允许我们从一个不同但相容的类型赋值, 或者从容器的一个子序列赋值。`assign` 操作用参数所指定的元素 (的拷贝) 替换左边容器中的所有元素。例如, 我们可以用 `assgin` 实现将一个 `vector` 中的一段 `char *` 值赋予一个 `list` 中的 `string`:

```

list<string> names;
vector<const char*> oldstyle;
names = oldstyle; // 错误：容器类型不匹配
// 正确：可以将 const char* 转换为 string
names.assign(oldstyle.cbegin(), oldstyle.cend());

```

这段代码中对 `assign` 的调用将 `names` 中的元素替换为迭代器指定的范围中的元素的拷贝。339 `assign` 的参数决定了容器中将有多少个元素以及它们的值都是什么。



由于其旧元素被替换，因此传递给 `assign` 的迭代器不能指向调用 `assign` 的容器。

`assign` 的第二个版本接受一个整型值和一个元素值。它用指定数目且具有相同给定值的元素替换容器中原有的元素：

```

// 等价于 slist1.clear();
// 后跟 slist1.insert(slist1.begin(), 10, "Hiya!");
list<string> slist1(1);           // 1 个元素，为空 string
slist1.assign(10, "Hiya!");     // 10 个元素，每个都是 "Hiya!"

```

使用 `swap`

`swap` 操作交换两个相同类型容器的内容。调用 `swap` 之后，两个容器中的元素将会交换：

```

vector<string> svec1(10); // 10 个元素的 vector
vector<string> svec2(24); // 24 个元素的 vector
swap(svec1, svec2);

```

调用 `swap` 后，`svec1` 将包含 24 个 `string` 元素，`svec2` 将包含 10 个 `string`。除 `array` 外，交换两个容器内容的操作保证会很快——元素本身并未交换，`swap` 只是交换了两个容器的内部数据结构。



除 `array` 外，`swap` 不对任何元素进行拷贝、删除或插入操作，因此可以保证在常数时间内完成。

元素不会被移动的事实意味着，除 `string` 外，指向容器的迭代器、引用和指针在 `swap` 操作之后都不会失效。它们仍指向 `swap` 操作之前所指向的那些元素。但是，在 `swap` 之后，这些元素已经属于不同的容器了。例如，假定 `iter` 在 `swap` 之前指向 `svec1[3]` 的 `string`，那么在 `swap` 之后它指向 `svec2[3]` 的元素。与其他容器不同，对一个 `string` 调用 `swap` 会导致迭代器、引用和指针失效。

与其他容器不同，`swap` 两个 `array` 会真正交换它们的元素。因此，交换两个 `array` 所需的时间与 `array` 中元素的数目成正比。

因此，对于 `array`，在 `swap` 操作之后，指针、引用和迭代器所绑定的元素保持不变，但元素值已经与另一个 `array` 中对应元素的值进行了交换。

在新标准库中，容器既提供成员函数版本的 `swap`，也提供非成员版本的 `swap`。而早期标准库版本只提供成员函数版本的 `swap`。非成员版本的 `swap` 在泛型编程中是非常重要的。统一使用非成员版本的 `swap` 是一个好习惯。

340

9.2.5 节练习

练习 9.14: 编写程序，将一个 `list` 中的 `char *` 指针（指向 C 风格字符串）元素赋值给一个 `vector` 中的 `string`。



9.2.6 容器大小操作

除了一个例外，每个容器类型都有三个与大小相关的操作。成员函数 `size`（参见 3.2.2 节，第 78 页）返回容器中元素的数目；`empty` 当 `size` 为 0 时返回布尔值 `true`，否则返回 `false`；`max_size` 返回一个大于或等于该类型容器所能容纳的最大元素数的值。`forward_list` 支持 `max_size` 和 `empty`，但不支持 `size`，原因我们将在下一节解释。

9.2.7 关系运算符

每个容器类型都支持相等运算符（`==` 和 `!=`）；除了无序关联容器外的所有容器都支持关系运算符（`>`、`>=`、`<`、`<=`）。关系运算符左右两边的运算对象必须是相同类型的容器，且必须保存相同类型的元素。即，我们只能将一个 `vector<int>` 与另一个 `vector<int>` 进行比较，而不能将一个 `vector<int>` 与一个 `list<int>` 或一个 `vector<double>` 进行比较。

比较两个容器实际上是进行元素的逐对比较。这些运算符的工作方式与 `string` 的关系运算（参见 3.2.2 节，第 79 页）类似：

- 如果两个容器具有相同大小且所有元素都两两对应相等，则这两个容器相等；否则两个容器不等。
- 如果两个容器大小不同，但较小容器中每个元素都等于较大容器中的对应元素，则较小容器小于较大容器。
- 如果两个容器都不是另一个容器的前缀子序列，则它们的比较结果取决于第一个不相等的元素的比较结果。

下面的例子展示了这些关系运算符是如何工作的：

```
vector<int> v1 = { 1, 3, 5, 7, 9, 12 };
vector<int> v2 = { 1, 3, 9 };
vector<int> v3 = { 1, 3, 5, 7 };
vector<int> v4 = { 1, 3, 5, 7, 9, 12 };
v1 < v2 // true; v1 和 v2 在元素[2]处不同：v1[2] 小于等于 v2[2]
v1 < v3 // false; 所有元素都相等，但 v3 中元素数目更少
v1 == v4 // true; 每个元素都相等，且 v1 和 v4 大小相同
v1 == v2 // false; v2 元素数目比 v1 少
```

341

容器的关系运算符使用元素的关系运算符完成比较



只有当其元素类型也定义了相应的比较运算符时，我们才可以使用关系运算符来比较两个容器。

容器的相等运算符实际上是使用元素的 `==` 运算符实现比较的，而其他关系运算符是使用元素的 `<` 运算符。如果元素类型不支持所需运算符，那么保存这种元素的容器就不能使用相应的关系运算。例如，我们在第 7 章中定义的 `Sales_data` 类型并未定义 `==` 和 `<` 运算。因此，就不能比较两个保存 `Sales_data` 元素的容器：

```
vector<Sales_data> storeA, storeB;
if (storeA < storeB) // 错误: Sales_data 没有<运算符
```

9.2.7 节练习

练习 9.15: 编写程序，判定两个 `vector<int>` 是否相等。

练习 9.16: 重写上一题的程序，比较一个 `list<int>` 中的元素和一个 `vector<int>` 中的元素。

练习 9.17: 假定 `c1` 和 `c2` 是两个容器，下面的比较操作有何限制（如果有的话）？

```
if (c1 < c2)
```

9.3 顺序容器操作

顺序容器和关联容器的不同之处在于两者组织元素的方式。这些不同之处直接关系到了元素如何存储、访问、添加以及删除。上一节介绍了所有容器都支持的操作（罗列于表 9.2（第 295 页））。本章剩余部分将介绍顺序容器所特有的操作。

9.3.1 向顺序容器添加元素



除 `array` 外，所有标准库容器都提供灵活的内存管理。在运行时可以动态添加或删除元素来改变容器大小。表 9.5 列出了向顺序容器（非 `array`）添加元素的操作。

表 9.5: 向顺序容器添加元素的操作

这些操作会改变容器的大小；`array` 不支持这些操作。

`forward_list` 有自己专有的 `insert` 和 `emplace`；参见 9.3.4 节（第 312 页）。

`forward_list` 不支持 `push_back` 和 `emplace_back`。

`vector` 和 `string` 不支持 `push_front` 和 `emplace_front`。

`c.push_back(t)` 在 `c` 的尾部创建一个值为 `t` 或由 `args` 创建的元素。返回 `void`
`c.emplace_back(args)`

`c.push_front(t)` 在 `c` 的头部创建一个值为 `t` 或由 `args` 创建的元素。返回 `void`
`c.emplace_front(args)`

`c.insert(p, t)` 在迭代器 `p` 指向的元素之前创建一个值为 `t` 或由 `args` 创建的元素。返回指向新添加的元素的迭代器
`c.emplace(p, args)`

`c.insert(p, n, t)` 在迭代器 `p` 指向的元素之前插入 `n` 个值为 `t` 的元素。返回指向新添加的第一个元素的迭代器；若 `n` 为 0，则返回 `p`

`c.insert(p, b, e)` 将迭代器 `b` 和 `e` 指定的范围内的元素插入到迭代器 `p` 指向的元素之前。`b` 和 `e` 不能指向 `c` 中的元素。返回指向新添加的第一个元素的迭代器；若范围为空，则返回 `p`

`c.insert(p, il)` `il` 是一个花括号包围的元素值列表。将这些给定值插入到迭代器 `p` 指向的元素之前。返回指向新添加的第一个元素的迭代器；若列表为空，则返回 `p`



向一个 `vector`、`string` 或 `deque` 插入元素会使所有指向容器的迭代器、引用和指针失效。

当我们使用这些操作时，必须记得不同容器使用不同的策略来分配元素空间，而这些策略直接影响性能。在一个 `vector` 或 `string` 的尾部之外的任何位置，或是一个 `deque` 的首尾之外的任何位置添加元素，都需要移动元素。而且，向一个 `vector` 或 `string` 添加元素可能引起整个对象存储空间的重新分配。重新分配一个对象的存储空间需要分配新的内存，并将元素从旧的空间移动到新的空间中。

342

使用 `push_back`

在 3.3.2 节（第 90 页）中，我们看到 `push_back` 将一个元素追加到一个 `vector` 的尾部。除 `array` 和 `forward_list` 之外，每个顺序容器（包括 `string` 类型）都支持 `push_back`。

例如，下面的循环每次读取一个 `string` 到 `word` 中，然后追加到容器尾部：

```
// 从标准输入读取数据，将每个单词放到容器末尾
string word;
while (cin >> word)
    container.push_back(word);
```

对 `push_back` 的调用在 `container` 尾部创建了一个新的元素，将 `container` 的 `size` 增大了 1。该元素的值为 `word` 的一个拷贝。`container` 的类型可以是 `list`、`vector` 或 `deque`。

由于 `string` 是一个字符容器，我们也可以用 `push_back` 在 `string` 末尾添加字符：

```
void pluralize(size_t cnt, string &word)
{
    if (cnt > 1)
        word.push_back('s'); // 等价于 word += 's'
}
```

关键概念：容器元素是拷贝

当我们用一个对象来初始化容器时，或将一个对象插入到容器中时，实际上放入到容器中的是对象值的一个拷贝，而不是对象本身。就像我们将一个对象传递给非引用参数（参见 3.2.2 节，第 79 页）一样，容器中的元素与提供值的对象之间没有任何关联。随后对容器中元素的任何改变都不会影响到原始对象，反之亦然。

使用 `push_front`

除了 `push_back`，`list`、`forward_list` 和 `deque` 容器还支持名为 `push_front` 的类似操作。此操作将元素插入到容器头部：

```
list<int> ilist;
// 将元素添加到 ilist 开头
for (size_t ix = 0; ix != 4; ++ix)
    ilist.push_front(ix);
```

此循环将元素 0、1、2、3 添加到 `ilist` 头部。每个元素都插入到 `list` 的新的开始位置（new beginning）。即，当我们插入 1 时，它会被放置在 0 之前，2 被放置在 1 之前，依此类推。因此，在循环中以这种方式将元素添加到容器中，最终会形成逆序。在循环执行完毕后，`ilist` 保存序列 3、2、1、0。

343

注意，`deque` 像 `vector` 一样提供了随机访问元素的能力，但它提供了 `vector` 所

不支持的 `push_front`。`deque` 保证在容器首尾进行插入和删除元素的操作都只花费常数时间。与 `vector` 一样，在 `deque` 首尾之外的位置插入元素会很耗时。

在容器中的特定位置添加元素

`push_back` 和 `push_front` 操作提供了一种方便地在顺序容器尾部或头部插入单个元素的方法。`insert` 成员提供了更一般的添加功能，它允许我们在容器中任意位置插入 0 个或多个元素。`vector`、`deque`、`list` 和 `string` 都支持 `insert` 成员。`forward_list` 提供了特殊版本的 `insert` 成员，我们将在 9.3.4 节（第 312 页）中介绍。

每个 `insert` 函数都接受一个迭代器作为其第一个参数。迭代器指出了在容器中什么位置放置新元素。它可以指向容器中任何位置，包括容器尾部之后的下一个位置。由于迭代器可能指向容器尾部之后不存在的元素的位置，而且在容器开始位置插入元素是很有用的功能，所以 `insert` 函数将元素插入到迭代器所指定的位置之前。例如，下面的语句

```
clist.insert(iter, "Hello!"); // 将"Hello!"添加到 iter 之前的位置
```

将一个值为 "Hello" 的 `string` 插入到 `iter` 指向的元素之前的位置。

虽然某些容器不支持 `push_front` 操作，但它们对于 `insert` 操作并无类似的限制（插入开始位置）。因此我们可以将元素插入到容器的开始位置，而不必担心容器是否支持 `push_front`：

```
vector<string> svec;
list<string> slist;

// 等价于调用 slist.push_front("Hello!");
slist.insert(slist.begin(), "Hello!");

// vector 不支持 push_front，但我们可以插入到 begin() 之前
// 警告：插入到 vector 末尾之外的任何位置都可能很慢
svec.insert(svec.begin(), "Hello!");
```



将元素插入到 `vector`、`deque` 和 `string` 中的任何位置都是合法的。然而，这样做可能很耗时。

插入范围内元素

除了第一个迭代器参数之外，`insert` 函数还可以接受更多的参数，这与容器构造函数类似。其中一个版本接受一个元素数目和一个值，它将指定数量的元素添加到指定位置之前，这些元素都按给定值初始化：

```
svec.insert(svec.end(), 10, "Anna");
```

这行代码将 10 个元素插入到 `svec` 的末尾，并将所有元素都初始化为 `string` "Anna"。

接受一对迭代器或一个初始化列表的 `insert` 版本将给定范围中的元素插入到指定位置之前：

```
vector<string> v = {"quasi", "simba", "frollo", "scar"};
// 将 v 的最后两个元素添加到 slist 的开始位置
slist.insert(slist.begin(), v.end() - 2, v.end());
slist.insert(slist.end(), {"these", "words", "will",
                           "go", "at", "the", "end"});
```

```
// 运行时错误：迭代器表示要拷贝的范围，不能指向与目的位置相同的容器
slist.insert(slist.begin(), slist.begin(), slist.end());
```

如果我们传递给 `insert` 一对迭代器，它们不能指向添加元素的目标容器。

在新标准下，接受元素个数或范围的 `insert` 版本返回指向第一个新加入元素的迭代器。(在旧版本的标准库中，这些操作返回 `void`。)如果范围为空，不插入任何元素，`insert` 操作会将第一个参数返回。

345 使用 `insert` 的返回值

通过使用 `insert` 的返回值，可以在容器中一个特定位置反复插入元素：

```
list<string> lst;
auto iter = lst.begin();
while (cin >> word)
    iter = lst.insert(iter, word); // 等价于调用 push_front
```



理解这个循环是如何工作的非常重要，特别是理解这个循环为什么等价于调用 `push_front` 尤为重要。

在循环之前，我们将 `iter` 初始化为 `lst.begin()`。第一次调用 `insert` 会将我们刚刚读入的 `string` 插入到 `iter` 所指向的元素之前的位置。`insert` 返回的迭代器恰好指向这个新元素。我们将此迭代器赋予 `iter` 并重复循环，读取下一个单词。只要继续有单词读入，每步 `while` 循环就会将一个新元素插入到 `iter` 之前，并将 `iter` 改变为新加入元素的位置。此元素为（新的）首元素。因此，每步循环将一个新元素插入到 `list` 首元素之前的位置。

使用 `emplace` 操作

C++ 11 新标准引入了三个新成员——`emplace_front`、`emplace` 和 `emplace_back`，这些操作构造而不是拷贝元素。这些操作分别对应 `push_front`、`insert` 和 `push_back`，允许我们将元素放置在容器头部、一个指定位置之前或容器尾部。

当调用 `push` 或 `insert` 成员函数时，我们将元素类型的对象传递给它们，这些对象被拷贝到容器中。而当我们调用一个 `emplace` 成员函数时，则是将参数传递给元素类型的构造函数。`emplace` 成员使用这些参数在容器管理的内存空间中直接构造元素。例如，假定 `c` 保存 `Sales_data`（参见 7.1.4 节，第 237 页）元素：

```
// 在 c 的末尾构造一个 Sales_data 对象
// 使用三个参数的 Sales_data 构造函数
c.emplace_back("978-0590353403", 25, 15.99);
// 错误：没有接受三个参数的 push_back 版本
c.push_back("978-0590353403", 25, 15.99);
// 正确：创建一个临时的 Sales_data 对象传递给 push_back
c.push_back(Sales_data("978-0590353403", 25, 15.99));
```

其中对 `emplace_back` 的调用和第二个 `push_back` 调用都会创建新的 `Sales_data` 对象。在调用 `emplace_back` 时，会在容器管理的内存空间中直接创建对象。而调用 `push_back` 则会创建一个局部临时对象，并将其压入容器中。

`emplace` 函数的参数根据元素类型而变化，参数必须与元素类型的构造函数相匹配：

```
// iter 指向 c 中一个元素，其中保存了 Sales_data 元素
```

```
c.emplace_back(); // 使用 Sales_data 的默认构造函数
c.emplace(iter, "999-99999999"); // 使用 Sales_data(string)
// 使用 Sales_data 的接受一个 ISBN、一个 count 和一个 price 的构造函数
c.emplace_front("978-0590353403", 25, 15.99);
```



emplace 函数在容器中直接构造元素。传递给 emplace 函数的参数必须与元素类型的构造函数相匹配。

9.3.1 节练习

练习 9.18: 编写程序，从标准输入读取 string 序列，存入一个 deque 中。编写一个循环，用迭代器打印 deque 中的元素。

练习 9.19: 重写上题的程序，用 list 替代 deque。列出程序要做出哪些改变。

练习 9.20: 编写程序，从一个 list<int>拷贝元素到两个 deque 中。值为偶数的所有元素都拷贝到一个 deque 中，而奇数值元素都拷贝到另一个 deque 中。

练习 9.21: 如果我们将第 308 页中使用 insert 返回值将元素添加到 list 中的循环程序改写为将元素插入到 vector 中，分析循环将如何工作。

练习 9.22: 假定 iv 是一个 int 的 vector，下面的程序存在什么错误？你将如何修改？

```
vector<int>::iterator iter = iv.begin(),
                     mid = iv.begin() + iv.size() / 2;
while (iter != mid)
    if (*iter == some_val)
        iv.insert(iter, 2 * some_val);
```

9.3.2 访问元素



表 9.6 列出了我们可以用来在顺序容器中访问元素的操作。如果容器中没有元素，访问操作的结果是未定义的。

包括 array 在内的每个顺序容器都有一个 front 成员函数，而除 forward_list 之外的所有顺序容器都有一个 back 成员函数。这两个操作分别返回首元素和尾元素的引用：

```
// 在解引用一个迭代器或调用 front 或 back 之前检查是否有元素
if (!c.empty()) {
    // val 和 val2 是 c 中第一个元素值的拷贝
    auto val = *c.begin(), val2 = c.front();
    // val3 和 val4 是 c 中最后一个元素值的拷贝
    auto last = c.end();
    auto val3 = *(--last); // 不能递减 forward_list 迭代器
    auto val4 = c.back(); // forward_list 不支持
}
```

此程序用两种不同方式来获取 c 中的首元素和尾元素的引用。直接的方法是调用 front 和 back。而间接的方法是通过解引用 begin 返回的迭代器来获得首元素的引用，以及通过递减然后解引用 end 返回的迭代器来获得尾元素的引用。

这个程序有两点值得注意：迭代器 end 指向的是容器尾元素之后的（不存在的）元

素。为了获取尾元素，必须首先递减此迭代器。另一个重要之处是，在调用 `front` 和 `back`（或解引用 `begin` 和 `end` 返回的迭代器）之前，要确保 `c` 非空。如果容器为空，`if` 中操作的行为将是未定义的。

表 9.6：在顺序容器中访问元素的操作

at 和下标操作只适用于 <code>string</code> 、 <code>vector</code> 、 <code>deque</code> 和 <code>array</code> 。 <code>back</code> 不适用于 <code>forward_list</code> 。
<code>c.back()</code> 返回 <code>c</code> 中尾元素的引用。若 <code>c</code> 为空，函数行为未定义
<code>c.front()</code> 返回 <code>c</code> 中首元素的引用。若 <code>c</code> 为空，函数行为未定义
<code>c[n]</code> 返回 <code>c</code> 中下标为 <code>n</code> 的元素的引用， <code>n</code> 是一个无符号整数。若 <code>n >= c.size()</code> ，则函数行为未定义
<code>c.at(n)</code> 返回下标为 <code>n</code> 的元素的引用。如果下标越界，则抛出一 <code>out_of_range</code> 异常



对一个空容器调用 `front` 和 `back`，就像使用一个越界的下标一样，是一种严重的程序设计错误。

访问成员函数返回的是引用

在容器中访问元素的成员函数（即，`front`、`back`、下标和 `at`）返回的都是引用。如果容器是一个 `const` 对象，则返回值是 `const` 的引用。如果容器不是 `const` 的，则返回值是普通引用，我们可以用来改变元素的值：

```
if (!c.empty()) {
    c.front() = 42;                            // 将 42 赋予 c 中的第一个元素
    auto &v = c.back();                        // 获得指向最后一个元素的引用
    v = 1024;                                 // 改变 c 中的元素
    auto v2 = c.back();                        // v2 不是一个引用，它是 c.back() 的一个拷贝
    v2 = 0;                                    // 未改变 c 中的元素
}
```

与往常一样，如果我们使用 `auto` 变量来保存这些函数的返回值，并且希望使用此变量来改变元素的值，必须记得将变量定义为引用类型。

下标操作和安全的随机访问

提供快速随机访问的容器（`string`、`vector`、`deque` 和 `array`）也都提供下标运算符（参见 3.3.3 节，第 91 页）。就像我们已经看到的那样，下标运算符接受一个下标参数，返回容器中该位置的元素的引用。给定下标必须“在范围内”（即，大于等于 0，且小于容器的大小）。保证下标有效是程序员的责任，下标运算符并不检查下标是否在合法范围内。使用越界的下标是一种严重的程序设计错误，而且编译器并不检查这种错误。

如果我们希望确保下标是合法的，可以使用 `at` 成员函数。`at` 成员函数类似下标运算符，但如果下标越界，`at` 会抛出一个 `out_of_range` 异常（参见 5.6 节，第 173 页）：

```
vector<string> svec;                    // 空 vector
cout << svec[0];                        // 运行时错误：svec 中没有元素！
cout << svec.at(0);                    // 抛出一个 out_of_range 异常
```

9.3.2 节练习

练习 9.23: 在本节第一个程序(第 309 页)中,若 `c.size()` 为 1, 则 `val`、`val2`、`val3` 和 `val4` 的值会是什么?

练习 9.24: 编写程序, 分别使用 `at`、下标运算符、`front` 和 `begin` 提取一个 `vector` 中的第一个元素。在一个空 `vector` 上测试你的程序。

9.3.3 删除元素



与添加元素的多种方式类似,(非 `array`)容器也有多种删除元素的方式。表 9.7 列出了这些成员函数。

表 9.7: 顺序容器的删除操作

这些操作会改变容器的大小, 所以不适用于 `array`。

`forward_list` 有特殊版本的 `erase`, 参见 9.3.4 节(第 312 页)。

`forward_list` 不支持 `pop_back`; `vector` 和 `string` 不支持 `pop_front`。

`c.pop_back()` 删除 `c` 中尾元素。若 `c` 为空, 则函数行为未定义。函数返回 `void`

`c.pop_front()` 删除 `c` 中首元素。若 `c` 为空, 则函数行为未定义。函数返回 `void`

`c.erase(p)` 删除迭代器 `p` 所指定的元素, 返回一个指向被删元素之后元素的迭代器, 若 `p` 指向尾元素, 则返回尾后(*off-the-end*)迭代器。若 `p` 是尾后迭代器, 则函数行为未定义

`c.erase(b, e)` 删除迭代器 `b` 和 `e` 所指定范围内的元素。返回一个指向最后一个被删元素之后元素的迭代器, 若 `e` 本身就是尾后迭代器, 则函数也返回尾后迭代器

`c.clear()` 删除 `c` 中的所有元素。返回 `void`



WARNING 删除 `deque` 中除首尾位置之外的任何元素都会使所有迭代器、引用和指针失效。指向 `vector` 或 `string` 中删除点之后位置的迭代器、引用和指针都会失效。



WARNING 删除元素的成员函数并不检查其参数。在删除元素之前, 程序员必须确保它(们)是存在的。

`pop_front` 和 `pop_back` 成员函数

`pop_front` 和 `pop_back` 成员函数分别删除首元素和尾元素。与 `vector` 和 `string` 不支持 `push_front` 一样, 这些类型也不支持 `pop_front`。类似的, `forward_list` 不支持 `pop_back`。与元素访问成员函数类似, 不能对一个空容器执行弹出操作。

这些操作返回 `void`。如果你需要弹出的元素的值, 就必须在执行弹出操作之前保存它:

```
while (!ilist.empty()) {
    process(ilist.front()); // 对 ilist 的首元素进行一些处理
    ilist.pop_front(); // 完成处理后删除首元素
}
```

349> 从容器内部删除一个元素

成员函数 `erase` 从容器中指定位置删除元素。我们可以删除由一个迭代器指定的单个元素，也可以删除由一对迭代器指定的范围内的所有元素。两种形式的 `erase` 都返回指向删除的(最后一个)元素之后位置的迭代器。即，若 `j` 是 `i` 之后的元素，那么 `erase(i)` 将返回指向 `j` 的迭代器。

例如，下面的循环删除一个 `list` 中的所有奇数元素：

```
list<int> lst = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};
auto it = lst.begin();
while (it != lst.end())
    if (*it % 2)           // 若元素为奇数
        it = lst.erase(it); // 删除此元素
    else
        ++it;
```

每个循环步中，首先检查当前元素是否是奇数。如果是，就删除该元素，并将 `it` 设置为我们所删除的元素之后的元素。如果`*it` 为偶数，我们将 `it` 递增，从而在下一步循环检查下一个元素。

删除多个元素

接受一对迭代器的 `erase` 版本允许我们删除一个范围内的元素：

```
// 删除两个迭代器表示的范围内的元素
// 返回指向最后一个被删元素之后位置的迭代器
elem1 = slist.erase(elem1, elem2); // 调用后，elem1 == elem2
```

迭代器 `elem1` 指向我们要删除的第一个元素，`elem2` 指向我们要删除的最后一个元素之后的位置。

350>

为了删除一个容器中的所有元素，我们既可以调用 `clear`，也可以用 `begin` 和 `end` 获得的迭代器作为参数调用 `erase`：

```
slist.clear(); // 删除容器中所有元素
slist.erase(slist.begin(), slist.end()); // 等价调用
```

9.3.3 节练习

练习 9.25：对于第 312 页中删除一个范围内的元素的程序，如果 `elem1` 与 `elem2` 相等会发生什么？如果 `elem2` 是尾后迭代器，或者 `elem1` 和 `elem2` 皆为尾后迭代器，又会发生什么？

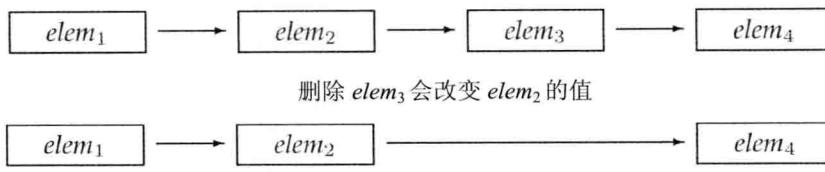
练习 9.26：使用下面代码定义的 `ia`，将 `ia` 拷贝到一个 `vector` 和一个 `list` 中。使用单迭代器版本的 `erase` 从 `list` 中删除奇数元素，从 `vector` 中删除偶数元素。

```
int ia[] = { 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 55, 89 };
```



9.3.4 特殊的 `forward_list` 操作

为了理解 `forward_list` 为什么有特殊版本的添加和删除操作，考虑当我们从一个单向链表中删除一个元素时会发生什么。如图 9.1 所示，删除一个元素会改变序列中的链接。在此情况下，删除 `elem3` 会改变 `elem2`，`elem2` 原来指向 `elem3`，但删除 `elem3` 后，`elem2` 指向了 `elem4`。

图 9.1: `forward_list` 的特殊操作

当添加或删除一个元素时，删除或添加的元素之前的那个元素的后继会发生改变。为了添加或删除一个元素，我们需要访问其前驱，以便改变前驱的链接。但是，`forward_list` 是单向链表。在一个单向链表中，没有简单的方法来获取一个元素的前驱。出于这个原因，在一个 `forward_list` 中添加或删除元素的操作是通过改变给定元素之后的元素来完成的。这样，我们总是可以访问到被添加或删除操作所影响的元素。

由于这些操作与其他容器上的操作的实现方式不同，`forward_list` 并未定义 `insert`、`emplace` 和 `erase`，而是定义了名为 `insert_after`、`emplace_after` 和 `erase_after` 的操作（参见表 9.8）。例如，在我们的例子中，为了删除 `elem3`，应该用指向 `elem2` 的迭代器调用 `erase_after`。为了支持这些操作，`forward_list` 也定义了 `before_begin`，它返回一个首前（off-the-beginning）迭代器。这个迭代器允许我们在链表首元素之前并不存在的元素“之后”添加或删除元素（亦即在链表首元素之前添加删除元素）。

<351

表 9.8: 在 `forward_list` 中插入或删除元素的操作

<code>lst.before_begin()</code>	返回指向链表首元素之前不存在的元素的迭代器。此迭代器不能解引用。 <code>cbefore_begin()</code> 返回一个 <code>const_iterator</code>
<code>lst.insert_after(p, t)</code>	在迭代器 p 之后的位置插入元素。t 是一个对象，n 是数量，b 和 e 是表示范围的一对迭代器（b 和 e 不能指向 <code>lst</code> 内），il 是一个花括号列表。返回一个指向最后一个插入元素的迭代器。如果范围为空，则返回 p。若 p 为尾后迭代器，则函数行为未定义
<code>lst.insert_after(p, b, e)</code>	
<code>lst.insert_after(p, il)</code>	
<code>emplace_after(p, args)</code>	使用 args 在 p 指定的位置之后创建一个元素。返回一个指向这个新元素的迭代器。若 p 为尾后迭代器，则函数行为未定义
<code>lst.erase_after(p)</code>	删除 p 指向的位置之后的元素，或删除从 b 之后直到（但不包含）e 之间的元素。返回一个指向被删元素之后元素的迭代器，若不存在这样的元素，则返回尾后迭代器。如果 p 指向 <code>lst</code> 的尾元素或者是一个尾后迭代器，则函数行为未定义
<code>lst.erase_after(b, e)</code>	

当在 `forward_list` 中添加或删除元素时，我们必须关注两个迭代器——一个指向我们要处理的元素，另一个指向其前驱。例如，可以改写第 312 页中从 `list` 中删除奇数元素的循环程序，将其改为从 `forward_list` 中删除元素：

```
forward_list<int> flst = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};
auto prev = flst.before_begin();           // 表示 flst 的“首前元素”
auto curr = flst.begin();                 // 表示 flst 中的第一个元素
while (curr != flst.end()) {
    if (*curr % 2)                      // 若元素为奇数
        curr = flst.erase_after(prev);   // 删除它并移动 curr
    else {
        prev = curr;                  // 移动迭代器 curr，指向下一个元素，prev 指向
```

```

    ++curr;      // curr 之前的元素
}
}

```

此例中，`curr` 表示我们要处理的元素，`prev` 表示 `curr` 的前驱。调用 `begin` 来初始化 `curr`，这样第一步循环就会检查第一个元素是否是奇数。我们用 `before_begin` 来初始化 `prev`，它返回指向 `curr` 之前不存在的元素的迭代器。

当找到奇数元素后，我们将 `prev` 传递给 `erase_after`。此调用将 `prev` 之后的元素删除，即，删除 `curr` 指向的元素。然后我们将 `curr` 重置为 `erase_after` 的返回值，使得 `curr` 指向序列中下一个元素，`prev` 保持不变，仍指向（新）`curr` 之前的元素。如果 `curr` 指向的元素不是奇数，在 `else` 中我们将两个迭代器都向前移动。

9.3.4 节练习

练习 9.27：编写程序，查找并删除 `forward_list<int>` 中的奇数元素。

练习 9.28：编写函数，接受一个 `forward_list<string>` 和两个 `string` 共三个参数。函数应在链表中查找第一个 `string`，并将第二个 `string` 插入到紧接着第一个 `string` 之后的位置。若第一个 `string` 未在链表中，则将第二个 `string` 插入到链表末尾。

9.3.5 改变容器大小

如表 9.9 所描述，我们可以用 `resize` 来增大或缩小容器，与往常一样，`array` 不支持 `resize`。如果当前大小大于所要求的大小，容器后部的元素会被删除；如果当前大小小于新大小，会将新元素添加到容器后部：

```

list<int> ilist(10, 42);      // 10 个 int: 每个的值都是 42
ilist.resize(15);            // 将 5 个值为 0 的元素添加到 ilist 的末尾
ilist.resize(25, -1);        // 将 10 个值为 -1 的元素添加到 ilist 的末尾
ilist.resize(5);             // 从 ilist 末尾删除 20 个元素

```

`resize` 操作接受一个可选的元素值参数，用来初始化添加到容器中的元素。如果调用者未提供此参数，新元素进行值初始化（参见 3.3.1 节，第 88 页）。如果容器保存的是类类型元素，且 `resize` 向容器添加新元素，则我们必须提供初始值，或者元素类型必须提供一个默认构造函数。

表 9.9：顺序容器大小操作

`resize` 不适用于 `array`

`c.resize(n)` 调整 `c` 的大小为 `n` 个元素。若 `n < c.size()`，则多出的元素被丢弃。若必须添加新元素，对新元素进行值初始化

`c.resize(n, t)` 调整 `c` 的大小为 `n` 个元素。任何新添加的元素都初始化为值 `t`



如果 `resize` 缩小容器，则指向被删除元素的迭代器、引用和指针都会失效；对 `vector`、`string` 或 `deque` 进行 `resize` 可能导致迭代器、指针和引用失效。

9.3.5 节练习

353

练习 9.29: 假定 `vec` 包含 25 个元素, 那么 `vec.resize(100)` 会做什么? 如果接下来调用 `vec.resize(10)` 会做什么?

练习 9.30: 接受单个参数的 `resize` 版本对元素类型有什么限制 (如果有的话)?

9.3.6 容器操作可能使迭代器失效



向容器中添加元素和从容器中删除元素的操作可能会使指向容器元素的指针、引用或迭代器失效。一个失效的指针、引用或迭代器将不再表示任何元素。使用失效的指针、引用或迭代器是一种严重的程序设计错误, 很可能引起与使用未初始化指针一样的问题 (参见 2.3.2 节, 第 49 页)

在向容器添加元素后:

- 如果容器是 `vector` 或 `string`, 且存储空间被重新分配, 则指向容器的迭代器、指针和引用都会失效。如果存储空间未重新分配, 指向插入位置之前的元素的迭代器、指针和引用仍有效, 但指向插入位置之后元素的迭代器、指针和引用将会失效。
- 对于 `deque`, 插入到除首尾位置之外的任何位置都会导致迭代器、指针和引用失效。如果在首尾位置添加元素, 迭代器会失效, 但指向存在的元素的引用和指针不会失效。
- 对于 `list` 和 `forward_list`, 指向容器的迭代器 (包括尾后迭代器和首前迭代器)、指针和引用仍有效。

当我们从一个容器中删除元素后, 指向被删除元素的迭代器、指针和引用会失效, 这应该不会令人惊讶。毕竟, 这些元素都已经被销毁了。当我们删除一个元素后:

- 对于 `list` 和 `forward_list`, 指向容器其他位置的迭代器 (包括尾后迭代器和首前迭代器)、引用和指针仍有效。
- 对于 `deque`, 如果在首尾之外的任何位置删除元素, 那么指向被删除元素外其他元素的迭代器、引用或指针也会失效。如果是删除 `deque` 的尾元素, 则尾后迭代器也会失效, 但其他迭代器、引用和指针不受影响; 如果是删除首元素, 这些也不会受影响。
- 对于 `vector` 和 `string`, 指向被删元素之前元素的迭代器、引用和指针仍有效。

注意: 当我们删除元素时, 尾后迭代器总是会失效。



WARNING

使用失效的迭代器、指针或引用是严重的运行时错误。

建议: 管理迭代器

354

当你使用迭代器 (或指向容器元素的引用或指针) 时, 最小化要求迭代器必须保持有效的程序片段是一个好的方法。

由于向迭代器添加元素和从迭代器删除元素的代码可能会使迭代器失效, 因此必须保证每次改变容器的操作之后都正确地重新定位迭代器。这个建议对 `vector`、`string` 和 `deque` 尤为重要。

编写改变容器的循环程序

添加/删除 vector、string 或 deque 元素的循环程序必须考虑迭代器、引用和指针可能失效的问题。程序必须保证每个循环步中都更新迭代器、引用或指针。如果循环中调用的是 insert 或 erase，那么更新迭代器很容易。这些操作都返回迭代器，我们可以用来更新：

```
// 傻瓜循环，删除偶数元素，复制每个奇数元素
vector<int> vi = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};
auto iter = vi.begin(); // 调用 begin 而不是 cbegin，因为我们要改变 vi
while (iter != vi.end()) {
    if (*iter % 2) {
        iter = vi.insert(iter, *iter); // 复制当前元素
        iter += 2; // 向前移动迭代器，跳过当前元素以及插入到它之前的元素
    } else
        iter = vi.erase(iter); // 删除偶数元素
    // 不应向前移动迭代器，iter 指向我们删除的元素之后的元素
}
```

此程序删除 vector 中的偶数值元素，并复制每个奇数值元素。我们在调用 insert 和 erase 后都更新迭代器，因为两者都会使迭代器失效。

在调用 erase 后，不必递增迭代器，因为 erase 返回的迭代器已经指向序列中下一个元素。调用 insert 后，需要递增迭代器两次。记住，insert 在给定位置之前插入新元素，然后返回指向新插入元素的迭代器。因此，在调用 insert 后，iter 指向新插入元素，位于我们正在处理的元素之前。我们将迭代器递增两次，恰好越过了新添加的元素和正在处理的元素，指向下一个未处理的元素。

不要保存 end 返回的迭代器

当我们添加/删除 vector 或 string 的元素后，或在 deque 中首元素之外任何位置添加/删除元素后，原来 end 返回的迭代器总是会失效。因此，添加或删除元素的循环程序必须反复调用 end，而不能在循环之前保存 end 返回的迭代器，一直当作容器末尾使用。通常 C++ 标准库的实现中 end() 操作都很快，部分就是因为这个原因。

例如，考虑这样一个循环，它处理容器中的每个元素，在其后添加一个新元素。我们希望循环能跳过新添加的元素，只处理原有元素。在每步循环之后，我们将定位迭代器，使其指向下一个原有元素。如果我们试图“优化”这个循环，在循环之前保存 end() 返回的迭代器，一直用作容器末尾，就会导致一场灾难：

```
// 灾难：此循环的行为是未定义的
auto begin = v.begin(),
end = v.end(); // 保存尾迭代器的值是一个坏主意
while (begin != end) {
    // 做一些处理
    // 插入新值，对 begin 重新赋值，否则的话它就会失效
    ++begin; // 向前移动 begin，因为我们想在此元素之后插入元素
    begin = v.insert(begin, 42); // 插入新值
    ++begin; // 向前移动 begin 跳过我们刚刚加入的元素
}
```

此代码的行为是未定义的。在很多标准库实现上，此代码会导致无限循环。问题在于我们将 end 操作返回的迭代器保存在一个名为 end 的局部变量中。在循环体中，我们向容器

中添加了一个元素，这个操作使保存在 `end` 中的迭代器失效了。这个迭代器不再指向 `v` 中任何元素，或是 `v` 中尾元素之后的位置。



如果在一个循环中插入/删除 `deque`、`string` 或 `vector` 中的元素，不要缓存 `end` 返回的迭代器。

必须在每次插入操作后重新调用 `end()`，而不能在循环开始前保存它返回的迭代器：

```
// 更安全的方法：在每个循环步添加/删除元素后都重新计算 end
while (begin != v.end()) {
    // 做一些处理
    ++begin; // 向前移动 begin，因为我们想在此元素之后插入元素
    begin = v.insert(begin, 42); // 插入新值
    ++begin; // 向前移动 begin，跳过我们刚刚加入的元素
}
```

9.3.6 节练习

练习 9.31：第 316 页中删除偶数值元素并复制奇数值元素的程序不能用于 `list` 或 `forward_list`。为什么？修改程序，使之也能用于这些类型。

练习 9.32：在第 316 页的程序中，向下面语句这样调用 `insert` 是否合法？如果不合法，为什么？

```
iter = vi.insert(iter, *iter++);
```

练习 9.33：在本节最后一个例子中，如果不将 `insert` 的结果赋予 `begin`，将会发生什么？编写程序，去掉此赋值语句，验证你的答案。

练习 9.34：假定 `vi` 是一个保存 `int` 的容器，其中有偶数值也有奇数值，分析下面循环的行为，然后编写程序验证你的分析是否正确。

```
iter = vi.begin();
while (iter != vi.end())
    if (*iter % 2)
        iter = vi.insert(iter, *iter);
    ++iter;
```

9.4 vector 对象是如何增长的



为了支持快速随机访问，`vector` 将元素连续存储——每个元素紧挨着前一个元素存储。通常情况下，我们不必关心一个标准库类型是如何实现的，而只需关心它如何使用。然而，对于 `vector` 和 `string`，其部分实现渗透到了接口中。

假定容器中元素是连续存储的，且容器的大小是可变的，考虑向 `vector` 或 `string` 中添加元素会发生什么：如果没有空间容纳新元素，容器不可能简单地将它添加到内存中其他位置——因为元素必须连续存储。容器必须分配新的内存空间来保存已有元素和新元素，将已有元素从旧位置移动到新空间中，然后添加新元素，释放旧存储空间。如果我们每添加一个新元素，`vector` 就执行一次这样的内存分配和释放操作，性能会慢到不可接受。

为了避免这种代价，标准库实现者采用了可以减少容器空间重新分配次数的策略。当

不得不获取新的内存空间时，`vector` 和 `string` 的实现通常会分配比新的空间需求更大的内存空间。容器预留这些空间作为备用，可用来保存更多的新元素。这样，就不需要每次添加新元素都重新分配容器的内存空间了。

这种分配策略比每次添加新元素时都重新分配容器内存空间的策略要高效得多。其实际性能也表现得足够好——虽然 `vector` 在每次重新分配内存空间时都要移动所有元素，但使用此策略后，其扩张操作通常比 `list` 和 `deque` 还要快。

管理容量的成员函数

如表 9.10 所示，`vector` 和 `string` 类型提供了一些成员函数，允许我们与它的实现中内存分配部分互动。`capacity` 操作告诉我们容器在不扩张内存空间的情况下可以容纳多少个元素。`reserve` 操作允许我们通知容器它应该准备保存多少个元素。

表 9.10：容器大小管理操作

<code>shrink_to_fit</code> 只适用于 <code>vector</code> 、 <code>string</code> 和 <code>deque</code> 。	
<code>capacity</code> 和 <code>reserve</code> 只适用于 <code>vector</code> 和 <code>string</code> 。	
<code>c.shrink_to_fit()</code>	请将 <code>capacity()</code> 减少为与 <code>size()</code> 相同大小
<code>c.capacity()</code>	不重新分配内存空间的话， <code>c</code> 可以保存多少元素
<code>c.reserve(n)</code>	分配至少能容纳 <code>n</code> 个元素的内存空间



`reserve` 并不改变容器中元素的数量，它仅影响 `vector` 预先分配多大的内存空间。

357

只有当需要的内存空间超过当前容量时，`reserve` 调用才会改变 `vector` 的容量。如果需求大小大于当前容量，`reserve` 至少分配与需求一样大的内存空间（可能更大）。

如果需求大小小于或等于当前容量，`reserve` 什么也不做。特别是，当需求大小小于当前容量时，容器不会退回内存空间。因此，在调用 `reserve` 之后，`capacity` 将会大于或等于传递给 `reserve` 的参数。

这样，调用 `reserve` 永远也不会减少容器占用的内存空间。类似的，`resize` 成员函数（参见 9.3.5 节，第 314 页）只改变容器中元素的数目，而不是容器的容量。我们同样不能使用 `resize` 来减少容器预留的内存空间。

C++ 11

在新标准库中，我们可以调用 `shrink_to_fit` 来要求 `deque`、`vector` 或 `string` 退回不需要的内存空间。此函数指出我们不再需要任何多余的内存空间。但是，具体的实现可以选择忽略此请求。也就是说，调用 `shrink_to_fit` 也并不保证一定退回内存空间。

capacity 和 size

理解 `capacity` 和 `size` 的区别非常重要。容器的 `size` 是指它已经保存的元素的数目；而 `capacity` 则是在不分配新的内存空间的前提下它最多可以保存多少元素。

下面的代码展示了 `size` 和 `capacity` 之间的相互作用：

```
vector<int> ivec;
// size 应该为 0; capacity 的值依赖于具体实现
cout << " ivec: size: " << ivec.size()
     << " capacity: " << ivec.capacity() << endl;
// 向 ivec 添加 24 个元素
```

```

for (vector<int>::size_type ix = 0; ix != 24; ++ix)
    ivec.push_back(ix);

// size 应该为 24; capacity 应该大于等于 24, 具体值依赖于标准库实现
cout << "ivec: size: " << ivec.size()
    << " capacity: " << ivec.capacity() << endl

```

当在我们的系统上运行时, 这段程序得到如下输出:

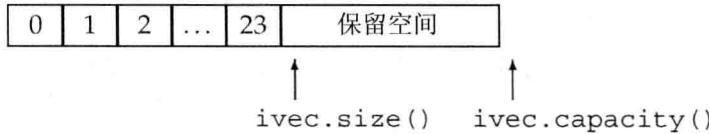
```

ivec: size: 0 capacity: 0
ivec: size: 24 capacity: 32

```

我们知道一个空 vector 的 size 为 0, 显然在我们的标准库实现中一个空 vector 的 capacity 也为 0。当向 vector 中添加元素时, 我们知道 size 与添加的元素数目相等。而 capacity 至少与 size 一样大, 具体会分配多少额外空间则视标准库具体实现而定。在我们的标准库实现中, 每次添加 1 个元素, 共添加 24 个元素, 会使 capacity 变为 32。358

可以想象 ivec 的当前状态如下图所示:



现在可以预分配一些额外空间:

```

ivec.reserve(50); // 将 capacity 至少设定为 50, 可能会更大
// size 应该为 24; capacity 应该大于等于 50, 具体值依赖于标准库实现
cout << "ivec: size: " << ivec.size()
    << " capacity: " << ivec.capacity() << endl;

```

程序的输出表明 reserve 严格按照我们需求的大小分配了新的空间:

```
ivec: size: 24 capacity: 50
```

接下来可以用光这些预留空间:

```

// 添加元素用光多余容量
while (ivec.size() != ivec.capacity())
    ivec.push_back(0);
// capacity 应该未改变, size 和 capacity 不相等
cout << "ivec: size: " << ivec.size()
    << " capacity: " << ivec.capacity() << endl;

```

程序输出表明此时我们确实用光了预留空间, size 和 capacity 相等:

```
ivec: size: 50 capacity: 50
```

由于我们只使用了预留空间, 因此没有必要为 vector 分配新的空间。实际上, 只要没有操作需求超出 vector 的容量, vector 就不能重新分配内存空间。

如果我们现在再添加一个新元素, vector 就不得不重新分配空间:

```

ivec.push_back(42); // 再添加一个元素
// size 应该为 51; capacity 应该大于等于 51, 具体值依赖于标准库实现
cout << "ivec: size: " << ivec.size()
    << " capacity: " << ivec.capacity() << endl;

```

这段程序的输出为

359 > **ivec: size: 51 capacity: 100**

这表明 `vector` 的实现采用的策略似乎是在每次需要分配新内存空间时将当前容量翻倍。

可以调用 `shrink_to_fit` 来要求 `vector` 将超出当前大小的多余内存退回给系统：

```
ivec.shrink_to_fit(); // 要求归还内存
// size 应该未改变; capacity 的值依赖于具体实现
cout << "ivec: size: " << ivec.size()
    << " capacity: " << ivec.capacity() << endl;
```

调用 `shrink_to_fit` 只是一个请求，标准库并不保证退还内存。



每个 `vector` 实现都可以选择自己的内存分配策略。但是必须遵守的一条原则是：只有当迫不得已时才可以分配新的内存空间。

只有在执行 `insert` 操作时 `size` 与 `capacity` 相等，或者调用 `resize` 或 `reserve` 时给定的大小超过当前 `capacity`，`vector` 才可能重新分配内存空间。会分配多少超过给定容量的额外空间，取决于具体实现。

虽然不同的实现可以采用不同的分配策略，但所有实现都应遵循一个原则：确保用 `push_back` 向 `vector` 添加元素的操作有高效率。从技术角度说，就是通过在一个初始为空的 `vector` 上调用 n 次 `push_back` 来创建一个 n 个元素的 `vector`，所花费的时间不能超过 n 的常数倍。

9.4 节练习

练习 9.35：解释一个 `vector` 的 `capacity` 和 `size` 有何区别。

练习 9.36：一个容器的 `capacity` 可能小于它的 `size` 吗？

练习 9.37：为什么 `list` 或 `array` 没有 `capacity` 成员函数？

练习 9.38：编写程序，探究在你的标准库实现中，`vector` 是如何增长的。

练习 9.39：解释下面程序片段做了什么：

```
vector<string> svec;
svec.reserve(1024);
string word;
while (cin >> word)
    svec.push_back(word);
svec.resize(svec.size() + svec.size() / 2);
```

练习 9.40：如果上一题中的程序读入了 256 个词，在 `resize` 之后容器的 `capacity` 可能是多少？如果读入了 512 个、1000 个或 1048 个词呢？

360 > **9.5 额外的 `string` 操作**

除了顺序容器共同的操作之外，`string` 类型还提供了一些额外的操作。这些操作中的大部分要么是提供 `string` 类和 C 风格字符数组之间的相互转换，要么是增加了允许我们用下标代替迭代器的版本。

标准库 `string` 类型定义了大量函数。幸运的是，这些函数使用了重复的模式。由于函数过多，本节初次阅读可能令人心烦，因此读者可能希望快速浏览本节。当你了解 `string` 支持哪些类型的操作后，就可以在需要使用一个特定操作时回过头来仔细阅读。

9.5.1 构造 `string` 的其他方法



除了我们在 3.2.1 节（第 76 页）已经介绍过的构造函数，以及与其他顺序容器相同的构造函数（参见表 9.3，第 299 页）外，`string` 类型还支持另外三个构造函数，如表 9.11 所示。

表 9.11：构造 `string` 的其他方法

<code>n, len2 和 pos2</code> 都是无符号值	
<code>string s(cp, n)</code>	<code>s</code> 是 <code>cp</code> 指向的数组中前 <code>n</code> 个字符的拷贝。此数组至少应该包含 <code>n</code> 个字符
<code>string s(s2, pos2)</code>	<code>s</code> 是 <code>string s2</code> 从下标 <code>pos2</code> 开始的字符的拷贝。若 <code>pos2>s2.size()</code> ，构造函数的行为未定义
<code>string s(s2, pos2, len2)</code>	<code>s</code> 是 <code>string s2</code> 从下标 <code>pos2</code> 开始 <code>len2</code> 个字符的拷贝。若 <code>pos2>s2.size()</code> ，构造函数的行为未定义。不管 <code>len2</code> 的值是多少，构造函数至多拷贝 <code>s2.size()-pos2</code> 个字符

这些构造函数接受一个 `string` 或一个 `const char*` 参数，还接受（可选的）指定拷贝多少个字符的参数。当我们传递给它们的是一个 `string` 时，还可以给定一个下标来指出从哪里开始拷贝：

```
const char *cp = "Hello World!!!";      // 以空字符结束的数组
char noNull[] = {'H', 'i'};                // 不是以空字符结束
string s1(cp); // 拷贝 cp 中的字符直到遇到空字符; s1 == "Hello World!!!"
string s2(noNull, 2); // 从 noNull 拷贝两个字符; s2 == "Hi"
string s3(noNull); // 未定义: noNull 不是以空字符结束
string s4(cp + 6, 5); // 从 cp[6] 开始拷贝 5 个字符; s4 == "World"
string s5(s1, 6, 5); // 从 s1[6] 开始拷贝 5 个字符; s5 == "World"
string s6(s1, 6); // 从 s1[6] 开始拷贝，直至 s1 末尾; s6 == "World!!!"
string s7(s1, 6, 20); // 正确，只拷贝到 s1 末尾; s7 == "World!!!"
string s8(s1, 16); // 抛出一个 out_of_range 异常
```

通常当我们从一个 `const char*` 创建 `string` 时，指针指向的数组必须以空字符结尾，拷贝操作遇到空字符时停止。如果我们还传递给构造函数一个计数值，数组就不必以空字符结尾。如果我们未传递计数值且数组也未以空字符结尾，或者给定计数值大于数组大小，则构造函数的行为是未定义的。

361

当从一个 `string` 拷贝字符时，我们可以提供一个可选的开始位置和一个计数值。开始位置必须小于或等于给定的 `string` 的大小。如果位置大于 `size`，则构造函数抛出一个 `out_of_range` 异常（参见 5.6 节，第 173 页）。如果我们传递了一个计数值，则从给定位置开始拷贝这么多个字符。不管我们要求拷贝多少个字符，标准库最多拷贝到 `string` 结尾，不会更多。

substr 操作

`substr` 操作（参见表 9.12）返回一个 `string`，它是原始 `string` 的一部分或全部的拷贝。可以传递给 `substr` 一个可选的开始位置和计数值：

```

string s("hello world");
string s2 = s.substr(0, 5);           // s2 = hello
string s3 = s.substr(6);             // s3 = world
string s4 = s.substr(6, 11);         // s3 = world
string s5 = s.substr(12);           // 抛出一个 out_of_range 异常

```

如果开始位置超过了 `string` 的大小，则 `substr` 函数抛出一个 `out_of_range` 异常（参见 5.6 节，第 173 页）。如果开始位置加上计数值大于 `string` 的大小，则 `substr` 会调整计数值，只拷贝到 `string` 的末尾。

表 9.12：子字符串操作

<code>s.substr(pos, n)</code>	返回一个 <code>string</code> ，包含 <code>s</code> 中从 <code>pos</code> 开始的 <code>n</code> 个字符的拷贝。 <code>pos</code> 的默认值为 0。 <code>n</code> 的默认值为 <code>s.size() - pos</code> ，即拷贝从 <code>pos</code> 开始的所有字符
-------------------------------	--

9.5.1 节练习

练习 9.41：编写程序，从一个 `vector<char>` 初始化一个 `string`。

练习 9.42：假定你希望每次读取一个字符存入一个 `string` 中，而且知道最少需要读取 100 个字符，应该如何提高程序的性能？

9.5.2 改变 `string` 的其他方法

`string` 类型支持顺序容器的赋值运算符以及 `assign`、`insert` 和 `erase` 操作（参见 9.2.5 节，第 302 页；9.3.1 节，第 306 页；9.3.3 节，第 311 页）。除此之外，它还定义了额外的 `insert` 和 `erase` 版本。

除了接受迭代器的 `insert` 和 `erase` 版本外，`string` 还提供了接受下标的版本。下标指出了开始删除的位置，或是 `insert` 到给定值之前的位置：

```

s.insert(s.size(), 5, '!'); // 在 s 末尾插入 5 个感叹号
s.erase(s.size() - 5, 5); // 从 s 删除最后 5 个字符

```

362> 标准库 `string` 类型还提供了接受 C 风格字符数组的 `insert` 和 `assign` 版本。例如，我们可以将由空字符结尾的字符数组 `insert` 到或 `assign` 给一个 `string`：

```

const char *cp = "Stately, plump Buck";
s.assign(cp, 7);           // s == "Stately"
s.insert(s.size(), cp + 7); // s == "Stately, plump Buck"

```

此处我们首先通过调用 `assign` 替换 `s` 的内容。我们赋予 `s` 的是从 `cp` 指向的地址开始的 7 个字符。要求赋值的字符数必须小于或等于 `cp` 指向的数组中的字符数（不包括结尾的空字符）。

接下来在 `s` 上调用 `insert`，我们的意图是将字符插入到 `s[size()]` 处（不存在的）元素之前的位置。在此例中，我们将 `cp` 开始的 7 个字符（至多到结尾空字符之前）拷贝到 `s` 中。

我们也可以指定将来自其他 `string` 或子字符串的字符插入到当前 `string` 中或赋予当前 `string`：

```

string s = "some string", s2 = "some other string";
s.insert(0, s2); // 在 s 中位置 0 之前插入 s2 的拷贝

```

```
// 在 s[0]之前插入 s2 中 s2[0]开始的 s2.size()个字符
s.insert(0, s2, 0, s2.size());
```

append 和 replace 函数

string 类定义了两个额外的成员函数: append 和 replace, 这两个函数可以改变 string 的内容。表 9.13 描述了这两个函数的功能。append 操作是在 string 末尾进行插入操作的一种简写形式:

```
string s("C++ Primer"), s2 = s; // 将 s 和 s2 初始化为"C++ Primer"
s.insert(s.size(), " 4th Ed."); // s == "C++ Primer 4th Ed."
s2.append(" 4th Ed."); // 等价方法: 将" 4th Ed."追加到 s2; s == s2
```

replace 操作是调用 erase 和 insert 的一种简写形式:

```
// 将"4th"替换为"5th"的等价方法
s.erase(11, 3); // s == "C++ Primer Ed."
s.insert(11, "5th"); // s == "C++ Primer 5th Ed."
// 从位置 11 开始, 删除 3 个字符并插入"5th"
s2.replace(11, 3, "5th"); // 等价方法: s == s2
```

此例中调用 replace 时, 插入的文本恰好与删除的文本一样长。这不是必须的, 可以插入一个更长或更短的 string:

```
s.replace(11, 3, "Fifth"); // s == "C++ Primer Fifth Ed."
```

在此调用中, 删除了 3 个字符, 但在其位置插入了 5 个新字符。

表 9.13: 修改 string 的操作

363

<code>s.insert(pos,args)</code>	在 pos 之前插入 args 指定的字符。pos 可以是一个下标或一个迭代器。接受下标的版本返回一个指向 s 的引用; 接受迭代器的版本返回指向第一个插入字符的迭代器
<code>s.erase(pos,len)</code>	删除从位置 pos 开始的 len 个字符。如果 len 被省略, 则删除从 pos 开始直至 s 末尾的所有字符。返回一个指向 s 的引用
<code>s.assign(args)</code>	将 s 中的字符替换为 args 指定的字符。返回一个指向 s 的引用
<code>s.append(args)</code>	将 args 追加到 s。返回一个指向 s 的引用
<code>s.replace(range,args)</code>	删除 s 中范围 range 内的字符, 替换为 args 指定的字符。range 或者是一个下标和一个长度, 或者是一对指向 s 的迭代器。返回一个指向 s 的引用
<i>args</i> 可以是下列形式之一; append 和 assign 可以使用所有形式。	
str 不能与 s 相同, 迭代器 b 和 e 不能指向 s。	
<code>str</code>	字符串 str
<code>str, pos, len</code>	str 中从 pos 开始最多 len 个字
<code>cp, len</code>	从 cp 指向的字符数组的前(最多) len 个字符
<code>cp</code>	cp 指向的以空字符结尾的字符数组
<code>n, c</code>	n 个字符 c
<code>b, e</code>	迭代器 b 和 e 指定的范围内的字符
初始化列表	花括号包围的, 以逗号分隔的字符列表

续表

replace 和 insert 所允许的 args 形式依赖于 range 和 pos 是如何指定的。				
replace (pos, len, args)	replace (b, e, args)	insert (pos, args)	insert (iter, args)	args 可以是
是	是	是	否	str
是	否	是	否	str, pos, len
是	是	是	否	cp, len
是	是	否	否	cp
是	是	是	是	n, c
否	是	否	是	b2, e2
否	是	否	是	初始化列表

改变 string 的多种重载函数

表 9.13 列出的 append、assign、insert 和 replace 函数有多个重载版本。根据我们如何指定要添加的字符和 string 中被替换的部分，这些函数的参数有不同版本。幸运的是，这些函数有共同的接口。

assign 和 append 函数无须指定要替换 string 中哪个部分：assign 总是替换 string 中的所有内容，append 总是将新字符追加到 string 末尾。

replace 函数提供了两种指定删除元素范围的方式。可以通过一个位置和一个长度来指定范围，也可以通过一个迭代器范围来指定。insert 函数允许我们用两种方式指定插入点：用一个下标或一个迭代器。在两种情况下，新元素都会插入到给定下标（或迭代器）之前的位置。

可以用好几种方式来指定要添加到 string 中的字符。新字符可以来自于另一个 string，来自于一个字符指针（指向的字符数组），来自于一个花括号包围的字符列表，或者是一个字符和一个计数值。当字符来自于一个 string 或一个字符指针时，我们可以传递一个额外的参数来控制是拷贝部分还是全部字符。

并不是每个函数都支持所有形式的参数。例如，insert 就不支持下标和初始化列表参数。类似的，如果我们希望用迭代器指定插入点，就不能用字符指针指定新字符的来源。

9.5.2 节练习

练习 9.43：编写一个函数，接受三个 string 参数 s、oldVal 和 newVal。使用迭代器及 insert 和 erase 函数将 s 中所有 oldVal 替换为 newVal。测试你的程序，用它替换通用的简写形式，如，将 "tho" 替换为 "though"，将 "thru" 替换为 "through"。

练习 9.44：重写上一题的函数，这次使用一个下标和 replace。

练习 9.45：编写一个函数，接受一个表示名字的 string 参数和两个分别表示前缀（如 "Mr." 或 "Ms."）和后缀（如 "Jr." 或 "III"）的字符串。使用迭代器及 insert 和 append 函数将前缀和后缀添加到给定的名字中，将生成的新 string 返回。

练习 9.46：重写上一题的函数，这次使用位置和长度来管理 string，并只使用 insert。



9.5.3 string 搜索操作

`string` 类提供了 6 个不同的搜索函数，每个函数都有 4 个重载版本。表 9.14 描述了这些搜索成员函数及其参数。每个搜索操作都返回一个 `string::size_type` 值，表示匹配发生位置的下标。如果搜索失败，则返回一个名为 `string::npos` 的 static 成员（参见 7.6 节，第 268 页）。标准库将 `npos` 定义为一个 `const string::size_type` 类型，并初始化为值 -1。由于 `npos` 是一个 `unsigned` 类型，此初始值意味着 `npos` 等于任何 `string` 最大的可能大小（参见 2.1.2 节，第 32 页）。



`string` 搜索函数返回 `string::size_type` 值，该类型是一个 `unsigned` 类型。因此，用一个 `int` 或其他带符号类型来保存这些函数的返回值不是一个好主意（参见 2.1.2 节，第 33 页）。

< 365

`find` 函数完成最简单的搜索。它查找参数指定的字符串，若找到，则返回第一个匹配位置的下标，否则返回 `npos`：

```
string name("AnnaBelle");
auto pos1 = name.find("Anna"); // pos1 == 0
```

这段程序返回 0，即子字符串 "Anna" 在 "AnnaBelle" 中第一次出现的下标。

搜索（以及其他 `string` 操作）是大小写敏感的。当在 `string` 中查找子字符串时，要注意大小写：

```
string lowercase("annabelle");
pos1 = lowercase.find("Anna"); // pos1 == npos
```

这段代码会将 `pos1` 置为 `npos`，因为 `Anna` 与 `anna` 不匹配。

一个更复杂一些的问题是查找与给定字符串中任何一个字符匹配的位置。例如，下面代码定位 `name` 中的第一个数字：

```
string numbers("0123456789"), name("r2d2");
// 返回 1，即，name 中第一个数字的下标
auto pos = name.find_first_of(numbers);
```

如果是要搜索第一个不在参数中的字符，我们应该调用 `find_first_not_of`。例如，为了搜索一个 `string` 中第一个非数字字符，可以这样做：

```
string dept("03714p3");
// 返回 5——字符'p'的下标
auto pos = dept.find_first_not_of(numbers);
```

表 9.14: string 搜索操作

搜索操作返回指定字符出现的下标，如果未找到则返回 `npos`。

<code>s.find(args)</code>	查找 <code>s</code> 中 <code>args</code> 第一次出现的位置
<code>s.rfind(args)</code>	查找 <code>s</code> 中 <code>args</code> 最后一次出现的位置
<code>s.find_first_of(args)</code>	在 <code>s</code> 中查找 <code>args</code> 中任何一个字符第一次出现的位置。
<code>s.find_last_of(args)</code>	在 <code>s</code> 中查找 <code>args</code> 中任何一个字符最后一次出现的位置
<code>s.find_first_not_of(args)</code>	在 <code>s</code> 中查找第一个不在 <code>args</code> 中的字符
<code>s.find_last_not_of(args)</code>	在 <code>s</code> 中查找最后一个不在 <code>args</code> 中的字符

续表

args 必须是以下形式之一

c, pos	从 s 中位置 pos 开始查找字符 c。pos 默认为 0
s2, pos	从 s 中位置 pos 开始查找字符串 s2。pos 默认为 0
cp, pos	从 s 中位置 pos 开始查找指针 cp 指向的以空字符结尾的 C 风格字符串。 pos 默认为 0
cp, pos, n	从 s 中位置 pos 开始查找指针 cp 指向的数组的前 n 个字符。pos 和 n 无默认值

指定在哪里开始搜索

我们可以传递给 `find` 操作一个可选的开始位置。这个可选的参数指出从哪个位置开始进行搜索。默认情况下，此位置被置为 0。一种常见的程序设计模式是用这个可选参数在字符串中循环地搜索子字符串出现的所有位置：

```
366> string::size_type pos = 0;
// 每步循环查找 name 中下一个数
while ((pos = name.find_first_of(numbers, pos))
       != string::npos) {
    cout << "found number at index: " << pos
    << " element is " << name[pos] << endl;
    ++pos; // 移动到下一个字符
}
```

`while` 的循环条件将 `pos` 重置为从 `pos` 开始遇到的第一个数字的下标。只要 `find_first_of` 返回一个合法下标，我们就打印当前结果并递增 `pos`。

如果我们忽略了递增 `pos`，循环就永远也不会终止。为了搞清楚原因，考虑如果不做递增运算会发生什么。在第二步循环中，我们从 `pos` 指向的字符开始搜索。这个字符是一个数字，因此 `find_first_of` 会（重复地）返回 `pos`！

逆向搜索

到现在为止，我们已经用过的 `find` 操作都是由左至右搜索。标准库还提供了类似的，但由右至左搜索的操作。`rfind` 成员函数搜索最后一个匹配，即子字符串最靠右的出现位置：

```
string river("Mississippi");
auto first_pos = river.find("is"); // 返回 1
auto last_pos = river.rfind("is"); // 返回 4
```

`find` 返回下标 1，表示第一个"is"的位置，而 `rfind` 返回下标 4，表示最后一个"is"的位置。

类似的，`find_last` 函数的功能与 `find_first` 函数相似，只是它们返回最后一个而不是第一个匹配：

- `find_last_of` 搜索与给定 `string` 中任何一个字符匹配的最后一个字符。
- `find_last_not_of` 搜索最后一个不出现在给定 `string` 中的字符。

每个操作都接受一个可选的第二参数，可用来指出从什么位置开始搜索。

9.5.3 节练习

练习 9.47: 编写程序，首先查找 string "ab2c3d7R4E6" 中的每个数字字符，然后查找其中每个字母字符。编写两个版本的程序，第一个要使用 `find_first_of`，第二个要使用 `find_first_not_of`。

练习 9.48: 假定 `name` 和 `numbers` 的定义如 325 页所示，`numbers.find(name)` 返回什么？

练习 9.49: 如果一个字母延伸到中线之上，如 `d` 或 `f`，则称其有上出头部分（ascender）。如果一个字母延伸到中线之下，如 `p` 或 `g`，则称其有下出头部分（descender）。编写程序，读入一个单词文件，输出最长的既不包含上出头部分，也不包含下出头部分的单词。

9.5.4 compare 函数



除了关系运算符外（参见 3.2.2 节，第 79 页），标准库 `string` 类型还提供了一组 `compare` 函数，这些函数与 C 标准库的 `strcmp` 函数（参见 3.5.4 节，第 109 页）很相似。类似 `strcmp`，根据 `s` 是等于、大于还是小于参数指定的字符串，`s.compare` 返回 0、正数或负数。

如表 9.15 所示，`compare` 有 6 个版本。根据我们是要比较两个 `string` 还是一个 `string` 与一个字符数组，参数各有不同。在这两种情况下，都可以比较整个或一部分字符串。

< 367

表 9.15: `s.compare` 的几种参数形式

<code>s2</code>	比较 <code>s</code> 和 <code>s2</code>
<code>pos1, n1, s2</code>	将 <code>s</code> 中从 <code>pos1</code> 开始的 <code>n1</code> 个字符与 <code>s2</code> 进行比较
<code>pos1, n1, s2, pos2, n2</code>	将 <code>s</code> 中从 <code>pos1</code> 开始的 <code>n1</code> 个字符与 <code>s2</code> 中从 <code>pos2</code> 开始的 <code>n2</code> 个字符进行比较
<code>cp</code>	比较 <code>s</code> 与 <code>cp</code> 指向的以空字符结尾的字符数组
<code>pos1, n1, cp</code>	将 <code>s</code> 中从 <code>pos1</code> 开始的 <code>n1</code> 个字符与 <code>cp</code> 指向的以空字符结尾的字符数组进行比较
<code>pos1, n1, cp, n2</code>	将 <code>s</code> 中从 <code>pos1</code> 开始的 <code>n1</code> 个字符与指针 <code>cp</code> 指向的地址开始的 <code>n2</code> 个字符进行比较

9.5.5 数值转换



字符串中常常包含表示数值的字符。例如，我们用两个字符的 `string` 表示数值 15 ——字符'1'后跟字符'5'。一般情况，一个数的字符表示不同于其数值。数值 15 如果保存为 16 位的 `short` 类型，则其二进制位模式为 0000000000001111，而字符串"15"存为两个 Latin-1 编码的 `char`，二进制位模式为 0011000100110101。第一个字节表示字符'1'，其八进制值为 061，第二个字节表示'5'，其 Latin-1 编码为八进制值 065。

新标准引入了多个函数，可以实现数值数据与标准库 `string` 之间的转换：

C++ 11

```
int i = 42;
string s = to_string(i); // 将整数 i 转换为字符表示形式
double d = stod(s); // 将字符串 s 转换为浮点数
```

368> 此例中我们调用 `to_string` 将 42 转换为其对应的 `string` 表示，然后调用 `stod` 将此 `string` 转换为浮点值。

要转换为数值的 `string` 中第一个非空白符必须是数值中可能出现的字符：

```
string s2 = "pi = 3.14";
// 转换 s 中以数字开始的第一个子串，结果 d = 3.14
d = stod(s2.substr(s2.find_first_of("+-0123456789")));
```

在这个 `stod` 调用中，我们调用了 `find_first_of`（参见 9.5.3 节，第 325 页）来获得 `s` 中第一个可能是数值的一部分的字符的位置。我们将 `s` 中从此位置开始的子串传递给 `stod`。`stod` 函数读取此参数，处理其中的字符，直至遇到不可能是数值的一部分的字符。然后它就将找到的这个数值的字符串表示形式转换为对应的双精度浮点值。

`string` 参数中第一个非空白符必须是符号 (+ 或 -) 或数字。它可以以 0x 或 0X 开头来表示十六进制数。对那些将字符串转换为浮点值的函数，`string` 参数也可以以小数点 (.) 开头，并可以包含 e 或 E 来表示指数部分。对于那些将字符串转换为整型值的函数，根据基数不同，`string` 参数可以包含字母字符，对应大于数字 9 的数。



如果 `string` 不能转换为一个数值，这些函数抛出一个 `invalid_argument` 异常（参见 5.6 节，第 173 页）。如果转换得到的数值无法用任何类型来表示，则抛出一个 `out_of_range` 异常。

表 9.16: `string` 和数值之间的转换

<code>to_string(val)</code>	一组重载函数，返回数值 <code>val</code> 的 <code>string</code> 表示。 <code>val</code> 可以是任何算术类型（参见 2.1.1 节，第 30 页）。对每个浮点类型和 <code>int</code> 或更大的整型，都有相应版本的 <code>to_string</code> 。与往常一样，小整型会被提升（参见 4.11.1 节，第 142 页）
<code>stoi(s, p, b)</code>	返回 <code>s</code> 的起始子串（表示整数内容）的数值，返回值类型分别是 <code>int</code> 、 <code>long</code> 、 <code>unsigned long</code> 、 <code>long long</code> 、 <code>unsigned long long</code> 。 <code>b</code> 表示转换所用的基数，默认值为 10。 <code>p</code> 是 <code>size_t</code> 指针，用来保存 <code>s</code> 中第一个非数值字符的下标， <code>p</code> 默认为 0，即，函数不保存下标
<code>stol(s, p, b)</code>	
<code>stoul(s, p, b)</code>	
<code>stoll(s, p, b)</code>	
<code>stoull(s, p, b)</code>	
<code>stof(s, p)</code>	返回 <code>s</code> 的起始子串（表示浮点数内容）的数值，返回值类型分别是 <code>float</code> 、 <code>double</code> 或 <code>long double</code> 。 <code>p</code> 的作用与整数转换函数中一样
<code>stod(s, p)</code>	
<code>stold(s, p)</code>	

9.5.5 节练习

练习 9.50: 编写程序处理一个 `vector<string>`，其元素都表示整型值。计算 `vector` 中所有元素之和。修改程序，使之计算表示浮点值的 `string` 之和。

练习 9.51: 设计一个类，它有三个 `unsigned` 成员，分别表示年、月和日。为其编写构造函数，接受一个表示日期的 `string` 参数。你的构造函数应该能处理不同数据格式，如 January 1, 1900、1/1/1990、Jan 1 1900 等。

9.6 容器适配器



除了顺序容器外，标准库还定义了三个顺序容器适配器：stack、queue 和 priority_queue。适配器（adaptor）是标准库中的一个通用概念。容器、迭代器和函数都有适配器。本质上，一个适配器是一种机制，能使某种事物的行为看起来像另外一种事物一样。一个容器适配器接受一种已有的容器类型，使其行为看起来像一种不同的类型。例如，stack 适配器接受一个顺序容器（除 array 或 forward_list 外），并使其操作起来像一个 stack 一样。表 9.17 列出了所有容器适配器都支持的操作和类型。

<369

表 9.17：所有容器适配器都支持的操作和类型

size_type	一种类型，足以保存当前类型的最大对象的大小
value_type	元素类型
container_type	实现适配器的底层容器类型
A a;	创建一个名为 a 的空适配器
A a(c);	创建一个名为 a 的适配器，带有容器 c 的一个拷贝
关系运算符	每个适配器都支持所有关系运算符：==、!=、<、<=、>和>=这些运算符返回底层容器的比较结果
a.empty()	若 a 包含任何元素，返回 false，否则返回 true
a.size()	返回 a 中的元素数目
swap(a,b)	交换 a 和 b 的内容，a 和 b 必须有相同类型，包括底层容器类型也必须相同
a.swap(b)	

定义一个适配器

每个适配器都定义两个构造函数：默认构造函数创建一个空对象，接受一个容器的构造函数拷贝该容器来初始化适配器。例如，假定 `deq` 是一个 `deque<int>`，我们可以用 `deq` 来初始化一个新的 `stack`，如下所示：

```
stack<int> stk(deq); // 从 deq 拷贝元素到 stk
```

默认情况下，`stack` 和 `queue` 是基于 `deque` 实现的，`priority_queue` 是在 `vector` 之上实现的。我们可以在创建一个适配器时将一个命名的顺序容器作为第二个类型参数，来重载默认容器类型。

<370

```
// 在 vector 上实现的空栈
stack<string, vector<string>> str_stk;
// str_stk2 在 vector 上实现，初始化时保存 svec 的拷贝
stack<string, vector<string>> str_stk2(svec);
```

对于一个给定的适配器，可以使用哪些容器是有限制的。所有适配器都要求容器具有添加和删除元素的能力。因此，适配器不能构造在 `array` 之上。类似的，我们也不能用 `forward_list` 来构造适配器，因为所有适配器都要求容器具有添加、删除以及访问尾元素的能力。`stack` 只要求 `push_back`、`pop_back` 和 `back` 操作，因此可以使用除 `array` 和 `forward_list` 之外的任何容器类型来构造 `stack`。`queue` 适配器要求 `back`、`push_back`、`front` 和 `push_front`，因此它可以构造于 `list` 或 `deque` 之上，但不能基于 `vector` 构造。`priority_queue` 除了 `front`、`push_back` 和 `pop_back` 操作之外还要求随机访问能力，因此它可以构造于 `vector` 或 `deque` 之上，但不能基于 `list` 构造。

栈适配器

`stack` 类型定义在 `stack` 头文件中。表 9.18 列出了 `stack` 所支持的操作。下面的程序展示了如何使用 `stack`:

```
stack<int> intStack; // 空栈
// 填满栈
for (size_t ix = 0; ix != 10; ++ix)
    intStack.push(ix);           // intStack 保存 0 到 9 十个数
while (!intStack.empty()) {   // intStack 中有值就继续循环
    int value = intStack.top();
    // 使用栈顶值的代码
    intStack.pop(); // 弹出栈顶元素，继续循环
}
```

其中，声明语句

```
stack<int> intStack; // 空栈
```

定义了一个保存整型元素的栈 `intStack`，初始时为空。`for` 循环将 10 个元素添加到栈中，这些元素被初始化为从 0 开始连续的整数。`while` 循环遍历整个 `stack`，获取 `top` 值，将其从栈中弹出，直至栈空。

表 9.18: 表 9.17 未列出的栈操作

栈默认基于 <code>deque</code> 实现，也可以在 <code>list</code> 或 <code>vector</code> 之上实现。	
<code>s.pop()</code>	删除栈顶元素，但不返回该元素值
<code>s.push(item)</code>	创建一个新元素压入栈顶，该元素通过拷贝或移动 <code>item</code> 而来，或者由 <code>args</code> 构造
<code>s.emplace(args)</code>	由 <code>args</code> 构造
<code>s.top()</code>	返回栈顶元素，但不将元素弹出栈

371 >

每个容器适配器都基于底层容器类型的操作定义了自己的特殊操作。我们只可以使用适配器操作，而不能使用底层容器类型的操作。例如，

```
intStack.push(ix); // intStack 保存 0 到 9 十个数
```

此语句试图在 `intStack` 的底层 `deque` 对象上调用 `push_back`。虽然 `stack` 是基于 `deque` 实现的，但我们不能直接使用 `deque` 操作。不能在一个 `stack` 上调用 `push_back`，而必须使用 `stack` 自己的操作——`push`。

队列适配器

`queue` 和 `priority_queue` 适配器定义在 `queue` 头文件中。表 9.19 列出了它们所支持的操作。

表 9.19: 表 9.17 未列出的 `queue` 和 `priority_queue` 操作

<code>queue</code> 默认基于 <code>deque</code> 实现， <code>priority_queue</code> 默认基于 <code>vector</code> 实现； <code>queue</code> 也可以用 <code>list</code> 或 <code>vector</code> 实现， <code>priority_queue</code> 也可以用 <code>deque</code> 实现。	
<code>q.pop()</code>	返回 <code>queue</code> 的首元素或 <code>priority_queue</code> 的最高优先级的元素， 但不删除此元素
<code>q.front()</code>	返回首元素或尾元素，但不删除此元素
<code>q.back()</code>	只适用于 <code>queue</code>

续表

q.top()	返回最高优先级元素，但不删除该元素 只适用于 <code>priority_queue</code>
q.push(item)	在 <code>queue</code> 末尾或 <code>priority_queue</code> 中恰当的位置创建一个元素， 其值为 <code>item</code> ，或者由 <code>args</code> 构造
q.emplace(args)	

标准库 `queue` 使用一种先进先出（first-in, first-out, FIFO）的存储和访问策略。进入队列的对象被放置到队尾，而离开队列的对象则从队首删除。饭店按客人到达的顺序来为他们安排座位，就是一个先进先出队列的例子。

`priority_queue` 允许我们为队列中的元素建立优先级。新加入的元素会排在所有优先级比它低的已有元素之前。饭店按照客人预定时间而不是到来时间的早晚来为他们安排座位，就是一个优先队列的例子。默认情况下，标准库在元素类型上使用`<`运算符来确定相对优先级。我们将在 11.2.2 节（第 378 页）学习如何重载这个默认设置。

9.6 节练习

练习 9.52: 使用 `stack` 处理括号化的表达式。当你看到一个左括号，将其记录下来。当你在一个左括号之后看到一个右括号，从 `stack` 中 `pop` 对象，直至遇到左括号，将左括号也一起弹出栈。然后将一个值（括号内的运算结果）`push` 到栈中，表示一个括号化的（子）表达式已经处理完毕，被其运算结果所替代。

372 小结

标准库容器是模板类型，用来保存给定类型的对象。在一个顺序容器中，元素是按顺序存放的，通过位置来访问。顺序容器有公共的标准接口：如果两个顺序容器都提供一个特定的操作，那么这个操作在两个容器中具有相同的接口和含义。

所有容器（除 `array` 外）都提供高效的动态内存管理。我们可以向容器中添加元素，而不必担心元素存储在哪里。容器负责管理自身的存储。`vector` 和 `string` 都提供更细致的内存管理控制，这是通过它们的 `reserve` 和 `capacity` 成员函数来实现的。

很大程度上，容器只定义了极少的操作。每个容器都定义了构造函数、添加和删除元素的操作、确定容器大小的操作以及返回指向特定元素的迭代器的操作。其他一些有用的操作，如排序或搜索，并不是由容器类型定义的，而是由标准库算法实现的，我们将在第 10 章介绍这些内容。

当我们使用添加和删除元素的容器操作时，必须注意这些操作可能使指向容器中元素的迭代器、指针或引用失效。很多会使迭代器失效的操作，如 `insert` 和 `erase`，都会返回一个新的迭代器，来帮助程序员维护容器中的位置。如果循环程序中使用了改变容器大小的操作，就要尤其小心其中迭代器、指针和引用的使用。

术语表

适配器 (adaptor) 标准库类型、函数或迭代器，它们接受一个类型、函数或迭代器，使其行为像另外一个类型、函数或迭代器一样。标准库提供了三种顺序容器适配器：`stack`、`queue` 和 `priority_queue`。每个适配器都在其底层顺序容器类型之上定义了一个新的接口。

数组 (array) 固定大小的顺序容器。为了定义一个 `array`，除了元素类型之外还必须给定大小。`array` 中的元素可以用其位置下标来访问。`array` 支持快速的随机访问。

begin 容器操作，返回一个指向容器首元素的迭代器，如果容器为空，则返回尾后迭代器。是否返回 `const` 迭代器依赖于容器的类型。

cbegin 容器操作，返回一个指向容器首元素的 `const_iterator`，如果容器为空，则返回尾后迭代器。

cend 容器操作，返回一个指向容器尾元素之后（不存在的）的 `const_iterator`。

容器 (container) 保存一组给定类型对象的类型。每个标准库容器类型都是一个模板类型。为了定义一个容器，我们必须指定保存在容器中的元素的类型。除了 `array` 之外，标准库容器都是大小可变的。

deque 顺序容器。`deque` 中的元素可以通过位置下标来访问。支持快速的随机访问。`deque` 各方面都与 `vector` 类似，唯一的差别是，`deque` 支持在容器头尾位置的快速插入和删除，而且在两端插入或删除元素都不会导致重新分配空间。

end 容器操作，返回一个指向容器尾元素之后（不存在的）元素的迭代器。是否返回 `const` 迭代器依赖于容器的类型。

forward_list 顺序容器，表示一个单向链表。`forward_list` 中的元素只能顺序访问。从一个给定元素开始，为了访问另一个元素，我们只能遍历两者之间的所有元素。`forward_list` 上的迭代器不支持递减运算 (`--`)。`forward_list` 支持任意位置的快速插入（或删除）操作。与其他容器不同，插入和删除发生在一个给定的

迭代器之后的位置。因此，除了通常的尾后迭代器之外，`forward_list` 还有一个“首前”迭代器。在添加新元素后，原有的指向 `forward_list` 的迭代器仍有效。在删除元素后，只有原来指向被删元素的迭代器才会失效。

迭代器范围 (iterator range) 由一对迭代器指定的元素范围。第一个迭代器表示序列中第一个元素，第二个迭代器指向最后一个元素之后的位置。如果范围为空，则两个迭代器是相等的（反之亦然，如果两个迭代器不等，则它们表示一个非空范围）。如果范围非空，则必须保证，通过反复递增第一个迭代器，可以到达第二个迭代器。通过递增迭代器，序列中每个元素都能被访问到。

左闭合区间 (left-inclusive interval) 值范围，包含首元素，但不包含尾元素。通常表示为 $[i, j]$ ，表示序列从 i 开始（包含）直至 j 结束（不包含）。

list 顺序容器，表示一个双向链表。`list` 中的元素只能顺序访问。从一个给定元素开始，为了访问另一个元素，我们只能遍历两者之间的所有元素。`list` 上的迭代器既支持递增运算 `(++)`，也支持递减运算 `(--)`。`list` 支持任意位置的快速插入（或删除）操作。当加入新元素后，迭代器仍然有效。当删除元素后，只有原来指向被删除元素的迭代器才会失效。

首前迭代器 (off-the-beginning iterator) 表示一个 `forward_list` 开始位置之前

（不存在的）元素的迭代器。是 `forward_list` 的成员函数 `before_begin` 的返回值。与 `end()` 迭代器类似，不能被解引用。

尾后迭代器 (off-the-end iterator) 表示范围中尾元素之后位置的迭代器。通常被称为“末尾迭代器”（`end iterator`）。

priority_queue 顺序容器适配器，生成一个队列，插入其中的元素不放在末尾，而是根据特定的优先级排列。默认情况下，优先级用元素类型上的小于运算符确定。

queue 顺序容器适配器，生成一个类型，使我们能将新元素添加到末尾，从头部删除元素。

顺序容器 (sequential container) 保存相同类型对象有序集合的类型。顺序容器中的元素通过位置来访问。

stack 顺序容器适配器，生成一个类型，使我们只能在其一端添加和删除元素。

vector 顺序容器。`vector` 中的元素可以通过位置下标访问。支持快速的随机访问。我们只能在 `vector` 末尾实现高效的元素添加/删除。向 `vector` 添加元素可能导致内存空间的重新分配，从而使所有指向 `vector` 的迭代器失效。在 `vector` 内部添加（或删除）元素会使所有指向插入（删除）点之后元素的迭代器失效。

第 10 章

泛型算法

内容

10.1 概述	336
10.2 初识泛型算法	338
10.3 定制操作	344
10.4 再探迭代器	357
10.5 泛型算法结构	365
10.6 特定容器算法	369
小结	371
术语表	371

标准库容器定义的操作集合惊人得小。标准库并未给每个容器添加大量功能，而是提供了一组算法，这些算法中的大多数都独立于任何特定的容器。这些算法是通用的（generic，或称泛型的）：它们可用于不同类型的容器和不同类型的元素。

泛型算法和关于迭代器的更多细节，构成了本章的主要内容。

376 顺序容器只定义了很少的操作：在多数情况下，我们可以添加和删除元素、访问首尾元素、确定容器是否为空以及获得指向首元素或尾元素之后位置的迭代器。

我们可以想象用户可能还希望做其他很多有用的操作：查找特定元素、替换或删除一个特定值、重排元素顺序等。

标准库并未给每个容器都定义成员函数来实现这些操作，而是定义了一组泛型算法（generic algorithm）：称它们为“算法”，是因为它们实现了一些经典算法的公共接口，如排序和搜索；称它们是“泛型的”，是因为它们可以用于不同类型的元素和多种容器类型（不仅包括标准库类型，如 `vector` 或 `list`，还包括内置的数组类型），以及我们将看到的，还能用于其他类型的序列。

10.1 概述

大多数算法都定义在头文件 `algorithm` 中。标准库还在头文件 `numeric` 中定义了一组数值泛型算法。

一般情况下，这些算法并不直接操作容器，而是遍历由两个迭代器指定的一个元素范围（参见 9.2.1 节，第 296 页）来进行操作。通常情况下，算法遍历范围，对其中每个元素进行一些处理。例如，假定我们有一个 `int` 的 `vector`，希望知道 `vector` 中是否包含一个特定值。回答这个问题最方便的方法是调用标准库算法 `find`：

```
int val = 42; // 我们将查找的值
// 如果在 vec 中找到想要的元素，则返回结果指向它，否则返回结果为 vec.cend()
auto result = find(vec.cbegin(), vec.cend(), val);
// 报告结果
cout << "The value " << val
    << (result == vec.cend()
        ? " is not present" : " is present") << endl;
```

传递给 `find` 的前两个参数是表示元素范围的迭代器，第三个参数是一个值。`find` 将范围内每个元素与给定值进行比较。它返回指向第一个等于给定值的元素的迭代器。如果范围内无匹配元素，则 `find` 返回第二个参数来表示搜索失败。因此，我们可以通过比较返回值和第二个参数来判断搜索是否成功。我们在输出语句中执行这个检测，其中使用了条件运算符（参见 4.7 节，第 134 页）来报告搜索是否成功。

由于 `find` 操作的是迭代器，因此我们可以用同样的 `find` 函数在任何容器中查找值。例如，可以用 `find` 在一个 `string` 的 `list` 中查找一个给定值：

```
string val = "a value"; // 我们要查找的值
// 此调用在 list 中查找 string 元素
auto result = find(lst.cbegin(), lst.cend(), val);
```

类似的，由于指针就像内置数组上的迭代器一样，我们可以用 `find` 在数组中查找值：

377

```
int ia[] = {27, 210, 12, 47, 109, 83};
int val = 83;
int* result = find(begin(ia), end(ia), val);
```

此例中我们使用了标准库 `begin` 和 `end` 函数（参见 3.5.3 节，第 106 页）来获得指向 `ia` 中首元素和尾元素之后位置的指针，并传递给 `find`。

还可以在序列的子范围中查找，只需将指向子范围首元素和尾元素之后位置的迭代器

(指针) 传递给 `find`。例如, 下面的语句在 `ia[1]`、`ia[2]` 和 `ia[3]` 中查找给定元素:

```
// 在从 ia[1] 开始, 直至(但不包含) ia[4] 的范围内查找元素  
auto result = find(ia + 1, ia + 4, val);
```

算法如何工作

为了弄清这些算法如何用于不同类型的容器, 让我们更近地观察一下 `find`。`find` 的工作是在一个未排序的元素序列中查找一个特定元素。概念上, `find` 应执行如下步骤:

1. 访问序列中的首元素。
2. 比较此元素与我们要查找的值。
3. 如果此元素与我们要查找的值匹配, `find` 返回标识此元素的值。
4. 否则, `find` 前进到下一个元素, 重复执行步骤 2 和 3。
5. 如果到达序列尾, `find` 应停止。
6. 如果 `find` 到达序列末尾, 它应该返回一个指出元素未找到的值。此值和步骤 3 返回的值必须具有相容的类型。

这些步骤都不依赖于容器所保存的元素类型。因此, 只要有一个迭代器可用来访问元素, `find` 就完全不依赖于容器类型 (甚至无须理会保存元素的是不是容器)。

迭代器令算法不依赖于容器, ……

在上述 `find` 函数流程中, 除了第 2 步外, 其他步骤都可以用迭代器操作来实现: 利用迭代器解引用运算符可以实现元素访问; 如果发现匹配元素, `find` 可以返回指向该元素的迭代器; 用迭代器递增运算符可以移动到下一个元素; 尾后迭代器可以用来判断 `find` 是否到达给定序列的末尾; `find` 可以返回尾后迭代器 (参见 9.2.1 节, 第 296 页) 来表示未找到给定元素。

……, 但算法依赖于元素类型的操作

虽然迭代器的使用令算法不依赖于容器类型, 但大多数算法都使用了一个 (或多个) 元素类型上的操作。例如, 在步骤 2 中, `find` 用元素类型的`=`运算符完成每个元素与给定值的比较。其他算法可能要求元素类型支持`<`运算符。不过, 我们将会看到, 大多数算法提供了一种方法, 允许我们使用自定义的操作来代替默认的运算符。

< 378

10.1 节练习

练习 10.1: 头文件 `algorithm` 中定义了一个名为 `count` 的函数, 它类似 `find`, 接受一对迭代器和一个值作为参数。`count` 返回给定值在序列中出现的次数。编写程序, 读取 `int` 序列存入 `vector` 中, 打印有多少个元素的值等于给定值。

练习 10.2: 重做上一题, 但读取 `string` 序列存入 `list` 中。

关键概念: 算法永远不会执行容器的操作

泛型算法本身不会执行容器的操作, 它们只会运行于迭代器之上, 执行迭代器的操作。泛型算法运行于迭代器之上而不会执行容器操作的特性带来了一个令人惊讶但非常必要的编程假定: 算法永远不会改变底层容器的大小。算法可能改变容器中保存的元素

的值，也可能在容器内移动元素，但永远不会直接添加或删除元素。

如我们将在 10.4.1 节（第 358 页）所看到的，标准库定义了一类特殊的迭代器，称为插入器（ *inserter*）。与普通迭代器只能遍历所绑定的容器相比，插入器能做更多的事情。当给这类迭代器赋值时，它们会在底层的容器上执行插入操作。因此，当一个算法操作一个这样的迭代器时，迭代器可以完成向容器添加元素的效果，但算法自身永远不会做这样的操作。



10.2 初识泛型算法

标准库提供了超过 100 个算法。幸运的是，与容器类似，这些算法有一致的结构。比起死记硬背全部 100 多个算法，理解此结构可以帮助我们更容易地学习和使用这些算法。在本章中，我们将展示如何使用这些算法，并介绍刻画了这些算法的统一原则。附录 A 按操作方式列出了所有算法。

除了少数例外，标准库算法都对一个范围内的元素进行操作。我们将此元素范围称为“输入范围”。接受输入范围的算法总是使用前两个参数来表示此范围，两个参数分别是指向要处理的第一个元素和尾元素之后位置的迭代器。

虽然大多数算法遍历输入范围的方式相似，但它们使用范围中元素的方式不同。理解算法的最基本的方法就是了解它们是否读取元素、改变元素或是重排元素顺序。



10.2.1 只读算法

379

一些算法只会读取其输入范围内的元素，而从不改变元素。`find` 就是这样一种算法，我们在 10.1 节练习（第 337 页）中使用的 `count` 函数也是如此。

另一个只读算法是 `accumulate`，它定义在头文件 `numeric` 中。`accumulate` 函数接受三个参数，前两个指出了需要求和的元素的范围，第三个参数是和的初值。假定 `vec` 是一个整数序列，则：

```
// 对 vec 中的元素求和，和的初值是 0
int sum = accumulate(vec.cbegin(), vec.cend(), 0);
```

这条语句将 `sum` 设置为 `vec` 中元素的和，和的初值被设置为 0。



`accumulate` 的第三个参数的类型决定了函数中使用哪个加法运算符以及返回值的类型。

算法和元素类型

`accumulate` 将第三个参数作为求和起点，这蕴含着一个编程假定：将元素类型加到和的类型上的操作必须是可行的。即，序列中元素的类型必须与第三个参数匹配，或者能够转换为第三个参数的类型。在上例中，`vec` 中的元素可以是 `int`，或者是 `double`、`long long` 或任何其他可以加到 `int` 上的类型。

下面是另一个例子，由于 `string` 定义了+运算符，所以我们可以通过调用 `accumulate` 来将 `vector` 中所有 `string` 元素连接起来：

```
string sum = accumulate(v.cbegin(), v.cend(), string(""));
```

此调用将 `v` 中每个元素连接到一个 `string` 上，该 `string` 初始时为空串。注意，我们通过第三个参数显式地创建了一个 `string`。将空串当做一个字符串字面值传递给第三个参数是不可以的，会导致一个编译错误。

```
// 错误: const char*上没有定义+运算符
string sum = accumulate(v.cbegin(), v.cend(), "");
```

原因在于，如果我们传递了一个字符串字面值，用于保存和的对象的类型将是 `const char*`。如前所述，此类型决定了使用哪个+运算符。由于 `const char*` 并没有+运算符，此调用将产生编译错误。



对于只读取而不改变元素的算法，通常最好使用 `cbegin()` 和 `cend()`（参见 9.2.3 节，第 298 页）。但是，如果你计划使用算法返回的迭代器来改变元素的值，就需要使用 `begin()` 和 `end()` 的结果作为参数。

操作两个序列的算法

< 380

另一个只读算法是 `equal`，用于确定两个序列是否保存相同的值。它将第一个序列中的每个元素与第二个序列中的对应元素进行比较。如果所有对应元素都相等，则返回 `true`，否则返回 `false`。此算法接受三个迭代器：前两个（与以往一样）表示第一个序列中的元素范围，第三个表示第二个序列的首元素：

```
// roster2 中的元素数目应该至少与 roster1 一样多
equal(roster1.cbegin(), roster1.cend(), roster2.cbegin());
```

由于 `equal` 利用迭代器完成操作，因此我们可以通过调用 `equal` 来比较两个不同类型的容器中的元素。而且，元素类型也不必一样，只要我们能用`=`来比较两个元素类型即可。例如，在此例中，`roster1` 可以是 `vector<string>`，而 `roster2` 是 `list<const char*>`。

但是，`equal` 基于一个非常重要的假设：它假定第二个序列至少与第一个序列一样长。此算法要处理第一个序列中的每个元素，它假定每个元素在第二个序列中都有一个与之对应的元素。



那些只接受一个单一迭代器来表示第二个序列的算法，都假定第二个序列至少与第一个序列一样长。

10.2.1 节练习

练习 10.3：用 `accumulate` 求一个 `vector<int>` 中的元素之和。

练习 10.4：假定 `v` 是一个 `vector<double>`，那么调用 `accumulate(v.cbegin(), v.cend(), 0)` 有何错误（如果存在的话）？

练习 10.5：在本节对名册（`roster`）调用 `equal` 的例子中，如果两个名册中保存的都是 C 风格字符串而不是 `string`，会发生什么？

10.2.2 写容器元素的算法



一些算法将新值赋予序列中的元素。当我们使用这类算法时，必须注意确保序列原大

小至少不小于我们要求算法写入的元素数目。记住，算法不会执行容器操作，因此它们自身不可能改变容器的大小。

一些算法会自己向输入范围写入元素。这些算法本质上并不危险，它们最多写入与给定序列一样多的元素。

例如，算法 `fill` 接受一对迭代器表示一个范围，还接受一个值作为第三个参数。`fill` 将给定的这个值赋予输入序列中的每个元素。

```
fill(vec.begin(), vec.end(), 0); // 将每个元素重置为 0
// 将容器的一个子序列设置为 10
fill(vec.begin(), vec.begin() + vec.size()/2, 10);
```

由于 `fill` 向给定输入序列中写入数据，因此，只要我们传递了一个有效的输入序列，写入操作就是安全的。

381

关键概念：迭代器参数

一些算法从两个序列中读取元素。构成这两个序列的元素可以来自于不同类型的容器。例如，第一个序列可能保存于一个 `vector` 中，而第二个序列可能保存于一个 `list`、`deque`、内置数组或其他容器中。而且，两个序列中元素的类型也不要求严格匹配。算法要求的只是能够比较两个序列中的元素。例如，对 `equal` 算法，元素类型不要求相同，但是我们必须能使用`==`来比较来自两个序列中的元素。

操作两个序列的算法之间的区别在于我们如何传递第二个序列。一些算法，例如 `equal`，接受三个迭代器：前两个表示第一个序列的范围，第三个表示第二个序列中的首元素。其他算法接受四个迭代器：前两个表示第一个序列的元素范围，后两个表示第二个序列的范围。

用一个单一迭代器表示第二个序列的算法都假定第二个序列至少与第一个一样长。确保算法不会试图访问第二个序列中不存在的元素是程序员的责任。例如，算法 `equal` 将其第一个序列中的每个元素与第二个序列中的对应元素进行比较。如果第二个序列是第一个序列的一个子集，则程序会产生一个严重错误——`equal` 会试图访问第二个序列中末尾之后（不存在）的元素。



算法不检查写操作

一些算法接受一个迭代器来指出一个单独的目的位置。这些算法将新值赋予一个序列中的元素，该序列从目的位置迭代器指向的元素开始。例如，函数 `fill_n` 接受一个单迭代器、一个计数值和一个值。它将给定值赋予迭代器指向的元素开始的指定个元素。我们可以用 `fill_n` 将一个新值赋予 `vector` 中的元素：

```
vector<int> vec; // 空 vector
// 使用 vec，赋予它不同值
fill_n(vec.begin(), vec.size(), 0); // 将所有元素重置为 0
```

函数 `fill_n` 假定写入指定个元素是安全的。即，如下形式的调用

```
fill_n(dest, n, val)
```

`fill_n` 假定 `dest` 指向一个元素，而从 `dest` 开始的序列至少包含 `n` 个元素。

382

一个初学者非常容易犯的错误是在一个空容器上调用 `fill_n`（或类似的写元素的算法）：

```
vector<int> vec; // 空向量
// 灾难：修改 vec 中的 10 个（不存在）元素
fill_n(vec.begin(), 10, 0);
```

这个调用是一场灾难。我们指定了要写入 10 个元素，但 `vec` 中并没有元素——它是空的。这条语句的结果是未定义的。



向目的位置迭代器写入数据的算法假定目的位置足够大，能容纳要写入的元素。

介绍 `back_inserter`

一种保证算法有足够的元素空间来容纳输出数据的方法是使用插入迭代器（`insert iterator`）。插入迭代器是一种向容器中添加元素的迭代器。通常情况，当我们通过一个迭代器向容器元素赋值时，值被赋予迭代器指向的元素。而当我们通过一个插入迭代器赋值时，一个与赋值号右侧值相等的元素被添加到容器中。

我们将在 10.4.1 节中（第 358 页）详细介绍插入迭代器的内容。但是，为了展示如何用算法向容器写入数据，我们现在将使用 `back_inserter`，它是定义在头文件 `iterator` 中的一个函数。

`back_inserter` 接受一个指向容器的引用，返回一个与该容器绑定的插入迭代器。当我们通过此迭代器赋值时，赋值运算符会调用 `push_back` 将一个具有给定值的元素添加到容器中：

```
vector<int> vec; // 空向量
auto it = back_inserter(vec); // 通过它赋值会将元素添加到 vec 中
*it = 42; // vec 中现在有一个元素，值为 42
```

我们常常使用 `back_inserter` 来创建一个迭代器，作为算法的目的位置来使用。例如：

```
vector<int> vec; // 空向量
// 正确：back_inserter 创建一个插入迭代器，可用来向 vec 添加元素
fill_n(back_inserter(vec), 10, 0); // 添加 10 个元素到 vec
```

在每步迭代中，`fill_n` 向给定序列的一个元素赋值。由于我们传递的参数是 `back_inserter` 返回的迭代器，因此每次赋值都会在 `vec` 上调用 `push_back`。最终，这条 `fill_n` 调用语句向 `vec` 的末尾添加了 10 个元素，每个元素的值都是 0.

拷贝算法

拷贝（`copy`）算法是另一个向目的位置迭代器指向的输出序列中的元素写入数据的算法。此算法接受三个迭代器，前两个表示一个输入范围，第三个表示目的序列的起始位置。此算法将输入范围中的元素拷贝到目的序列中。传递给 `copy` 的目的序列至少要包含与输入序列一样多的元素，这一点很重要。

我们可以用 `copy` 实现内置数组的拷贝，如下面代码所示：

```
int a1[] = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};
int a2[sizeof(a1)/sizeof(*a1)]; // a2 与 a1 大小一样
// ret 指向拷贝到 a2 的尾元素之后的位置
auto ret = copy(begin(a1), end(a1), a2); // 把 a1 的内容拷贝给 a2
```

此例中我们定义了一个名为 `a2` 的数组，并使用 `sizeof` 确保 `a2` 与数组 `a1` 包含同样多的

元素（参见 4.9 节，第 139 页）。接下来我们调用 `copy` 完成从 `a1` 到 `a2` 的拷贝。在调用 `copy` 后，两个数组中的元素具有相同的值。

`copy` 返回的是其目的位置迭代器（递增后）的值。即，`ret` 恰好指向拷贝到 `a2` 的尾元素之后的位置。

多个算法都提供所谓的“拷贝”版本。这些算法计算新元素的值，但不会将它们放置在输入序列的末尾，而是创建一个新序列保存这些结果。

例如，`replace` 算法读入一个序列，并将其中所有等于给定值的元素都改为另一个值。此算法接受 4 个参数：前两个是迭代器，表示输入序列，后两个一个是要搜索的值，另一个是新值。它将所有等于第一个值的元素替换为第二个值：

```
// 将所有值为 0 的元素改为 42
replace(ilst.begin(), ilst.end(), 0, 42);
```

此调用将序列中所有的 0 都替换为 42。如果我们希望保留原序列不变，可以调用 `replace_copy`。此算法接受额外第三个迭代器参数，指出调整后序列的保存位置：

```
// 使用 back_inserter 按需要增长目标序列
replace_copy(ilst.cbegin(), ilst.cend(),
            back_inserter(ivec), 0, 42);
```

此调用后，`ilst` 并未改变，`ivec` 包含 `ilst` 的一份拷贝，不过原来在 `ilst` 中值为 0 的元素在 `ivec` 中都变为 42。

10.2.2 节练习

练习 10.6： 编写程序，使用 `fill_n` 将一个序列中的 `int` 值都设置为 0。

练习 10.7： 下面程序是否有错误？如果有，请改正。

```
(a) vector<int> vec; list<int> lst; int i;
    while (cin >> i)
        lst.push_back(i);
    copy(lst.cbegin(), lst.cend(), vec.begin());
```



```
(b) vector<int> vec;
    vec.reserve(10); // reverse 将在 9.4 节（第 318 页）介绍
    fill_n(vec.begin(), 10, 0);
```

练习 10.8： 本节提到过，标准库算法不会改变它们所操作的容器的大小。为什么使用 `back_inserter` 不会使这一断言失效？



10.2.3 重排容器元素的算法

某些算法会重排容器中元素的顺序，一个明显的例子是 `sort`。调用 `sort` 会重排输入序列中的元素，使之有序，它是利用元素类型的`<`运算符来实现排序的。

例如，假定我们想分析一系列儿童故事中所用的词汇。假定已有一个 `vector`，保存了多个故事的文本。我们希望化简这个 `vector`，使得每个单词只出现一次，而不管单词在任意给定文档中到底出现了多少次。

为了便于说明问题，我们将使用下面简单的故事作为输入：

```
the quick red fox jumps over the slow red turtle
```

给定此输入，我们的程序应该生成如下 `vector`:

fox	jumps	over	quick	red	slow	the	turtle
-----	-------	------	-------	-----	------	-----	--------

消除重复单词

< 384

为了消除重复单词，首先将 `vector` 排序，使得重复的单词都相邻出现。一旦 `vector` 排序完毕，我们就可以使用另一个称为 `unique` 的标准库算法来重排 `vector`，使得不重复的元素出现在 `vector` 的开始部分。由于算法不能执行容器的操作，我们将使用 `vector` 的 `erase` 成员来完成真正的删除操作：

```
void elimDups(vector<string> &words)
{
    // 按字典序排序 words，以便查找重复单词
    sort(words.begin(), words.end());
    // unique 重排输入范围，使得每个单词只出现一次
    // 排列在范围的前部，返回指向不重复区域之后一个位置的迭代器
    auto end_unique = unique(words.begin(), words.end());
    // 使用向量操作 erase 删除重复单词
    words.erase(end_unique, words.end());
}
```

`sort` 算法接受两个迭代器，表示要排序的元素范围。在此例中，我们排序整个 `vector`。完成 `sort` 后，`words` 的顺序如下所示：

fox	jumps	over	quick	red	red	slow	the	the	turtle
-----	-------	------	-------	-----	-----	------	-----	-----	--------

注意，单词 `red` 和 `the` 各出现了两次。

使用 `unique`

< 385

`words` 排序完毕后，我们希望将每个单词都只保存一次。`unique` 算法重排输入序列，将相邻的重复项“消除”，并返回一个指向不重复值范围末尾的迭代器。调用 `unique` 后，`vector` 将变为：

fox	jumps	over	quick	red	slow	the	turtle	???	???
-----	-------	------	-------	-----	------	-----	--------	-----	-----

↑
end_unique
(最后一个不重复元素之后的位置)

`words` 的大小并未改变，它仍有 10 个元素。但这些元素的顺序被改变了——相邻的重复元素被“删除”了。我们将删除打引号是因为 `unique` 并不真的删除任何元素，它只是覆盖相邻的重复元素，使得不重复元素出现在序列开始部分。`unique` 返回的迭代器指向最后一个不重复元素之后的位置。此位置之后的元素仍然存在，但我们不知道它们的值是什么。



标准库算法对迭代器而不是容器进行操作。因此，算法不能（直接）添加或删除元素。

使用容器操作删除元素

< 386

为了真正地删除无用元素，我们必须使用容器操作，本例中使用 `erase`（参见 9.3.3

节, 第 311 页)。我们删除从 `end_unique` 开始直至 `words` 末尾的范围内的所有元素。这个调用之后, `words` 包含来自输入的 8 个不重复的单词。

值得注意的是, 即使 `words` 中没有重复单词, 这样调用 `erase` 也是安全的。在此情况下, `unique` 会返回 `words.end()`。因此, 传递给 `erase` 的两个参数具有相同的值: `words.end()`。迭代器相等意味着传递给 `erase` 的元素范围为空。删除一个空范围没有什么不良后果, 因此程序即使在输入中无重复元素的情况下也是正确的。

10.2.3 节练习

练习 10.9: 实现你自己的 `elimDups`。测试你的程序, 分别在读取输入后、调用 `unique` 后以及调用 `erase` 后打印 `vector` 的内容。

练习 10.10: 你认为算法不改变容器大小的原因是什么?

10.3 定制操作

很多算法都会比较输入序列中的元素。默认情况下, 这类算法使用元素类型的`<`或`==`运算符完成比较。标准库还为这些算法定义了额外的版本, 允许我们提供自己定义的操作来代替默认运算符。

386

例如, `sort` 算法默认使用元素类型的`<`运算符。但可能我们希望的排序顺序与`<`所定义的顺序不同, 或是我们的序列可能保存的是未定义`<`运算符的元素类型(如 `Sales_data`)。在这两种情况下, 都需要重载 `sort` 的默认行为。



10.3.1 向算法传递函数

作为一个例子, 假定希望在调用 `elimDups`(参见 10.2.3 节, 第 343 页)后打印 `vector` 的内容。此外还假定希望单词按其长度排序, 大小相同的再按字典序排列。为了按长度重排 `vector`, 我们将使用 `sort` 的第二个版本, 此版本是重载过的, 它接受第三个参数, 此参数是一个谓词(`predicate`)。

谓词

谓词是一个可调用的表达式, 其返回结果是一个能用作条件的值。标准库算法所使用的谓词分为两类: 一元谓词(`unary predicate`, 意味着它们只接受单一参数)和二元谓词(`binary predicate`, 意味着它们有两个参数)。接受谓词参数的算法对输入序列中的元素调用谓词。因此, 元素类型必须能转换为谓词的参数类型。

接受一个二元谓词参数的 `sort` 版本用这个谓词代替`<`来比较元素。我们提供给 `sort` 的谓词必须满足将在 11.2.2 节(第 378 页)中所介绍的条件。当前, 我们只需知道, 此操作必须在输入序列中所有可能的元素值上定义一个一致的序。我们在 6.2.2 节(第 189 页)中定义的 `isShorter` 就是一个满足这些要求的函数, 因此可以将 `isShorter` 传递给 `sort`。这样做会将元素按大小重新排序:

```
// 比较函数, 用来按长度排序单词
bool isShorter(const string &s1, const string &s2)
{
    return s1.size() < s2.size();
}
```

```
// 按长度由短至长排序 words
sort(words.begin(), words.end(), isShorter);
```

如果 `words` 包含的数据与 10.2.3 节（第 343 页）中一样，此调用会将 `words` 重排，使得所有长度为 3 的单词排在长度为 4 的单词之前，然后是长度为 5 的单词，依此类推。

排序算法

在我们将 `words` 按大小重排的同时，还希望具有相同长度的元素按字典序排列。为了保持相同长度的单词按字典序排列，可以使用 `stable_sort` 算法。这种稳定排序算法维持相等元素的原有顺序。

通常情况下，我们不关心有序序列中相等元素的相对顺序，它们毕竟是相等的。但是，在本例中，我们定义的“相等”关系表示“具有相同长度”。而具有相同长度的元素，如果看其内容，其实还是各不相同的。通过调用 `stable_sort`，可以保持等长元素间的字典序：

```
elimDups(words); // 将 words 按字典序重排，并消除重复单词
// 按长度重新排序，长度相同的单词维持字典序
stable_sort(words.begin(), words.end(), isShorter);
for (const auto &s : words) // 无须拷贝字符串
    cout << s << " "; // 打印每个元素，以空格分隔
cout << endl;
```

假定在此调用前 `words` 是按字典序排列的，则调用之后，`words` 会按元素大小排序，而长度相同的单词会保持字典序。如果我们对原来的 `vector` 内容运行这段代码，输出为：

```
fox red the over slow jumps quick turtle
```

10.3.1 节练习

练习 10.11：编写程序，使用 `stable_sort` 和 `isShorter` 将传递给你的 `elimDups` 版本的 `vector` 排序。打印 `vector` 的内容，验证你的程序的正确性。

练习 10.12：编写名为 `compareIsbn` 的函数，比较两个 `Sales_data` 对象的 `isbn()` 成员。使用这个函数排序一个保存 `Sales_data` 对象的 `vector`。

练习 10.13：标准库定义了名为 `partition` 的算法，它接受一个谓词，对容器内容进行划分，使得谓词为 `true` 的值会排在容器的前半部分，而使谓词为 `false` 的值会排在后半部分。算法返回一个迭代器，指向最后一个使谓词为 `true` 的元素之后的位置。编写函数，接受一个 `string`，返回一个 `bool` 值，指出 `string` 是否有 5 个或更多字符。使用此函数划分 `words`。打印出长度大于等于 5 的元素。

10.3.2 lambda 表达式

根据算法接受一元谓词还是二元谓词，我们传递给算法的谓词必须严格接受一个或两个参数。但是，有时我们希望进行的操作需要更多参数，超出了算法对谓词的限制。例如，为上一节最后一个练习所编写的程序中，就必须将大小 5 硬编码到划分序列的谓词中。如果在编写划分序列的谓词时，可以不必为每个可能的大小都编写一个独立的谓词，显然更有实际价值。

一个相关的例子是，我们将修改 10.3.1 节（第 345 页）中的程序，求大于等于一个给定长度的单词有多少。我们还会修改输出，使程序只打印大于等于给定长度的单词。

388

我们将此函数命名为 `biggies`, 其框架如下所示:

```
void biggies(vector<string> &words,
             vector<string>::size_type sz)
{
    elimDups(words); // 将 words 按字典序排序, 删除重复单词
    // 按长度排序, 长度相同的单词维持字典序
    stable_sort(words.begin(), words.end(), isShorter);
    // 获得一个迭代器, 指向第一个满足 size()>= sz 的元素
    // 计算满足 size >= sz 的元素的数目
    // 打印长度大于等于给定值的单词, 每个单词后面接一个空格
}
```

我们的新问题是在 `vector` 中寻找第一个大于等于给定长度的元素。一旦找到了这个元素, 根据其位置, 就可以计算出有多少元素的长度大于等于给定值。

我们可以使用标准库 `find_if` 算法来查找第一个具有特定大小的元素。类似 `find` (参见 10.1 节, 第 336 页), `find_if` 算法接受一对迭代器, 表示一个范围。但与 `find` 不同的是, `find_if` 的第三个参数是一个谓词。`find_if` 算法对输入序列中的每个元素调用给定的这个谓词。它返回第一个使谓词返回非 0 值的元素, 如果不存在这样的元素, 则返回尾迭代器。

编写一个函数, 令其接受一个 `string` 和一个长度, 并返回一个 `bool` 值表示该 `string` 的长度是否大于给定长度, 是一件很容易的事情。但是, `find_if` 接受一元谓词——我们传递给 `find_if` 的任何函数都必须严格接受一个参数, 以便能用来自输入序列的一个元素调用它。没有任何办法能传递给它第二个参数来表示长度。为了解决此问题, 需要使用另外一些语言特性。

介绍 lambda

我们可以向一个算法传递任何类别的可调用对象 (callable object)。对于一个对象或一个表达式, 如果可以对其使用调用运算符 (参见 1.5.2 节, 第 21 页), 则称它为可调用的。即, 如果 `e` 是一个可调用的表达式, 则我们可以编写代码 `e(args)`, 其中 `args` 是一个逗号分隔的一个或多个参数的列表。

到目前为止, 我们使用过的仅有的两种可调用对象是函数和函数指针 (参见 6.7 节, 第 221 页)。还有其他两种可调用对象: 重载了函数调用运算符的类, 我们将在 14.8 节 (第 506 页) 介绍, 以及 **lambda 表达式** (lambda expression)。

C++ 11

一个 lambda 表达式表示一个可调用的代码单元。我们可以将其理解为一个未命名的内联函数。与任何函数类似, 一个 lambda 具有一个返回类型、一个参数列表和一个函数体。但与函数不同, lambda 可能定义在函数内部。一个 lambda 表达式具有如下形式

```
[capture list] (parameter list) -> return type { function body }
```

其中, `capture list` (捕获列表) 是一个 lambda 所在函数中定义的局部变量的列表 (通常为空); `return type`、`parameter list` 和 `function body` 与任何普通函数一样, 分别表示返回类型、参数列表和函数体。但是, 与普通函数不同, lambda 必须使用尾置返回 (参见 6.3.3 节, 第 206 页) 来指定返回类型。

我们可以忽略参数列表和返回类型, 但必须永远包含捕获列表和函数体

```
auto f = [] { return 42; };
```

389

此例中，我们定义了一个可调用对象 `f`，它不接受参数，返回 42。

`lambda` 的调用方式与普通函数的调用方式相同，都是使用调用运算符：

```
cout << f() << endl; // 打印 42
```

在 `lambda` 中忽略括号和参数列表等价于指定一个空参数列表。在此例中，当调用 `f` 时，参数列表是空的。如果忽略返回类型，`lambda` 根据函数体中的代码推断出返回类型。如果函数体只是一个 `return` 语句，则返回类型从返回的表达式的类型推断而来。否则，返回类型为 `void`。



如果 `lambda` 的函数体包含任何单一 `return` 语句之外的内容，且未指定返回类型，则返回 `void`。

向 `lambda` 传递参数

与一个普通函数调用类似，调用一个 `lambda` 时给定的实参被用来初始化 `lambda` 的形参。通常，实参和形参的类型必须匹配。但与普通函数不同，`lambda` 不能有默认参数（参见 6.5.1 节，第 211 页）。因此，一个 `lambda` 调用的实参数目永远与形参数目相等。一旦形参初始化完毕，就可以执行函数体了。

作为一个带参数的 `lambda` 的例子，我们可以编写一个与 `isShorter` 函数完成相同功能的 `lambda`：

```
[](const string &a, const string &b)
{ return a.size() < b.size();}
```

空捕获列表表明此 `lambda` 不使用它所在函数中的任何局部变量。`lambda` 的参数与 `isShorter` 的参数类似，是 `const string` 的引用。`lambda` 的函数体也与 `isShorter` 类似，比较其两个参数的 `size()`，并根据两者的相对大小返回一个布尔值。

如下所示，可以使用此 `lambda` 来调用 `stable_sort`：

```
// 按长度排序，长度相同的单词维持字典序
stable_sort(words.begin(), words.end(),
[](const string &a, const string &b)
{ return a.size() < b.size();});
```

当 `stable_sort` 需要比较两个元素时，它就会调用给定的这个 `lambda` 表达式。

使用捕获列表

我们现在已经准备好解决原来的问题了——编写一个可以传递给 `find_if` 的可调用表达式。我们希望这个表达式能将输入序列中每个 `string` 的长度与 `biggies` 函数中的 `sz` 参数的值进行比较。 390

虽然一个 `lambda` 可以出现在一个函数中，使用其局部变量，但它只能使用那些明确指明的变量。一个 `lambda` 通过将局部变量包含在其捕获列表中来指出将会使用这些变量。捕获列表指引 `lambda` 在其内部包含访问局部变量所需的信息。

在本例中，我们的 `lambda` 会捕获 `sz`，并只有单一的 `string` 参数。其函数体会将 `string` 的大小与捕获的 `sz` 的值进行比较：

```
[sz](const string &a)
{ return a.size() >= sz; };
```

`lambda` 以一对`[]`开始，我们可以在其中提供一个以逗号分隔的名字列表，这些名字都是它所在函数中定义的。

由于此 `lambda` 捕获 `sz`，因此 `lambda` 的函数体可以使用 `sz`。`lambda` 不捕获 `words`，因此不能访问此变量。如果我们给 `lambda` 提供一个空捕获列表，则代码会编译错误：

```
// 错误: sz 未捕获
[] (const string &a)
    { return a.size() >= sz; };
```



一个 `lambda` 只有在其捕获列表中捕获一个它所在函数中的局部变量，才能在函数体中使用该变量。

调用 `find_if`

使用此 `lambda`，我们就可以查找第一个长度大于等于 `sz` 的元素：

```
// 获取一个迭代器，指向第一个满足 size()>= sz 的元素
auto wc = find_if(words.begin(), words.end(),
[sz] (const string &a)
    { return a.size() >= sz; });
```

这里对 `find_if` 的调用返回一个迭代器，指向第一个长度不小于给定参数 `sz` 的元素。如果这样的元素不存在，则返回 `words.end()` 的一个拷贝。

我们可以使用 `find_if` 返回的迭代器来计算从它开始到 `words` 的末尾一共有多少个元素（参见 3.4.2 节，第 99 页）：

```
// 计算满足 size >= sz 的元素的数目
auto count = words.end() - wc;
cout << count << " " << make_plural(count, "word", "s")
    << " of length " << sz << " or longer" << endl;
```

我们的输出语句调用 `make_plural`（参见 6.3.2 节，第 201 页）来输出“`word`”或“`words`”，具体输出哪个取决于大小是否等于 1。

391> `for_each` 算法

问题的最后一部分是打印 `words` 中长度大于等于 `sz` 的元素。为了达到这一目的，我们可以使用 `for_each` 算法。此算法接受一个可调用对象，并对输入序列中每个元素调用此对象：

```
// 打印长度大于等于给定值的单词，每个单词后面接一个空格
for_each(wc, words.end(),
[] (const string &s) {cout << s << " ";});
cout << endl;
```

此 `lambda` 中的捕获列表为空，但其函数体中还是使用了两个名字：`s` 和 `cout`，前者是它自己的参数。

捕获列表为空，是因为我们只对 `lambda` 所在函数中定义的（非 `static`）变量使用捕获列表。一个 `lambda` 可以直接使用定义在当前函数之外的名字。在本例中，`cout` 不是定义在 `biggies` 中的局部名字，而是定义在头文件 `iostream` 中。因此，只要在 `biggies` 出现的作用域中包含了头文件 `iostream`，我们的 `lambda` 就可以使用 `cout`。



捕获列表只用于局部非 static 变量，lambda 可以直接使用局部 static 变量和在它所在函数之外声明的名字。

完整的 biggies

到目前为止，我们已经解决了程序的所有细节，下面就是完整的程序：

```
void biggies(vector<string> &words,
             vector<string>::size_type sz)
{
    elimDups(words); // 将 words 按字典序排序，删除重复单词
    // 按长度排序，长度相同的单词维持字典序
    stable_sort(words.begin(), words.end(),
                 [] (const string &a, const string &b)
                     { return a.size() < b.size(); });
    // 获得一个迭代器，指向第一个满足 size()>= sz 的元素
    auto wc = find_if(words.begin(), words.end(),
                       [sz] (const string &a)
                           { return a.size() >= sz; });
    // 计算满足 size >= sz 的元素的数目
    auto count = words.end() - wc;
    cout << count << " " << make_plural(count, "word", "s")
        << " of length " << sz << " or longer" << endl;
    // 打印长度大于等于给定值的单词，每个单词后面接一个空格
    for_each(wc, words.end(),
             [] (const string &s){cout << s << " "});
    cout << endl;
}
```

10.3.2 节练习

392

练习 10.14: 编写一个 lambda，接受两个 int，返回它们的和。

练习 10.15: 编写一个 lambda，捕获它所在函数的 int，并接受一个 int 参数。lambda 应该返回捕获的 int 和 int 参数的和。

练习 10.16: 使用 lambda 编写你自己版本的 biggies。

练习 10.17: 重写 10.3.1 节练习 10.12(第 345 页)的程序，在对 sort 的调用中使用 lambda 来代替函数 compareIsbn。

练习 10.18: 重写 biggies，用 partition 替代 find_if。我们在 10.3.1 节练习 10.13(第 345 页) 中介绍了 partition 算法。

练习 10.19: 用 stable_partition 重写前一题的程序，与 stable_sort 类似，在划分后的序列中维持原有元素的顺序。

10.3.3 lambda 捕获和返回

当定义一个 lambda 时，编译器生成一个与 lambda 对应的新的（未命名的）类类型。我们将在 14.8.1 节（第 507 页）介绍这种类是如何生成的。目前，可以这样理解，当向一个函数传递一个 lambda 时，同时定义了一个新类型和该类型的一个对象：传递的参数就

是此编译器生成的类类型的未命名对象。类似的，当使用 `auto` 定义一个用 `lambda` 初始化的变量时，定义了一个从 `lambda` 生成的类型的对象。

默认情况下，从 `lambda` 生成的类都包含一个对应该 `lambda` 所捕获的变量的数据成员。类似任何普通类的数据成员，`lambda` 的数据成员也在 `lambda` 对象创建时被初始化。

值捕获

类似参数传递，变量的捕获方式也可以是值或引用。表 10.1（第 352 页）列出了几种不同的构造捕获列表的方式。到目前为止，我们的 `lambda` 采用值捕获的方式。与传值参数类似，采用值捕获的前提是变量可以拷贝。与参数不同，被捕获的变量的值是在 `lambda` 创建时拷贝，而不是调用时拷贝：

```
void fcn1()
{
    size_t v1 = 42; // 局部变量
    // 将 v1 拷贝到名为 f 的可调用对象
    auto f = [v1] { return v1; };
    v1 = 0;
    auto j = f(); // j 为 42; f 保存了我们创建它时 v1 的拷贝
}
```

由于被捕获变量的值是在 `lambda` 创建时拷贝，因此随后对其修改不会影响到 `lambda` 内对应的值。

393 引用捕获

我们定义 `lambda` 时可以采用引用方式捕获变量。例如：

```
void fcn2()
{
    size_t v1 = 42; // 局部变量
    // 对象 f2 包含 v1 的引用
    auto f2 = [&v1] { return v1; };
    v1 = 0;
    auto j = f2(); // j 为 0; f2 保存 v1 的引用，而非拷贝
}
```

`v1` 之前的 `&` 指出 `v1` 应该以引用方式捕获。一个以引用方式捕获的变量与其他任何类型的引用的行为类似。当我们在 `lambda` 函数体内使用此变量时，实际上使用的是引用所绑定的对象。在本例中，当 `lambda` 返回 `v1` 时，它返回的是 `v1` 指向的对象的值。

引用捕获与返回引用（参见 6.3.2 节，第 201 页）有着相同的问题和限制。如果我们采用引用方式捕获一个变量，就必须确保被引用的对象在 `lambda` 执行的时候是存在的。`lambda` 捕获的都是局部变量，这些变量在函数结束后就不复存在了。如果 `lambda` 可能在函数结束后执行，捕获的引用指向的局部变量已经消失。

引用捕获有时是必要的。例如，我们可能希望 `biggies` 函数接受一个 `ostream` 的引用，用来输出数据，并接受一个字符作为分隔符：

```
void biggies(vector<string> &words,
             vector<string>::size_type sz,
             ostream &os = cout, char c = ' ')
{
    // 与之前例子一样的重排 words 的代码
```

```
// 打印 count 的语句改为打印到 os
for_each(words.begin(), words.end(),
         [&os, c](const string &s) { os << s << c; });
}
```

我们不能拷贝 `ostream` 对象（参见 8.1.1 节，第 279 页），因此捕获 `os` 的唯一方法就是捕获其引用（或指向 `os` 的指针）。

当我们向一个函数传递一个 `lambda` 时，就像本例中调用 `for_each` 那样，`lambda` 会立即执行。在此情况下，以引用方式捕获 `os` 没有问题，因为当 `for_each` 执行时，`biggies` 中的变量是存在的。

我们也可以从一个函数返回 `lambda`。函数可以直接返回一个可调用对象，或者返回一个类对象，该类含有可调用对象的数据成员。如果函数返回一个 `lambda`，则与函数不能返回一个局部变量的引用类似，此 `lambda` 也不能包含引用捕获。



WARNING

当以引用方式捕获一个变量时，必须保证在 `lambda` 执行时变量是存在的。

< 394

建议：尽量保持 `lambda` 的变量捕获简单化

一个 `lambda` 捕获从 `lambda` 被创建（即，定义 `lambda` 的代码执行时）到 `lambda` 自身执行（可能有多次执行）这段时间内保存的相关信息。确保 `lambda` 每次执行的时候这些信息都有预期的意义，是程序员的责任。

捕获一个普通变量，如 `int`、`string` 或其他非指针类型，通常可以采用简单的值捕获方式。在此情况下，只需关注变量在捕获时是否有我们所需的值就可以了。

如果我们捕获一个指针或迭代器，或采用引用捕获方式，就必须确保在 `lambda` 执行时，绑定到迭代器、指针或引用的对象仍然存在。而且，需要保证对象具有预期的值。在 `lambda` 从创建到它执行的这段时间内，可能有代码改变绑定的对象的值。也就是说，在指针（或引用）被捕获的时刻，绑定的对象的值是我们所期望的，但在 `lambda` 执行时，该对象的值可能已经完全不同了。

一般来说，我们应该尽量减少捕获的数据量，来避免潜在的捕获导致的问题。而且，如果可能的话，应该避免捕获指针或引用。

隐式捕获

除了显式列出我们希望使用的来自所在函数的变量之外，还可以让编译器根据 `lambda` 体中的代码来推断我们要使用哪些变量。为了指示编译器推断捕获列表，应在捕获列表中写一个`&`或`=`。`&`告诉编译器采用捕获引用方式，`=`则表示采用值捕获方式。例如，我们可以重写传递给 `find_if` 的 `lambda`:

```
// sz 为隐式捕获，值捕获方式
wc = find_if(words.begin(), words.end(),
              [=](const string &s)
                  { return s.size() >= sz; });
```

如果我们希望对一部分变量采用值捕获，对其他变量采用引用捕获，可以混合使用隐式捕获和显式捕获:

```
void biggies(vector<string> &words,
```

```

        vector<string>::size_type sz,
        ostream &os = cout, char c = ' ')
    {
        // 其他处理与前例一样
        // os 隐式捕获, 引用捕获方式; c 显式捕获, 值捕获方式
        for_each(words.begin(), words.end(),
                  [&, c](const string &s) { os << s << c; });
        // os 显式捕获, 引用捕获方式; c 隐式捕获, 值捕获方式
        for_each(words.begin(), words.end(),
                  [=, &os](const string &s) { os << s << c; });
    }
}

```

395> 当我们混合使用隐式捕获和显式捕获时, 捕获列表中的第一个元素必须是一个&或=。此符号指定了默认捕获方式为引用或值。

当混合使用隐式捕获和显式捕获时, 显式捕获的变量必须使用与隐式捕获不同的方式。即, 如果隐式捕获是引用方式(使用了&), 则显式捕获命名变量必须采用值方式, 因此不能在其名字前使用&。类似的, 如果隐式捕获采用的是值方式(使用了=), 则显式捕获命名变量必须采用引用方式, 即, 在名字前使用&。

表 10.1: lambda 捕获列表

[]	空捕获列表。lambda 不能使用所在函数中的变量。一个 lambda 只有捕获变量后才能使用它们
[names]	names 是一个逗号分隔的名字列表, 这些名字都是 lambda 所在函数的局部变量。默认情况下, 捕获列表中的变量都被拷贝。名字前如果使用了&, 则采用引用捕获方式
[&]	隐式捕获列表, 采用引用捕获方式。lambda 体中所使用的来自所在函数的实体都采用引用方式使用
[=]	隐式捕获列表, 采用值捕获方式。lambda 体将拷贝所使用的来自所在函数的实体的值
[&, identifier_list]	identifier_list 是一个逗号分隔的列表, 包含 0 个或多个来自所在函数的变量。这些变量采用值捕获方式, 而任何隐式捕获的变量都采用引用方式捕获。identifier_list 中的名字前面不能使用&
[=, identifier_list]	identifier_list 中的变量都采用引用方式捕获, 而任何隐式捕获的变量都采用值方式捕获。identifier_list 中的名字不能包括 this, 且这些名字之前必须使用&

可变 lambda

默认情况下, 对于一个值被拷贝的变量, lambda 不会改变其值。如果我们希望能改变一个被捕获的变量的值, 就必须在参数列表首加上关键字 mutable。因此, 可变 lambda 能省略参数列表:

```

void fcn3()
{
    size_t v1 = 42; // 局部变量
    // f 可以改变它所捕获的变量的值
    auto f = [v1] () mutable { return ++v1; };
    v1 = 0;
    auto j = f(); // j 为 43
}

```

一个引用捕获的变量是否（如往常一样）可以修改依赖于此引用指向的是一个 `const` 类型还是一个非 `const` 类型：

```
void fcn4()
{
    size_t v1 = 42; // 局部变量
    // v1 是一个非 const 变量的引用
    // 可以通过 f2 中的引用来改变它
    auto f2 = [&v1] { return ++v1; };
    v1 = 0;
    auto j = f2(); // j 为 1
}
```

<396

指定 lambda 返回类型

到目前为止，我们所编写的 `lambda` 都只包含单一的 `return` 语句。因此，我们还未遇到必须指定返回类型的情况。默认情况下，如果一个 `lambda` 体包含 `return` 之外的任何语句，则编译器假定此 `lambda` 返回 `void`。与其他返回 `void` 的函数类似，被推断返回 `void` 的 `lambda` 不能返回值。

下面给出了一个简单的例子，我们可以使用标准库 `transform` 算法和一个 `lambda` 来将一个序列中的每个负数替换为其绝对值：

```
transform(vi.begin(), vi.end(), vi.begin(),
         [](int i) { return i < 0 ? -i : i; });
```

函数 `transform` 接受三个迭代器和一个可调用对象。前两个迭代器表示输入序列，第三个迭代器表示目的位置。算法对输入序列中每个元素调用可调用对象，并将结果写到目的位置。如本例所示，目的位置迭代器与表示输入序列开始位置的迭代器可以是相同的。当输入迭代器和目的迭代器相同时，`transform` 将输入序列中每个元素替换为可调用对象操作该元素得到的结果。

在本例中，我们传递给 `transform` 一个 `lambda`，它返回其参数的绝对值。`lambda` 体是单一的 `return` 语句，返回一个条件表达式的结果。我们无须指定返回类型，因为可以根据条件运算符的类型推断出来。

但是，如果我们将程序改写为看起来是等价的 `if` 语句，就会产生编译错误：

```
// 错误：不能推断 lambda 的返回类型
transform(vi.begin(), vi.end(), vi.begin(),
         [](int i) { if (i < 0) return -i; else return i; });
```

编译器推断这个版本的 `lambda` 返回类型为 `void`，但它返回了一个 `int` 值。

当我们需要为一个 `lambda` 定义返回类型时，必须使用尾置返回类型（参见 6.3.3 节，第 206 页）：

```
transform(vi.begin(), vi.end(), vi.begin(),
         [](int i) -> int
         { if (i < 0) return -i; else return i; });
```

C++
11

在此例中，传递给 `transform` 的第四个参数是一个 `lambda`，它的捕获列表是空的，接受单一 `int` 参数，返回一个 `int` 值。它的函数体是一个返回其参数的绝对值的 `if` 语句。

397

10.3.3 节练习

练习 10.20: 标准库定义了一个名为 `count_if` 的算法。类似 `find_if`，此函数接受一对迭代器，表示一个输入范围，还接受一个谓词，会对输入范围中每个元素执行。`count_if` 返回一个计数值，表示谓词有多少次为真。使用 `count_if` 重写我们程序中统计有多少单词长度超过 6 的部分。

练习 10.21: 编写一个 `lambda`，捕获一个局部 `int` 变量，并递减变量值，直至它变为 0。一旦变量变为 0，再调用 `lambda` 应该不再递减变量。`lambda` 应该返回一个 `bool` 值，指出捕获的变量是否为 0。



10.3.4 参数绑定

对于那种只在一两个地方使用的简单操作，`lambda` 表达式是最有用的。如果我们需要在很多地方使用相同的操作，通常应该定义一个函数，而不是多次编写相同的 `lambda` 表达式。类似的，如果一个操作需要很多语句才能完成，通常使用函数更好。

如果 `lambda` 的捕获列表为空，通常可以用函数来代替它。如前面章节所示，既可以用一个 `lambda`，也可以用函数 `isShorter` 来实现将 `vector` 中的单词按长度排序。类似的，对于打印 `vector` 内容的 `lambda`，编写一个函数来替换它也是很容易的事情，这个函数只需接受一个 `string` 并在标准输出上打印它即可。

但是，对于捕获局部变量的 `lambda`，用函数来替换它就不是那么容易了。例如，我们在 `find_if` 调用中的 `lambda` 比较一个 `string` 和一个给定大小。我们可以很容易地编写一个完成同样工作的函数：

```
bool check_size(const string &s, string::size_type sz)
{
    return s.size() >= sz;
}
```

但是，我们不能用这个函数作为 `find_if` 的一个参数。如前文所示，`find_if` 接受一个一元谓词，因此传递给 `find_if` 的可调用对象必须接受单一参数。`biggies` 传递给 `find_if` 的 `lambda` 使用捕获列表来保存 `sz`。为了用 `check_size` 来代替此 `lambda`，必须解决如何向 `sz` 形参传递一个参数的问题。

标准库 `bind` 函数

 我们可以解决向 `check_size` 传递一个长度参数的问题，方法是使用一个新的名为 `bind` 的标准库函数，它定义在头文件 `functional` 中。可以将 `bind` 函数看作一个通用的函数适配器（参见 9.6 节，第 329 页），它接受一个可调用对象，生成一个新的可调用对象来“适应”原对象的参数列表。

398

调用 `bind` 的一般形式为：

```
auto newCallable = bind(callable, arg_list);
```

其中，`newCallable` 本身是一个可调用对象，`arg_list` 是一个逗号分隔的参数列表，对应给定的 `callable` 的参数。即，当我们调用 `newCallable` 时，`newCallable` 会调用 `callable`，并传递给它 `arg_list` 中的参数。

`arg_list` 中的参数可能包含形如 `_n` 的名字，其中 `n` 是一个整数。这些参数是“占位符”，

表示 *newCallable* 的参数，它们占据了传递给 *newCallable* 的参数的“位置”。数值 *n* 表示生成的可调用对象中参数的位置：*_1* 为 *newCallable* 的第一个参数，*_2* 为第二个参数，依此类推。

绑定 *check_size* 的 *sz* 参数

作为一个简单的例子，我们将使用 *bind* 生成一个调用 *check_size* 的对象，如下所示，它用一个定值作为其大小参数来调用 *check_size*：

```
// check6 是一个可调用对象，接受一个 string 类型的参数  
// 并用此 string 和值 6 来调用 check_size  
auto check6 = bind(check_size, _1, 6);
```

此 *bind* 调用只有一个占位符，表示 *check6* 只接受单一参数。占位符出现在 *arg_list* 的第一个位置，表示 *check6* 的此参数对应 *check_size* 的第一个参数。此参数是一个 *const string&*。因此，调用 *check6* 必须传递给它一个 *string* 类型的参数，*check6* 会将此参数传递给 *check_size*。

```
string s = "hello";  
bool b1 = check6(s); // check6(s) 会调用 check_size(s, 6)
```

使用 *bind*，我们可以将原来基于 *lambda* 的 *find_if* 调用：

```
auto wc = find_if(words.begin(), words.end(),  
                   [sz](const string &a)
```

替换为如下使用 *check_size* 的版本：

```
auto wc = find_if(words.begin(), words.end(),  
                   bind(check_size, _1, sz));
```

此 *bind* 调用生成一个可调用对象，将 *check_size* 的第二个参数绑定到 *sz* 的值。当 *find_if* 对 *words* 中的 *string* 调用这个对象时，这些对象会调用 *check_size*，将给定的 *string* 和 *sz* 传递给它。因此，*find_if* 可以有效地对输入序列中每个 *string* 调用 *check_size*，实现 *string* 的大小与 *sz* 的比较。

使用 *placeholders* 名字

399

名字 *_n* 都定义在一个名为 *placeholders* 的命名空间中，而这个命名空间本身定义在 *std* 命名空间（参见 3.1 节，第 74 页）中。为了使用这些名字，两个命名空间都要写上。与我们的其他例子类似，对 *bind* 的调用代码假定之前已经恰当地使用了 *using* 声明。例如，*_1* 对应的 *using* 声明为：

```
using std::placeholders::_1;
```

此声明说明我们要使用的名字 *_1* 定义在命名空间 *placeholders* 中，而此命名空间又定义在命名空间 *std* 中。

对每个占位符名字，我们都必须提供一个单独的 *using* 声明。编写这样的声明很烦人，也很容易出错。可以使用另外一种不同形式的 *using* 语句（详细内容将在 18.2.2 节（第 702 页）中介绍），而不是分别声明每个占位符，如下所示：

```
using namespace namespace_name;
```

这种形式说明希望所有来自 *namespace_name* 的名字都可以在我们的程序中直接使用。例如：

```
using namespace std::placeholders;
```

使得由 placeholders 定义的所有名字都可用。与 bind 函数一样，placeholders 命名空间也定义在 functional 头文件中。

bind 的参数

如前文所述，我们可以用 bind 修正参数的值。更一般的，可以用 bind 绑定给定可调用对象中的参数或重新安排其顺序。例如，假定 f 是一个可调用对象，它有 5 个参数，则下面对 bind 的调用：

```
// g 是一个有两个参数的可调用对象
auto g = bind(f, a, b, _2, c, _1);
```

生成一个新的可调用对象，它有两个参数，分别用占位符_2 和_1 表示。这个新的可调用对象将它自己的参数作为第三个和第五个参数传递给 f。f 的第一个、第二个和第四个参数分别被绑定到给定的值 a、b 和 c 上。

传递给 g 的参数按位置绑定到占位符。即，第一个参数绑定到_1，第二个参数绑定到_2。因此，当我们调用 g 时，其第一个参数将被传递给 f 作为最后一个参数，第二个参数将被传递给 f 作为第三个参数。实际上，这个 bind 调用会将

```
g(_1, _2)
```

映射为

```
f(a, b, _2, c, _1)
```

即，对 g 的调用会调用 f，用 g 的参数代替占位符，再加上绑定的参数 a、b 和 c。例如，调用 g(X, Y) 会调用

```
f(a, b, Y, c, X)
```

400> 用 bind 重排参数顺序

下面是用 bind 重排参数顺序的一个具体例子，我们可以用 bind 颠倒 isShorter 的含义：

```
// 按单词长度由短至长排序
sort(words.begin(), words.end(), isShorter);
// 按单词长度由长至短排序
sort(words.begin(), words.end(), bind(isShorter, _2, _1));
```

在第一个调用中，当 sort 需要比较两个元素 A 和 B 时，它会调用 isShorter(A, B)。在第二个对 sort 的调用中，传递给 isShorter 的参数被交换过来了。因此，当 sort 比较两个元素时，就好像调用 isShorter(B, A) 一样。

绑定引用参数

默认情况下，bind 的那些不是占位符的参数被拷贝到 bind 返回的可调用对象中。但是，与 lambda 类似，有时对有些绑定的参数我们希望以引用方式传递，或是要绑定参数的类型无法拷贝。

例如，为了替换一个引用方式捕获 ostream 的 lambda：

```
// os 是一个局部变量，引用一个输出流
// c 是一个局部变量，类型为 char
for_each(words.begin(), words.end(),
```

```
[&os, c](const string &s) { os << s << c; });
```

可以很容易地编写一个函数，完成相同的工作：

```
ostream &print(ostream &os, const string &s, char c)
{
    return os << s << c;
}
```

但是，不能直接用 bind 来代替对 os 的捕获：

```
// 错误：不能拷贝 os
for_each(words.begin(), words.end(), bind(print, os, _1, ' '));
```

原因在于 bind 拷贝其参数，而我们不能拷贝一个 ostream。如果我们希望传递给 bind 一个对象而又不拷贝它，就必须使用标准库 **ref** 函数：

```
for_each(words.begin(), words.end(),
         bind(print, ref(os), _1, ' '));
```

函数 ref 返回一个对象，包含给定的引用，此对象是可以拷贝的。标准库中还有一个 **cref** 函数，生成一个保存 const 引用的类。与 bind 一样，函数 ref 和 cref 也定义在头文件 functional 中。

向后兼容：参数绑定

401

旧版本 C++ 提供的绑定函数参数的语言特性限制更多，也更复杂。标准库定义了两个分别名为 bind1st 和 bind2nd 的函数。类似 bind，这两个函数接受一个函数作为参数，生成一个新的可调用对象，该对象调用给定函数，并将绑定的参数传递给它。但是，这些函数分别只能绑定第一个或第二个参数。由于这些函数局限太强，在新标准中已被弃用（deprecated）。所谓被弃用的特性就是在新版本中不再支持的特性。新的 C++ 程序应该使用 bind。

10.3.4 节练习

练习 10.22：重写统计长度小于等于 6 的单词数量的程序，使用函数代替 lambda。

练习 10.23：bind 接受几个参数？

练习 10.24：给定一个 string，使用 bind 和 check_size 在一个 int 的 vector 中查找第一个大于 string 长度的值。

练习 10.25：在 10.3.2 节（第 349 页）的练习中，编写了一个使用 partition 的 biggies 版本。使用 check_size 和 bind 重写此函数。

10.4 再探迭代器

除了为每个容器定义的迭代器之外，标准库在头文件 iterator 中还定义了额外几种迭代器。这些迭代器包括以下几种。

- **插入迭代器**（insert iterator）：这些迭代器被绑定到一个容器上，可用来向容器插入元素。
- **流迭代器**（stream iterator）：这些迭代器被绑定到输入或输出流上，可用来遍历所

关联的 IO 流。

- **反向迭代器 (reverse iterator)**: 这些迭代器向后而不是向前移动。除了 `forward_list` 之外的标准库容器都有反向迭代器。
- **移动迭代器 (move iterator)**: 这些专用的迭代器不是拷贝其中的元素，而是移动它们。我们将在 13.6.2 节（第 480 页）介绍移动迭代器。



10.4.1 插入迭代器

插入器是一种迭代器适配器（参见 9.6 节，第 329 页），它接受一个容器，生成一个迭代器，能实现向给定容器添加元素。当我们通过一个插入迭代器进行赋值时，该迭代器调用容器操作来向给定容器的指定位置插入一个元素。表 10.2 列出了这种迭代器支持的操作。

表 10.2: 插入迭代器操作

<code>it = t</code>	在 <code>it</code> 指定的当前位置插入值 <code>t</code> 。假定 <code>c</code> 是 <code>it</code> 绑定的容器，依赖于插入迭代器的不同种类，此赋值会分别调用 <code>c.push_back(t)</code> 、 <code>c.push_front(t)</code> 或 <code>c.insert(t,p)</code> ，其中 <code>p</code> 为传递给 <code>inserter</code> 的迭代器位置
<code>*it, ++it, it++</code>	这些操作虽然存在，但不会对 <code>it</code> 做任何事情。每个操作都返回 <code>it</code>

402

插入器有三种类型，差异在于元素插入的位置：

- **back_inserter** (参见 10.2.2 节，第 341 页) 创建一个使用 `push_back` 的迭代器。
- **front_inserter** 创建一个使用 `push_front` 的迭代器。
- **inserter** 创建一个使用 `insert` 的迭代器。此函数接受第二个参数，这个参数必须是一个指向给定容器的迭代器。元素将被插入到给定迭代器所表示的元素之前。



只有在容器支持 `push_front` 的情况下，我们才可以使用 `front_inserter`。类似的，只有在容器支持 `push_back` 的情况下，我们才能使用 `back_inserter`。

理解插入器的工作过程是很重要的：当调用 `inserter(c, iter)` 时，我们得到一个迭代器，接下来使用它时，会将元素插入到 `iter` 原来所指向的元素之前的位置。即，如果 `it` 是由 `inserter` 生成的迭代器，则下面这样的赋值语句

```
*it = val;
```

其效果与下面代码一样

```
it = c.insert(it, val); // it 指向新加入的元素
++it; // 递增 it 使它指向原来的元素
```

`front_inserter` 生成的迭代器的行为与 `inserter` 生成的迭代器完全不一样。当我们使用 `front_inserter` 时，元素总是插入到容器第一个元素之前。即使我们传递给 `inserter` 的位置原来指向第一个元素，只要我们在此元素之前插入一个新元素，此元素就不再是容器的首元素了：

```
list<int> lst = {1,2,3,4};
list<int> lst2, lst3; // 空 list
```

```
// 拷贝完成之后，lst2 包含 4 3 2 1
copy(lst.cbegin(), lst.cend(), front_inserter(lst2));
// 拷贝完成之后，lst3 包含 1 2 3 4
copy(lst.cbegin(), lst.cend(), inserter(lst3, lst3.begin()));
```

当调用 `front_inserter(c)` 时，我们得到一个插入迭代器，接下来会调用 `push_front`。当每个元素被插入到容器 `c` 中时，它变为 `c` 的新的首元素。因此，`front_inserter` 生成的迭代器会将插入的元素序列的顺序颠倒过来，而 `inserter` 和 `back_inserter` 则不会。

10.4.1 节练习

403

练习 10.26：解释三种插入迭代器的不同之处。

练习 10.27：除了 `unique`（参见 10.2.3 节，第 343 页）之外，标准库还定义了名为 `unique_copy` 的函数，它接受第三个迭代器，表示拷贝不重复元素的目的位置。编写一个程序，使用 `unique_copy` 将一个 `vector` 中不重复的元素拷贝到一个初始为空的 `list` 中。

练习 10.28：一个 `vector` 中保存 1 到 9，将其拷贝到三个其他容器中。分别使用 `inserter`、`back_inserter` 和 `front_inserter` 将元素添加到三个容器中。对每种 `inserter`，估计输出序列是怎样的，运行程序验证你的估计是否正确。

10.4.2 iostream 迭代器



虽然 `iostream` 类型不是容器，但标准库定义了可以用于这些 IO 类型对象的迭代器（参见 8.1 节，第 278 页）。`istream_iterator`（参见表 10.3）读取输入流，`ostream_iterator`（参见表 10.4 节，第 361 页）向一个输出流写数据。这些迭代器将它们对应的流当作一个特定类型的元素序列来处理。通过使用流迭代器，我们可以用泛型算法从流对象读取数据以及向其写入数据。

istream_iterator 操作

当创建一个流迭代器时，必须指定迭代器将要读写的对象类型。一个 `istream_iterator` 使用 `>>` 来读取流。因此，`istream_iterator` 要读取的类型必须定义了输入运算符。当创建一个 `istream_iterator` 时，我们可以将它绑定到一个流。当然，我们还可以默认初始化迭代器，这样就创建了一个可以当作尾后值使用的迭代器。

```
istream_iterator<int> int_it(cin); // 从 cin 读取 int
istream_iterator<int> int_eof; // 尾后迭代器
ifstream in("afile");
istream_iterator<string> str_it(in); // 从 "afile" 读取字符串
```

下面是一个用 `istream_iterator` 从标准输入读取数据，存入一个 `vector` 的例子：

```
istream_iterator<int> in_iter(cin); // 从 cin 读取 int
istream_iterator<int> eof; // istream 尾后迭代器
while (in_iter != eof) // 当有数据可供读取时
    // 后置递增运算读取流，返回迭代器的旧值
    // 解引用迭代器，获得从流读取的前一个值
    vec.push_back(*in_iter++);
```

此循环从 `cin` 读取 `int` 值，保存在 `vec` 中。在每个循环步中，循环体代码检查 `in_iter` 是否等于 `eof`。`eof` 被定义为空的 `istream_iterator`，从而可以当作尾后迭代器来使用。对于一个绑定到流的迭代器，一旦其关联的流遇到文件尾或遇到 IO 错误，迭代器的值就与尾后迭代器相等。

此程序最困难的部分是传递给 `push_back` 的参数，其中用到了解引用运算符和后置递增运算符。该表达式的计算过程与我们之前写过的其他结合解引用和后置递增运算的表达式一样（参见 4.5 节，第 131 页）。后置递增运算会从流中读取下一个值，向前推进，但返回的是迭代器的旧值。迭代器的旧值包含了从流中读取的前一个值，对迭代器进行解引用就能获得此值。

我们可以将程序重写为如下形式，这体现了 `istream_iterator` 更有用的地方：

```
istream_iterator<int> in_iter(cin), eof; // 从 cin 读取 int
vector<int> vec(in_iter, eof); // 从迭代器范围构造 vec
```

本例中我们用一对表示元素范围的迭代器来构造 `vec`。这两个迭代器是 `istream_iterator`，这意味着元素范围是通过从关联的流中读取数据获得的。这个构造函数从 `cin` 中读取数据，直至遇到文件尾或者遇到一个不是 `int` 的数据为止。从流中读取的数据被用来构造 `vec`。

表 10.3: `istream_iterator` 操作

<code>istream_iterator<T> in(is);</code>	<code>in</code> 从输入流 <code>is</code> 读取类型为 <code>T</code> 的值
<code>istream_iterator<T> end;</code>	读取类型为 <code>T</code> 的值的 <code>istream_iterator</code> 迭代器，表示尾后位置
<code>in1 == in2</code>	<code>in1</code> 和 <code>in2</code> 必须读取相同类型。如果它们都是尾后迭代器，或绑定到相同的输入，则两者相等
<code>in1 != in2</code>	<code>in1</code> 和 <code>in2</code> 必须读取相同类型。如果它们都是尾后迭代器，或绑定到相同的输入，则两者相等
<code>*in</code>	返回从流中读取的值
<code>in->mem</code>	与 <code>(*in).mem</code> 的含义相同
<code>++in, in++</code>	使用元素类型所定义的 <code>>></code> 运算符从输入流中读取下一个值。与以往一样，前置版本返回一个指向递增后迭代器的引用，后置版本返回旧值

使用算法操作流迭代器

由于算法使用迭代器操作来处理数据，而流迭代器又至少支持某些迭代器操作，因此我们至少可以用某些算法来操作流迭代器。我们在 10.5.1 节（第 365 页）会看到如何分辨哪些算法可以用于流迭代器。下面是一个例子，我们可以用一对 `istream_iterator` 来调用 `accumulate`：

```
istream_iterator<int> in(cin), eof;
cout << accumulate(in, eof, 0) << endl;
```

此调用会计算出从标准输入读取的值的和。如果输入为：

```
23 109 45 89 6 34 12 90 34 23 56 23 8 89 23
```

则输出为 664。

405 > `istream_iterator` 允许使用懒惰求值

当我们将一个 `istream_iterator` 绑定到一个流时，标准库并不保证迭代器立即从流读取数据。具体实现可以推迟从流中读取数据，直到我们使用迭代器时才真正读取。标

准库中的实现所保证的是，在我们第一次解引用迭代器之前，从流中读取数据的操作已经完成了。对于大多数组程序来说，立即读取还是推迟读取没什么差别。但是，如果我们创建了一个 `istream_iterator`，没有使用就销毁了，或者我们正在从两个不同的对象同步读取同一个流，那么何时读取可能就很重要了。

`ostream_iterator` 操作

我们可以对任何具有输出运算符（`<<`运算符）的类型定义 `ostream_iterator`。当创建一个 `ostream_iterator` 时，我们可以提供（可选的）第二参数，它是一个字符串，在输出每个元素后都会打印此字符串。此字符串必须是一个 C 风格字符串（即，一个字符串字面常量或者一个指向以空字符结尾的字符数组的指针）。必须将 `ostream_iterator` 绑定到一个指定的流，不允许空的或表示尾后位置的 `ostream_iterator`。

表 10.4: `ostream_iterator` 操作

<code>ostream_iterator<T> out(os);</code>	<code>out</code> 将类型为 <code>T</code> 的值写到输出流 <code>os</code> 中
<code>ostream_iterator<T> out(os, d);</code>	<code>out</code> 将类型为 <code>T</code> 的值写到输出流 <code>os</code> 中，每个值后面都输出一个 <code>d</code> 。 <code>d</code> 指向一个空字符结尾的字符串数组
<code>out = val</code>	用 <code><<</code> 运算符将 <code>val</code> 写入到 <code>out</code> 所绑定的 <code>ostream</code> 中。 <code>val</code> 的类型必须与 <code>out</code> 可写的类型兼容
<code>*out, ++out, out++</code>	这些运算符是存在的，但不对 <code>out</code> 做任何事情。每个运算符都返回 <code>out</code>

我们可以用 `ostream_iterator` 来输出值的序列：

```
ostream_iterator<int> out_iter(cout, " ");
for (auto e : vec)
    *out_iter++ = e; // 赋值语句实际上将元素写到 cout
cout << endl;
```

此程序将 `vec` 中的每个元素写到 `cout`，每个元素后加一个空格。每次向 `out_iter` 赋值时，写操作就会被提交。

值得注意的是，当我们向 `out_iter` 赋值时，可以忽略解引用和递增运算。即，循环可以重写成下面的样子：

```
for (auto e : vec)
    out_iter = e; // 赋值语句将元素写到 cout
cout << endl;
```

运算符*和++实际上对 `ostream_iterator` 对象不做任何事情，因此忽略它们对我们的程序没有任何影响。但是，推荐第一种形式。在这种写法中，流迭代器的使用与其他迭代器的使用保持一致。如果想将此循环改为操作其他迭代器类型，修改起来非常容易。而且，对于读者来说，此循环的行为也更为清晰。

可以通过调用 `copy` 来打印 `vec` 中的元素，这比编写循环更为简单：

```
copy(vec.begin(), vec.end(), out_iter);
cout << endl;
```

406

使用流迭代器处理类类型

我们可以为任何定义了输入运算符 (`>>`) 的类型创建 `istream_iterator` 对象。类似的，只要类型有输出运算符 (`<<`)，我们就可以为其定义 `ostream_iterator`。由于 `Sales_item` 既有输入运算符也有输出运算符，因此可以使用 IO 迭代器重写 1.6 节（第 21 页）中的书店程序：

```
istream_iterator<Sales_item> item_iter(cin), eof;
ostream_iterator<Sales_item> out_iter(cout, "\n");
// 将第一笔交易记录存在 sum 中，并读取下一条记录
Sales_item sum = *item_iter++;
while (item_iter != eof) {
    // 如果当前交易记录（存在 item_iter 中）有着相同的 ISBN 号
    if (item_iter->isbn() == sum.isbn())
        sum += *item_iter++; // 将其加到 sum 上并读取下一条记录
    else {
        out_iter = sum; // 输出 sum 当前值
        sum = *item_iter++; // 读取下一条记录
    }
}
out_iter = sum; // 记得打印最后一组记录的和
```

此程序使用 `item_iter` 从 `cin` 读取 `Sales_item` 交易记录，并将和写入 `cout`，每个结果后面都跟一个换行符。定义了自己的迭代器后，我们就可以用 `item_iter` 读取第一条交易记录，用它的值来初始化 `sum`：

```
// 将第一条交易记录保存在 sum 中，并读取下一条记录
Sales_item sum = *item_iter++;
```

此处，我们对 `item_iter` 执行后置递增操作，对结果进行解引用操作。这个表达式读取下一条交易记录，并用之前保存在 `item_iter` 中的值来初始化 `sum`。

`while` 循环会反复执行，直至在 `cin` 上遇到文件尾为止。在 `while` 循环体中，我们检查 `sum` 与刚刚读入的记录是否对应同一本书。如果两者的 ISBN 不同，我们将 `sum` 赋予 `out_iter`，这将会打印 `sum` 的当前值，并接着打印一个换行符。在打印了前一本书的交易金额之和后，我们将最近读入的交易记录的副本赋予 `sum`，并递增迭代器，这将读取下一条交易记录。循环会这样持续下去，直至遇到错误或文件尾。在退出之前，记住要打印输入中最后一本书的交易金额之和。

407

10.4.2 节练习

练习 10.29: 编写程序，使用流迭代器读取一个文本文件，存入一个 `vector` 中的 `string` 里。

练习 10.30: 使用流迭代器、`sort` 和 `copy` 从标准输入读取一个整数序列，将其排序，并将结果写到标准输出。

练习 10.31: 修改前一题的程序，使其只打印不重复的元素。你的程序应使用 `unique_copy`（参见 10.4.1 节，第 359 页）。

练习 10.32: 重写 1.6 节（第 21 页）中的书店程序，使用一个 `vector` 保存交易记录，使用不同算法完成处理。使用 `sort` 和 10.3.1 节（第 345 页）中的 `compareIsbn` 函数来排序交易记录，然后使用 `find` 和 `accumulate` 求和。

练习 10.33: 编写程序，接受三个参数：一个输入文件和两个输出文件的文件名。输入文件保存的应该是整数。使用 `istream_iterator` 读取输入文件。使用 `ostream_iterator` 将奇数写入第一个输出文件，每个值之后都跟一个空格。将偶数写入第二个输出文件，每个值都独占一行。

10.4.3 反向迭代器

反向迭代器就是在容器中从尾元素向首元素反向移动的迭代器。对于反向迭代器，递增（以及递减）操作的含义会颠倒过来。递增一个反向迭代器 (`++it`) 会移动到前一个元素；递减一个迭代器 (`--it`) 会移动到下一个元素。

除了 `forward_list` 之外，其他容器都支持反向迭代器。我们可以通过调用 `rbegin`、`rend`、`crbegin` 和 `crend` 成员函数来获得反向迭代器。这些成员函数返回指向容器尾元素和首元素之前一个位置的迭代器。与普通迭代器一样，反向迭代器也有 `const` 和非 `const` 版本。

图 10.1 显示了一个名为 `vec` 的假设的 `vector` 上的 4 种迭代器：

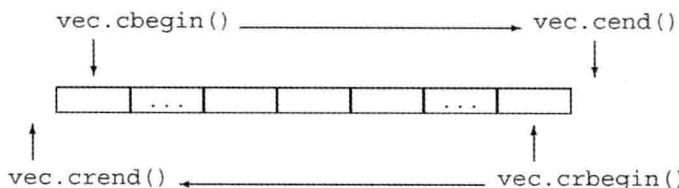


图 10.1：比较 `cbegin/cend` 和 `crbegin/crend`

下面的循环是一个使用反向迭代器的例子，它按逆序打印 `vec` 中的元素：

```
vector<int> vec = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};  
// 从尾元素到首元素的反向迭代器  
for (auto r_iter = vec.crbegin(); // 将 r_iter 绑定到尾元素  
      r_iter != vec.crend(); // crend 指向首元素之前的位置  
      ++r_iter) // 实际是递减，移动到前一个元素  
    cout << *r_iter << endl; // 打印 9, 8, 7, ... 0
```

408

虽然颠倒递增和递减运算符的含义可能看起来令人混淆，但这样做使我们可以用算法透明地向前或向后处理容器。例如，可以通过向 `sort` 传递一对反向迭代器来将 `vector` 整理为递减序：

```
sort(vec.begin(), vec.end()); // 按“正常序”排序 vec  
// 按逆序排序：将最小元素放在 vec 的末尾  
sort(vec.rbegin(), vec.rend());
```

反向迭代器需要递减运算符

不必惊讶，我们只能从既支持`++`也支持`--`的迭代器来定义反向迭代器。毕竟反向迭代器的目的是在序列中反向移动。除了 `forward_list` 之外，标准容器上的其他迭代器都既支持递增运算又支持递减运算。但是，流迭代器不支持递减运算，因为不可能在一个流中反向移动。因此，不可能从一个 `forward_list` 或一个流迭代器创建反向迭代器。

反向迭代器和其他迭代器间的关系

假定有一个名为 `line` 的 `string`，保存着一个逗号分隔的单词列表，我们希望打印



`line` 中的第一个单词。使用 `find` 可以很容易地完成这一任务：

```
// 在一个逗号分隔的列表中查找第一个元素
auto comma = find(line.cbegin(), line.cend(), ',');
cout << string(line.cbegin(), comma) << endl;
```

如果 `line` 中有逗号，那么 `comma` 将指向这个逗号；否则，它将等于 `line.cend()`。当我们打印从 `line.cbegin()` 到 `comma` 之间的内容时，将打印到逗号为止的字符，或者打印整个 `string`（如果其中不含逗号的话）。

如果希望打印最后一个单词，可以改用反向迭代器：

```
// 在一个逗号分隔的列表中查找最后一个元素
auto rcomma = find(line.crbegin(), line.crend(), ',');
```

由于我们将 `crbegin()` 和 `crend()` 传递给 `find`，`find` 将从 `line` 的最后一个字符开始向前搜索。当 `find` 完成后，如果 `line` 中有逗号，则 `rcomma` 指向最后一个逗号——即，它指向反向搜索中找到的第一个逗号。如果 `line` 中没有逗号，则 `rcomma` 指向 `line.crend()`。

当我们试图打印找到的单词时，最有意思的部分就来了。看起来下面的代码是显然的方法

```
// 错误：将逆序输出单词的字符
cout << string(line.crbegin(), rcomma) << endl;
```

409> 但它会生成错误的输出结果。例如，如果我们的输入是

FIRST,MIDDLE,LAST

则这条语句会打印 `TSAL!`

图 10.2 说明了问题所在：我们使用的是反向迭代器，会反向处理 `string`。因此，上述输出语句从 `crbegin` 开始反向打印 `line` 中内容。而我们希望按正常顺序打印从 `rcomma` 开始到 `line` 末尾间的字符。但是，我们不能直接使用 `rcomma`。因为它是一个反向迭代器，意味着它会反向朝着 `string` 的开始位置移动。需要做的是，将 `rcomma` 转换回一个普通迭代器，能在 `line` 中正向移动。我们通过调用 `reverse_iterator` 的 `base` 成员函数来完成这一转换，此成员函数会返回其对应的普通迭代器：

```
// 正确：得到一个正向迭代器，从逗号开始读取字符直到 line 末尾
cout << string(rcomma.base(), line.cend()) << endl;
```

给定和之前一样的输入，这条语句会如我们的预期打印出 `LAST`。

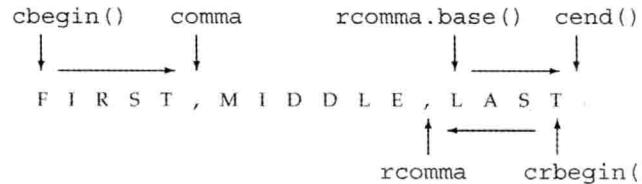


图 10.2：反向迭代器和普通迭代器间的关系

图 10.2 中的对象显示了普通迭代器与反向迭代器之间的关系。例如，`rcomma` 和 `rcomma.base()` 指向不同的元素，`line.crbegin` 和 `line.cend()` 也是如此。这些不同保证了元素范围无论是正向处理还是反向处理都是相同的。

从技术上讲，普通迭代器与反向迭代器的关系反映了左闭合区间（参见 9.2.1 节，第 296 页）的特性。关键点在于 [line.cbegin(), rcomma] 和 [rcomma.base(), line.cend()] 指向 line 中相同的元素范围。为了实现这一点，rcomma 和 rcomma.base() 必须生成相邻位置而不是相同位置，cbegin() 和 cend() 也是如此。



反向迭代器的目的是表示元素范围，而这些范围是不对称的，这导致一个重要的结果：当我们从一个普通迭代器初始化一个反向迭代器，或是给一个反向迭代器赋值时，结果迭代器与原迭代器指向的并不是相同的元素。

10.4.3 节练习

410

练习 10.34： 使用 reverse_iterator 逆序打印一个 vector。

练习 10.35： 使用普通迭代器逆序打印一个 vector。

练习 10.36： 使用 find 在一个 int 的 list 中查找最后一个值为 0 的元素。

练习 10.37： 给定一个包含 10 个元素的 vector，将位置 3 到 7 之间的元素按逆序拷贝到一个 list 中。

10.5 泛型算法结构



任何算法最基本的特性是它要求其迭代器提供哪些操作。某些算法，如 find，只要求通过迭代器访问元素、递增迭代器以及比较两个迭代器是否相等这些能力。其他一些算法，如 sort，还要求读、写和随机访问元素的能力。算法所要求的迭代器操作可以分为 5 个迭代器类别 (iterator category)，如表 10.5 所示。每个算法都会对它的每个迭代器参数指明须提供哪类迭代器。

表 10.5：迭代器类别

输入迭代器	只读，不写；单遍扫描，只能递增
输出迭代器	只写，不读；单遍扫描，只能递增
前向迭代器	可读写；多遍扫描，只能递增
双向迭代器	可读写；多遍扫描，可递增递减
随机访问迭代器	可读写，多遍扫描，支持全部迭代器运算

第二种算法分类的方式（如我们在本章开始所做的）是按照是否读、写或是重排序列中的元素来分类。附录 A 按这种分类方法列出了所有算法。

算法还共享一组参数传递规范和一组命名规范，我们在介绍迭代器类别之后将介绍这些内容。

10.5.1 5 类迭代器



类似容器，迭代器也定义了一组公共操作。一些操作所有迭代器都支持，另外一些只有特定类别的迭代器才支持。例如，ostream_iterator 只支持递增、解引用和赋值。vector、string 和 deque 的迭代器除了这些操作外，还支持递减、关系和算术运算。

迭代器是按它们所提供的操作来分类的，而这种分类形成了一种层次。除了输出迭代

器之外，一个高层类别的迭代器支持低层类别迭代器的所有操作。

C++ 标准指明了泛型和数值算法的每个迭代器参数的最小类别。例如，`find` 算法在一个序列上进行一遍扫描，对元素进行只读操作，因此至少需要输入迭代器。`replace` 函数需要一对迭代器，至少是前向迭代器。类似的，`replace_copy` 的前两个迭代器参数也要求至少是前向迭代器。其第三个迭代器表示目的位置，必须至少是输出迭代器。其他的例子类似。对每个迭代器参数来说，其能力必须与规定的最小类别至少相当。向算法传递一个能力更差的迭代器会产生错误。



对于向一个算法传递错误类别的迭代器的问题，很多编译器不会给出任何警告或提示。

迭代器类别

输入迭代器 (input iterator): 可以读取序列中的元素。一个输入迭代器必须支持

- 用于比较两个迭代器的相等和不相等运算符 (`==`、`!=`)
- 用于推进迭代器的前置和后置递增运算 (`++`)
- 用于读取元素的解引用运算符 (`*`)；解引用只会出现在赋值运算符的右侧
- 箭头运算符 (`->`)，等价于 `(*it).member`，即，解引用迭代器，并提取对象的成员

输入迭代器只用于顺序访问。对于一个输入迭代器，`*it++` 保证是有效的，但递增它可能导致所有其他指向流的迭代器失效。其结果就是，不能保证输入迭代器的状态可以保存下来并用来访问元素。因此，输入迭代器只能用于单遍扫描算法。算法 `find` 和 `accumulate` 要求输入迭代器；而 `istream_iterator` 是一种输入迭代器。

输出迭代器 (output iterator): 可以看作输入迭代器功能上的补集——只写而不读元素。输出迭代器必须支持

- 用于推进迭代器的前置和后置递增运算 (`++`)
- 解引用运算符 (`*`)，只出现在赋值运算符的左侧（向一个已经解引用的输出迭代器赋值，就是将值写入它所指向的元素）

我们只能向一个输出迭代器赋值一次。类似输入迭代器，输出迭代器只能用于单遍扫描算法。用作目的位置的迭代器通常都是输出迭代器。例如，`copy` 函数的第三个参数就是输出迭代器。`ostream_iterator` 类型也是输出迭代器。

前向迭代器 (forward iterator): 可以读写元素。这类迭代器只能在序列中沿一个方向移动。前向迭代器支持所有输入和输出迭代器的操作，而且可以多次读写同一个元素。因此，我们可以保存前向迭代器的状态，使用前向迭代器的算法可以对序列进行多遍扫描。算法 `replace` 要求前向迭代器，`forward_list` 上的迭代器是前向迭代器。

双向迭代器 (bidirectional iterator): 可以正向/反向读写序列中的元素。除了支持所有前向迭代器的操作之外，双向迭代器还支持前置和后置递减运算符 (`--`)。算法 `reverse` 要求双向迭代器，除了 `forward_list` 之外，其他标准库都提供符合双向迭代器要求的迭代器。

随机访问迭代器 (random-access iterator): 提供在常量时间内访问序列中任意元素的能力。此类迭代器支持双向迭代器的所有功能，此外还支持表 3.7 (第 99 页) 中的操作：

- 用于比较两个迭代器相对位置的关系运算符 (<、<=、>和>=)
- 迭代器和一个整数值的加减运算 (+、+=、-和-=)，计算结果是迭代器在序列中前进（或后退）给定整数个元素后的位置
- 用于两个迭代器上的减法运算符 (-)，得到两个迭代器的距离
- 下标运算符 (iter[n])，与*(iter[n])等价

算法 `sort` 要求随机访问迭代器。`array`、`deque`、`string` 和 `vector` 的迭代器都是随机访问迭代器，用于访问内置数组元素的指针也是。

10.5.1 节练习

练习 10.38：列出 5 个迭代器类别，以及每类迭代器所支持的操作。

练习 10.39：`list` 上的迭代器属于哪类？`vector` 呢？

练习 10.40：你认为 `copy` 要求哪类迭代器？`reverse` 和 `unique` 呢？

10.5.2 算法形参模式



在任何其他算法分类之上，还有一组参数规范。理解这些参数规范对学习新算法很有帮助——通过理解参数的含义，你可以将注意力集中在算法所做的操作上。大多数算法具有如下 4 种形式之一：

```
alg(beg, end, other args);  
alg(beg, end, dest, other args);  
alg(beg, end, beg2, other args);  
alg(beg, end, beg2, end2, other args);
```

其中 `alg` 是算法的名字，`beg` 和 `end` 表示算法所操作的输入范围。几乎所有算法都接受一个输入范围，是否有其他参数依赖于要执行的操作。这里列出了常见的一种——`dest`、`beg2` 和 `end2`，都是迭代器参数。顾名思义，如果用到了这些迭代器参数，它们分别承担指定目的位置和第二个范围的角色。除了这些迭代器参数，一些算法还接受额外的、非迭代器的特定参数。

413

接受单个目标迭代器的算法

`dest` 参数是一个表示算法可以写入的目的位置的迭代器。算法假定 (assume)：按其需要写入数据，不管写入多少个元素都是安全的。



WARNING

向输出迭代器写入数据的算法都假定目标空间足够容纳写入的数据。

如果 `dest` 是一个直接指向容器的迭代器，那么算法将输出数据写到容器中已存在的元素内。更常见的情况是，`dest` 被绑定到一个插入迭代器（参见 10.4.1 节，第 358 页）或是一个 `ostream_iterator`（参见 10.4.2 节，第 359 页）。插入迭代器会将新元素添加到容器中，因而保证空间是足够的。`ostream_iterator` 会将数据写入到一个输出流，同样不管要写入多少个元素都没有问题。

接受第二个输入序列的算法

接受单独的 `beg2` 或是接受 `beg2` 和 `end2` 的算法用这些迭代器表示第二个输入范围。这些算法通常使用第二个范围中的元素与第一个输入范围结合来进行一些运算。

如果一个算法接受 `beg2` 和 `end2`, 这两个迭代器表示第二个范围。这类算法接受两个完整指定的范围: `[beg, end)` 表示的范围和 `[beg2 end2)` 表示的第二个范围。

只接受单独的 `beg2`(不接受 `end2`)的算法将 `beg2` 作为第二个输入范围中的首元素。此范围的结束位置未指定, 这些算法假定从 `beg2` 开始的范围与 `beg` 和 `end` 所表示的范围至少一样大。



接受单独 `beg2` 的算法假定从 `beg2` 开始的序列与 `beg` 和 `end` 所表示的范围至少一样大。



10.5.3 算法命名规范

除了参数规范, 算法还遵循一套命名和重载规范。这些规范处理诸如: 如何提供一个操作代替默认的`<`或`==`运算符以及算法是将输出数据写入输入序列还是一个分离的目的位置等问题。

一些算法使用重载形式传递一个谓词

414 接受谓词参数来代替`<`或`==`运算符的算法, 以及那些不接受额外参数的算法, 通常都是重载的函数。函数的一个版本用元素类型的运算符来比较元素; 另一个版本接受一个额外谓词参数, 来代替`<`或`==`:

```
unique(beg, end);           // 使用 == 运算符比较元素
unique(beg, end, comp);    // 使用 comp 比较元素
```

两个调用都重新整理给定序列, 将相邻的重复元素删除。第一个调用使用元素类型的`==`运算符来检查重复元素; 第二个则调用 `comp` 来确定两个元素是否相等。由于两个版本的函数在参数个数上不相等, 因此具体应该调用哪个版本不会产生歧义(参见 6.4 节, 第 208 页)。

_if 版本的算法

接受一个元素值的算法通常有另一个不同名的(不是重载的)版本, 该版本接受一个谓词(参见 10.3.1 节, 第 344 页)代替元素值。接受谓词参数的算法都有附加的 `_if` 前缀:

```
find(beg, end, val);        // 查找输入范围内 val 第一次出现的位置
find_if(beg, end, pred);   // 查找第一个令 pred 为真的元素
```

这两个算法都在输入范围内查找特定元素第一次出现的位置。算法 `find` 查找一个指定值; 算法 `find_if` 查找使得 `pred` 返回非零值的元素。

这两个算法提供了命名上差异的版本, 而非重载版本, 因为两个版本的算法都接受相同数目的参数。因此可能产生重载歧义, 虽然很罕见, 但为了避免任何可能的歧义, 标准库选择提供不同名字的版本而不是重载。

区分拷贝元素的版本和不拷贝的版本

默认情况下, 重排元素的算法将重排后的元素写回给定的输入序列中。这些算法还提供另一个版本, 将元素写到一个指定的输出目的位置。如我们所见, 写到额外目的空间的

算法都在名字后面附加一个_copy (参见 10.2.2 节, 第 341 页):

```
reverse(beg, end);           // 反转输入范围中元素的顺序
reverse_copy(beg, end, dest); // 将元素按逆序拷贝到 dest
```

一些算法同时提供_copy 和_if 版本。这些版本接受一个目的位置迭代器和一个谓词:

```
// 从 v1 中删除奇数元素
remove_if(v1.begin(), v1.end(),
           [](int i) { return i % 2; });

// 将偶数元素从 v1 拷贝到 v2; v1 不变
remove_copy_if(v1.begin(), v1.end(), back_inserter(v2),
               [](int i) { return i % 2; });
```

两个算法都调用了 lambda (参见 10.3.2 节, 第 346 页) 来确定元素是否为奇数。在第一个调用中, 我们从输入序列中将奇数元素删除。在第二个调用中, 我们将非奇数 (亦即偶数) 元素从输入范围拷贝到 v2 中。

10.5.3 节练习

415

练习 10.41: 仅根据算法和参数的名字, 描述下面每个标准库算法执行什么操作:

```
replace(beg, end, old_val, new_val);
replace_if(beg, end, pred, new_val);
replace_copy(beg, end, dest, old_val, new_val);
replace_copy_if(beg, end, dest, pred, new_val);
```

10.6 特定容器算法

与其他容器不同, 链表类型 `list` 和 `forward_list` 定义了几个成员函数形式的算法, 如表 10.6 所示。特别是, 它们定义了独有的 `sort`、`merge`、`remove`、`reverse` 和 `unique`。通用版本的 `sort` 要求随机访问迭代器, 因此不能用于 `list` 和 `forward_list`, 因为这两个类型分别提供双向迭代器和前向迭代器。

链表类型定义的其他算法的通用版本可以用于链表, 但代价太高。这些算法需要交换输入序列中的元素。一个链表可以通过改变元素间的链接而不是真的交换它们的值来快速“交换”元素。因此, 这些链表版本的算法的性能比对应的通用版本好得多。



对于 `list` 和 `forward_list`, 应该优先使用成员函数版本的算法而不是通用算法。

表 10.6: `list` 和 `forward_list` 成员函数版本的算法

这些操作都返回 `void`

<code>lst.merge(lst2)</code>	将来自 <code>lst2</code> 的元素合并入 <code>lst</code> 。 <code>lst</code> 和 <code>lst2</code> 都必须是有序的。
<code>lst.merge(lst2, comp)</code>	元素将从 <code>lst2</code> 中删除。在合并之后, <code>lst2</code> 变为空。第一个版本使用<运算符; 第二个版本使用给定的比较操作
<code>lst.remove(val)</code>	调用 <code>erase</code> 删除掉与给定值相等 (<code>==</code>) 或令一元谓词为真的每个元素
<code>lst.remove_if(pred)</code>	
<code>lst.reverse()</code>	反转 <code>lst</code> 中元素的顺序

续表

<code>lst.sort()</code>	使用<或给定比较操作排序元素
<code>lst.sort(comp)</code>	
<code>lst.unique()</code>	调用 <code>erase</code> 删除同一个值的连续拷贝。第一个版本使用==；第二个版本使用给定的二元谓词
<code>lst.unique(pred)</code>	

📚 splice 成员

416 链表类型还定义了 `splice` 算法，其描述见表 10.7。此算法是链表数据结构所特有的，因此不需要通用版本。

表 10.7: `list` 和 `forward_list` 的 `splice` 成员函数的参数

<code>lst.splice(args)</code> 或 <code>f1st.splice_after(args)</code>	
<code>(p, lst2)</code>	<code>p</code> 是一个指向 <code>lst</code> 中元素的迭代器，或一个指向 <code>f1st</code> 首前位置的迭代器。函数将 <code>lst2</code> 的所有元素移动到 <code>lst</code> 中 <code>p</code> 之前的位置或是 <code>f1st</code> 中 <code>p</code> 之后的位置。将元素从 <code>lst2</code> 中删除。 <code>lst2</code> 的类型必须与 <code>lst</code> 或 <code>f1st</code> 相同，且不能是同一个链表
<code>(p, lst2, p2)</code>	<code>p2</code> 是一个指向 <code>lst2</code> 中位置的有效迭代器。将 <code>p2</code> 指向的元素移动到 <code>lst</code> 中，或将 <code>p2</code> 之后的元素移动到 <code>f1st</code> 中。 <code>lst2</code> 可以是与 <code>lst</code> 或 <code>f1st</code> 相同的链表
<code>(p, lst2, b, e)</code>	<code>b</code> 和 <code>e</code> 必须表示 <code>lst2</code> 中的合法范围。将给定范围中的元素从 <code>lst2</code> 移动到 <code>lst</code> 或 <code>f1st</code> 。 <code>lst2</code> 与 <code>lst</code> (或 <code>f1st</code>) 可以是相同的链表，但 <code>p</code> 不能指向给定范围内元素

链表特有的操作会改变容器

多数链表特有的算法都与其通用版本很相似，但不完全相同。链表特有版本与通用版本间的一个至关重要的区别是链表版本会改变底层的容器。例如，`remove` 的链表版本会删除指定的元素。`unique` 的链表版本会删除第二个和后继的重复元素。

类似的，`merge` 和 `splice` 会销毁其参数。例如，通用版本的 `merge` 将合并的序列写到一个给定的目的迭代器；两个输入序列是不变的。而链表版本的 `merge` 函数会销毁给定的链表——元素从参数指定的链表中删除，被合并到调用 `merge` 的链表对象中。在 `merge` 之后，来自两个链表中的元素仍然存在，但它们都已在同一个链表中。

10.6 节练习

练习 10.42：使用 `list` 代替 `vector` 重新实现 10.2.3 节（第 343 页）中的去除重复单词的程序。

小结

< 417

标准库定义了大约 100 个类型无关的对序列进行操作的算法。序列可以是标准库容器类型中的元素、一个内置数组或者是（例如）通过读写一个流来生成的。算法通过在迭代器上进行操作来实现类型无关。多数算法接受的前两个参数是一对迭代器，表示一个元素范围。额外的迭代器参数可能包括一个表示目的位置的输出迭代器，或是表示第二个输入范围的另一个或另一对迭代器。

根据支持的操作不同，迭代器可分为五类：输入、输出、前向、双向以及随机访问迭代器。如果一个迭代器支持某个迭代器类别所要求的操作，则属于该类别。

如同迭代器根据操作分类一样，传递给算法的迭代器参数也按照所要求的操作进行分类。仅读取序列的算法只要求输入迭代器操作。写入数据到目的位置迭代器的算法只要求输出迭代器操作，依此类推。

算法从不直接改变它们所操作的序列的大小。它们会将元素从一个位置拷贝到另一个位置，但不会直接添加或删除元素。

虽然算法不能向序列添加元素，但插入迭代器可以做到。一个插入迭代器被绑定到一个容器上。当我们将一个容器元素类型的值赋予一个插入迭代器时，迭代器会将该值添加到容器中。

容器 `forward_list` 和 `list` 对一些通用算法定义了自己特有的版本。与通用算法不同，这些链表特有版本会修改给定的链表。

术语表

back_inserter 这是一个迭代器适配器，它接受一个指向容器的引用，生成一个插入迭代器，该插入迭代器用 `push_back` 向指定容器添加元素。

双向迭代器（bidirectional iterator） 支持前向迭代器的所有操作，还具有用`--`在序列中反向移动的能力。

二元谓词（binary predicate） 接受两个参数的谓词。

bind 标准库函数，将一个或多个参数绑定到一个可调用表达式。`bind` 定义在头文件 `functional` 中。

可调用对象（callable object） 可以出现在调用运算符左边的对象。函数指针、`lambda` 以及重载了函数调用运算符的类的对象都是可调用对象。

捕获列表（capture list） `lambda` 表达式的

一部分，指出 `lambda` 表达式可以访问所在上下文中哪些变量。

cref 标准库函数，返回一个可拷贝的对象，其中保存了一个指向不可拷贝类型的 `const` 对象的引用。

前向迭代器（forward iterator） 可以读写元素，但不必支持`--`的迭代器。

front_inserter 迭代器适配器，给定一个容器，生成一个用 `push_front` 向容器开始位置添加元素的插入迭代器。

泛型算法（generic algorithm） 类型无关的算法。

输入迭代器（input iterator） 可以读但不能写序列中元素的迭代器。

插入迭代器（insert iterator） 迭代器适配器，生成一个迭代器，该迭代器使用容器操作向给定容器添加元素。

< 418

插入器 (insertter) 迭代器适配器，接受一个迭代器和一个指向容器的引用，生成一个插入迭代器，该插入迭代器用 `insert` 在给定迭代器指向的元素之前的位置添加元素。

istream_iterator 读取输入流的流迭代器。

迭代器类别 (iterator category) 根据所支持的操作对迭代器进行的分类组织。迭代器类别形成一个层次，其中更强大的类别支持更弱类别的所有操作。算法使用迭代器类别来指出迭代器参数必须支持哪些操作。只要迭代器达到所要求的最小类别，它就可以用于算法。例如，一些算法只要求输入迭代器。这类算法可处理除只满足输出迭代器要求的迭代器之外的任何迭代器。而要求随机访问迭代器的算法只能用于支持随机访问操作的迭代器。

lambda 表达式 (lambda expression) 可调用的代码单元。一个 `lambda` 类似一个未命名的内联函数。一个 `lambda` 以一个捕获列表开始，此列表允许 `lambda` 访问所在函数中的变量。类似函数，`lambda` 有一个（可能为空的）参数列表、一个返回类型和一个函数体。`lambda` 可以忽略返回类型。如果函数体是一个单一的 `return` 语句，返回类型就从返回对象的类型推断。否则，忽略的返回类型默认为 `void`。

移动迭代器 (move iterator) 迭代器适配器，生成一个迭代器，该迭代器移动而不是拷贝元素。移动迭代器将在第 13 章中进行介绍。

ostream_iterator 写输出流的迭代器。

输出迭代器 (output iterator) 可以写元素，但不必具有读元素能力的迭代器。

谓词 (predicate) 返回可以转换为 `bool` 类型的值的函数。泛型算法通常用来检测元素。标准库使用的谓词是一元（接受一个参数）或二元（接受两个参数）的。

随机访问迭代器 (random-access iterator) 支持双向迭代器的所有操作再加上比较迭代器值的关系运算符、下标运算符和迭代器上的算术运算，因此支持随机访问元素。

ref 标准库函数，从一个指向不能拷贝的类型的对象的引用生成一个可拷贝的对象。

反向迭代器 (reverse iterator) 在序列中反向移动的迭代器。这些迭代器交换了++ 和 -- 的含义。

流迭代器 (stream iterator) 可以绑定到一个流的迭代器。

一元谓词 (unary predicate) 接受一个参数的谓词。

第 11 章

关联容器

内容

11.1 使用关联容器.....	374
11.2 关联容器概述.....	376
11.3 关联容器操作.....	381
11.4 无序容器.....	394
小结	397
术语表	397

关联容器和顺序容器有着根本的不同：关联容器中的元素是按关键字来保存和访问的。与之相对，顺序容器中的元素是按它们在容器中的位置来顺序保存和访问的。

虽然关联容器的很多行为与顺序容器相同，但其不同之处反映了关键字的作用。

420

关联容器支持高效的关键字查找和访问。两个主要的关联容器 (associative-container) 类型是 **map** 和 **set**。**map** 中的元素是一些关键字-值 (key-value) 对：关键字起到索引的作用，值则表示与索引相关联的数据。**set** 中每个元素只包含一个关键字；**set** 支持高效的关键字查询操作——检查一个给定关键字是否在 **set** 中。例如，在某些文本处理过程中，可以用一个 **set** 来保存想要忽略的单词。字典则是一个很好的使用 **map** 的例子：可以将单词作为关键字，将单词释义作为值。

标准库提供 8 个关联容器，如表 11.1 所示。这 8 个容器的不同体现在三个维度上：每个容器（1）或者是一个 **set**，或者是一个 **map**；（2）或者要求不重复的关键字，或者允许重复关键字；（3）按顺序保存元素，或无序保存。允许重复关键字的容器的名字中都包含单词 **multi**；不保持关键字按顺序存储的容器的名字都以单词 **unordered** 开头。因此一个 **unordered_multi_set** 是一个允许重复关键字，元素无序保存的集合，而一个 **set** 则是一个要求不重复关键字，有序存储的集合。无序容器使用哈希函数来组织元素，我们将在 11.4 节（第 394 页）中详细介绍有关哈希函数的更多内容。

类型 **map** 和 **multimap** 定义在头文件 **map** 中；**set** 和 **multiset** 定义在头文件 **set** 中；无序容器则定义在头文件 **unordered_map** 和 **unordered_set** 中。

表 11.1：关联容器类型

按关键字有序保存元素	
map	关联数组；保存关键字-值对
set	关键字即值，即只保存关键字的容器
multimap	关键字可重复出现的 map
multiset	关键字可重复出现的 set
无序集合	
unordered_map	用哈希函数组织的 map
unordered_set	用哈希函数组织的 set
unordered_multimap	哈希组织的 map ；关键字可以重复出现
unordered_multiset	哈希组织的 set ；关键字可以重复出现



11.1 使用关联容器

虽然大多数程序员都熟悉诸如 **vector** 和 **list** 这样的数据结构，但他们中很多人从未使用过关联数据结构。在学习标准库关联容器类型的详细内容之前，我们首先来看一个如何使用这类容器的例子，这对后续学习很有帮助。

map 是关键字-值对的集合。例如，可以将一个人的名字作为关键字，将其电话号码作为值。我们称这样的数据结构为“将名字映射到电话号码”。**map** 类型通常被称为**关联数组 (associative array)**。关联数组与“正常”数组类似，不同之处在于其下标不必是整数。

421

我们通过一个关键字而不是位置来查找值。给定一个名字到电话号码的 **map**，我们可以使用一个人的名字作为下标来获取此人的电话号码。

与之相对，**set** 就是关键字的简单集合。当只是想知道一个值是否存在时，**set** 是最有用的。例如，一个企业可以定义一个名为 **bad_checks** 的 **set** 来保存那些曾经开过空头支票的人的名字。在接受一张支票之前，可以查询 **bad_checks** 来检查顾客的名字是否在其中。

使用 map

一个经典的使用关联数组的例子是单词计数程序：

```
// 统计每个单词在输入中出现的次数
map<string, size_t> word_count; // string 到 size_t 的空 map
string word;
while (cin >> word)
    ++word_count[word];           // 提取 word 的计数器并将其加 1
for (const auto &w : word_count) // 对 map 中的每个元素
    // 打印结果
    cout << w.first << " occurs " << w.second
    << ((w.second > 1) ? " times" : " time") << endl;
```

此程序读取输入，报告每个单词出现多少次。

类似顺序容器，关联容器也是模板（参见 3.3 节，第 86 页）。为了定义一个 map，我们必须指定关键字和值的类型。在此程序中，map 保存的每个元素中，关键字是 string 类型，值是 size_t 类型（参见 3.5.2 节，第 103 页）。当对 word_count 进行下标操作时，我们使用一个 string 作为下标，获得与此 string 相关联的 size_t 类型的计数器。

while 循环每次从标准输入读取一个单词。它使用每个单词对 word_count 进行下标操作。如果 word 还未在 map 中，下标运算符会创建一个新元素，其关键字为 word，值为 0。不管元素是否是新创建的，我们将其值加 1。

一旦读取完所有输入，范围 for 语句（参见 3.2.3 节，第 81 页）就会遍历 map，打印每个单词和对应的计数器。当从 map 中提取一个元素时，会得到一个 pair 类型的对象，我们将在 11.2.3 节（第 379 页）介绍它。简单来说，pair 是一个模板类型，保存两个名为 first 和 second 的（公有）数据成员。map 所使用的 pair 用 first 成员保存关键字，用 second 成员保存对应的值。因此，输出语句的效果是打印每个单词及其关联的计数器。

如果我们对本节第一段中的文本（指英文版中的文本）运行这个程序，输出将会是：

```
Although occurs 1 time
Before occurs 1 time
an occurs 1 time
and occurs 1 time
...
...
```

使用 set

422

上一个示例程序的一个合理扩展是：忽略常见单词，如“the”、“and”、“or”等。我们可以使用 set 保存想忽略的单词，只对不在集合中的单词统计出现次数：

```
// 统计输入中每个单词出现的次数
map<string, size_t> word_count; // string 到 size_t 的空 map
set<string> exclude = {"The", "But", "And", "Or", "An", "A",
                       "the", "but", "and", "or", "an", "a"};
string word;
while (cin >> word)
    // 只统计不在 exclude 中的单词
    if (exclude.find(word) == exclude.end())
        ++word_count[word]; // 获取并递增 word 的计数器
```

与其他容器类似，`set` 也是模板。为了定义一个 `set`，必须指定其元素类型，本例中是 `string`。与顺序容器类似，可以对一个关联容器的元素进行列表初始化（参见 9.2.4 节，第 300 页）。集合 `exclude` 中保存了 12 个我们想忽略的单词。

此程序与前一个程序的重要不同是，在统计每个单词出现次数之前，我们检查单词是否在忽略集合中，这是在 `if` 语句中完成的：

```
// 只统计不在 exclude 中的单词
if (exclude.find(word) == exclude.end())
```

`find` 调用返回一个迭代器。如果给定关键字在 `set` 中，迭代器指向该关键字。否则，`find` 返回尾后迭代器。在此程序中，仅当 `word` 不在 `exclude` 中时我们才更新 `word` 的计数器。

如果用此程序处理与之前相同的输入，输出将会是：

```
Although occurs 1 time
Before occurs 1 time
are occurs 1 time
as occurs 1 time
...
...
```

11.1 节练习

练习 11.1：描述 `map` 和 `vector` 的不同。

练习 11.2：分别给出最适合使用 `list`、`vector`、`deque`、`map` 以及 `set` 的例子。

练习 11.3：编写你自己的单词计数程序。

练习 11.4：扩展你的程序，忽略大小写和标点。例如，“example.”、“example,”和“Example”应该递增相同的计数器。

423 >

11.2 关联容器概述

关联容器（有序的和无序的）都支持 9.2 节（第 294 页）中介绍的普通容器操作（列于表 9.2，第 295 页）。关联容器不支持顺序容器的位置相关的操作，例如 `push_front` 或 `push_back`。原因是关联容器中元素是根据关键字存储的，这些操作对关联容器没有意义。而且，关联容器也不支持构造函数或插入操作这些接受一个元素值和一个数量值的操作。

除了与顺序容器相同的操作之外，关联容器还支持一些顺序容器不支持的操作（参见表 11.7，第 388 页）和类型别名（参见表 11.3，第 381 页）。此外，无序容器还提供一些用来调整哈希性能的操作，我们将在 11.4 节（第 394 页）中介绍。

关联容器的迭代器都是双向的（参见 10.5.1 节，第 365 页）。



11.2.1 定义关联容器

如前所示，当定义一个 `map` 时，必须既指明关键字类型又指明值类型；而定义一个 `set` 时，只需指明关键字类型，因为 `set` 中没有值。每个关联容器都定义了一个默认构

造函数，它创建一个指定类型的空容器。我们也可以将关联容器初始化为另一个同类型容器的拷贝，或是从一个值范围来初始化关联容器，只要这些值可以转化为容器所需类型就可以。在新标准下，我们也可以对关联容器进行值初始化：

```
map<string, size_t> word_count; // 空容器
// 列表初始化
set<string> exclude = {"the", "but", "and", "or", "an", "a",
                        "The", "But", "And", "Or", "An", "A"};
// 三个元素；authors 将姓映射到名
map<string, string> authors = { {"Joyce", "James"}, 
                                {"Austen", "Jane"}, 
                                {"Dickens", "Charles"} };
```

与以往一样，初始化器必须能转换为容器中元素的类型。对于 `set`，元素类型就是关键字类型。

当初始化一个 `map` 时，必须提供关键字类型和值类型。我们将每个关键字-值对包围在花括号中：

```
{key, value}
```

来指出它们一起构成了 `map` 中的一个元素。在每个花括号中，关键字是第一个元素，值是第二个。因此，`authors` 将姓映射到名，初始化后它包含三个元素。

初始化 `multimap` 或 `multiset`

一个 `map` 或 `set` 中的关键字必须是唯一的，即，对于一个给定的关键字，只能有一个元素的关键字等于它。容器 `multimap` 和 `multiset` 没有此限制，它们都允许多个元素具有相同的关键字。例如，在我们用来统计单词数量的 `map` 中，每个单词只能有一个元素。另一方面，在一个词典中，一个特定单词则可具有多个与之关联的词义。 ◀424

下面的例子展示了具有唯一关键字的容器与允许重复关键字的容器之间的区别。首先，我们将创建一个名为 `ivec` 的保存 `int` 的 `vector`，它包含 20 个元素：0 到 9 每个整数有两个拷贝。我们将使用此 `vector` 初始化一个 `set` 和一个 `multiset`：

```
// 定义一个有 20 个元素的 vector，保存 0 到 9 每个整数的两个拷贝
vector<int> ivec;
for (vector<int>::size_type i = 0; i != 10; ++i) {
    ivec.push_back(i);
    ivec.push_back(i); // 每个数重复保存一次
}
// iset 包含来自 ivec 的不重复的元素；miset 包含所有 20 个元素
set<int> iset(ivec.cbegin(), ivec.cend());
multiset<int> miset(ivec.cbegin(), ivec.cend());
cout << ivec.size() << endl; // 打印出 20
cout << iset.size() << endl; // 打印出 10
cout << miset.size() << endl; // 打印出 20
```

即使我们用整个 `ivec` 容器来初始化 `iset`，它也只含有 10 个元素：对应 `ivec` 中每个不同的元素。另一方面，`miset` 有 20 个元素，与 `ivec` 中的元素数量一样多。

11.2.1 节练习

练习 11.5：解释 map 和 set 的区别。你如何选择使用哪个？

练习 11.6：解释 set 和 list 的区别。你如何选择使用哪个？

练习 11.7：定义一个 map，关键字是家庭的姓，值是一个 vector，保存家中孩子（们）的名。编写代码，实现添加新的家庭以及向已有家庭中添加新的孩子。

练习 11.8：编写一个程序，在一个 vector 而不是一个 set 中保存不重复的单词。使用 set 的优点是什么？



11.2.2 关键字类型的要求

关联容器对其关键字类型有一些限制。对于无序容器中关键字的要求，我们将在 11.4 节（第 396 页）中介绍。对于有序容器——map、multimap、set 以及 multiset，关键字类型必须定义元素比较的方法。默认情况下，标准库使用关键字类型的`<`运算符来比较两个关键字。在集合类型中，关键字类型就是元素类型；在映射类型中，关键字类型是元素的第一部分的类型。因此，11.2 节（第 377 页）中 `word_count` 的关键字类型是 `string`。类似的，`exclude` 的关键字类型也是 `string`。
425>



传递给排序算法的可调用对象（参见 10.3.1 节，第 344 页）必须满足与关联容器中关键字一样的类型要求。

有序容器的关键字类型

可以向一个算法提供我们自己定义的比较操作（参见 10.3 节，第 344 页），与之类似，也可以提供自己定义的操作来代替关键字上的`<`运算符。所提供的操作必须在关键字类型上定义一个**严格弱序**（strict weak ordering）。可以将严格弱序看作“小于等于”，虽然实际定义的操作可能是一个复杂的函数。无论我们怎样定义比较函数，它必须具备如下基本性质：

- 两个关键字不能同时“小于等于”对方；如果 `k1` “小于等于” `k2`，那么 `k2` 绝不能“小于等于” `k1`。
- 如果 `k1` “小于等于” `k2`，且 `k2` “小于等于” `k3`，那么 `k1` 必须“小于等于” `k3`。
- 如果存在两个关键字，任何一个都不“小于等于”另一个，那么我们称这两个关键字是“等价”的。如果 `k1` “等价于” `k2`，且 `k2` “等价于” `k3`，那么 `k1` 必须“等价于” `k3`。

如果两个关键字是等价的（即，任何一个都不“小于等于”另一个），那么容器将它们视作相等来处理。当用作 map 的关键字时，只能有一个元素与这两个关键字关联，我们可以用两者中任意一个来访问对应的值。



在实际编程中，重要的是，如果一个类型定义了“行为正常”的`<`运算符，则它可以用于关键字类型。

使用关键字类型的比较函数

用来组织一个容器中元素的操作的类型也是该容器类型的一部分。为了指定使用自定义的操作，必须在定义关联容器类型时提供此操作的类型。如前所述，用尖括号指出要定

义哪种类型的容器，自定义的操作类型必须在尖括号中紧跟着元素类型给出。

在尖括号中出现的每个类型，就仅仅是一个类型而已。当我们创建一个容器（对象）时，才会以构造函数参数的形式提供真正的比较操作（其类型必须与在尖括号中指定的类型相吻合）。

例如，我们不能直接定义一个 Sales_data 的 multiset，因为 Sales_data 没有 < 运算符。但是，可以用 10.3.1 节练习（第 345 页）中的 compareIsbn 函数来定义一个 multiset。此函数在 Sales_data 对象的 ISBN 成员上定义了一个严格弱序。函数 compareIsbn 应该像下面这样定义

```
bool compareIsbn(const Sales_data &lhs, const Sales_data &rhs)
{
    return lhs.isbn() < rhs.isbn();
}
```

426

为了使用自己定义的操作，在定义 multiset 时我们必须提供两个类型：关键字类型 Sales_data，以及比较操作类型——应该是一种函数指针类型（参见 6.7 节，第 221 页），可以指向 compareIsbn。当定义此容器类型的对象时，需要提供想要使用的操作的指针。在本例中，我们提供一个指向 compareIsbn 的指针：

```
// bookstore 中多条记录可以有相同的 ISBN
// bookstore 中的元素以 ISBN 的顺序进行排列
multiset<Sales_data, decltype(compareIsbn)*>
bookstore(compareIsbn);
```

此处，我们使用 decltype 来指出自定义操作的类型。记住，当用 decltype 来获得一个函数指针类型时，必须加上一个 * 来指出我们要使用一个给定函数类型的指针（参见 6.7 节，第 223 页）。用 compareIsbn 来初始化 bookstore 对象，这表示当我们向 bookstore 添加元素时，通过调用 compareIsbn 来为这些元素排序。即，bookstore 中的元素将按它们的 ISBN 成员的值排序。可以用 compareIsbn 代替 &compareIsbn 作为构造函数的参数，因为当我们使用一个函数的名字时，在需要的情况下它会自动转化为一个指针（参见 6.7 节，第 221 页）。当然，使用 &compareIsbn 的效果也是一样的。

11.2.2 节练习

练习 11.9： 定义一个 map，将单词与一个行号的 list 关联，list 中保存的是单词所出现的行号。

练习 11.10： 可以定义一个 vector<int>::iterator 到 int 的 map 吗？ list<int>::iterator 到 int 的 map 呢？对于两种情况，如果不能，解释为什么。

练习 11.11： 不使用 decltype 重新定义 bookstore。

11.2.3 pair 类型

在介绍关联容器操作之前，我们需要了解名为 **pair** 的标准库类型，它定义在头文件 utility 中。

一个 pair 保存两个数据成员。类似容器，pair 是一个用来生成特定类型的模板。当创建一个 pair 时，我们必须提供两个类型名，pair 的数据成员将具有对应的类型。两个类型不要求一样：

```

pair<string, string> anon;           // 保存两个 string
pair<string, size_t> word_count;    // 保存一个 string 和一个 size_t
pair<string, vector<int>> line;     // 保存 string 和 vector<int>

```

427 pair 的默认构造函数对数据成员进行值初始化（参见 3.3.1 节，第 88 页）。因此，anon 是一个包含两个空 string 的 pair，line 保存一个空 string 和一个空 vector。word_count 中的 size_t 成员值为 0，而 string 成员被初始化为空。

我们也可以为每个成员提供初始化器：

```
pair<string, string> author{"James", "Joyce"};
```

这条语句创建一个名为 author 的 pair，两个成员被初始化为"James"和"Joyce"。

与其他标准库类型不同，pair 的数据成员是 public 的（参见 7.2 节，第 240 页）。两个成员分别命名为 first 和 second。我们用普通的成员访问符号（参见 1.5.2 节，第 20 页）来访问它们，例如，在第 375 页的单词计数程序的输出语句中我们就是这么做的：

```

// 打印结果
cout << w.first << " occurs " << w.second
    << ((w.second > 1) ? " times" : " time") << endl;

```

此处，w 是指向 map 中某个元素的引用。map 的元素是 pair。在这条语句中，我们首先打印关键字——元素的 first 成员，接着打印计数器——second 成员。标准库只定义了有限的几个 pair 操作，表 11.2 列出了这些操作。

表 11.2: pair 上的操作

pair<T1, T2> p;	p 是一个 pair，两个类型分别为 T1 和 T2 的成员都进行了值初始化（参见 3.3.1 节，第 88 页）
pair<T1, T2> p(v1, v2)	p 是一个成员类型为 T1 和 T2 的 pair；first 和 second 成员分别用 v1 和 v2 进行初始化
pair<T1,T2>p = {v1,v2} ;	等价于 p (v1,v2)
make_pair(v1, v2)	返回一个用 v1 和 v2 初始化的 pair。pair 的类型从 v1 和 v2 的类型推断出来
p.first	返回 p 的名为 first 的（公有）数据成员
p.second	返回 p 的名为 second 的（公有）数据成员
p1 relop p2	关系运算符 (<、>、<=、>=) 按字典序定义：例如，当 p1.first < p2.first 或 !(p2.first < p1.first) && p1.second < p2.second 成立时，p1 < p2 为 true。关系运算利用元素的< 运算符来实现
p1 == p2	当 first 和 second 成员分别相等时，两个 pair 相等。相等性判断利用元素的==运算符实现
p1 != p2	

创建 pair 对象的函数

C++ 11 想象有一个函数需要返回一个 pair。在新标准下，我们可以对返回值进行列表初始化（参见 6.3.2 节，第 203 页）

428

```

pair<string, int>
process(vector<string> &v)
{
    // 处理 v
}

```

```

    if (!v.empty())
        return {v.back(), v.back().size()}; // 列表初始化
    else
        return pair<string, int>(); // 隐式构造返回值
}

```

若 `v` 不为空，我们返回一个由 `v` 中最后一个 `string` 及其大小组成的 `pair`。否则，隐式构造一个空 `pair`，并返回它。

在较早的 C++ 版本中，不允许用花括号包围的初始化器来返回 `pair` 这种类型的对象，必须显式构造返回值：

```

if (!v.empty())
    return pair<string, int>(v.back(), v.back().size());

```

我们还可以用 `make_pair` 来生成 `pair` 对象，`pair` 的两个类型来自于 `make_pair` 的参数：

```

if (!v.empty())
    return make_pair(v.back(), v.back().size());

```

11.2.3 节练习

练习 11.12： 编写程序，读入 `string` 和 `int` 的序列，将每个 `string` 和 `int` 存入一个 `pair` 中，`pair` 保存在一个 `vector` 中。

练习 11.13： 在上一题的程序中，至少有三种创建 `pair` 的方法。编写此程序的三个版本，分别采用不同的方法创建 `pair`。解释你认为哪种形式最易于编写和理解，为什么？

练习 11.14： 扩展你在 11.2.1 节练习（第 378 页）中编写的孩子姓到名的 `map`，添加一个 `pair` 的 `vector`，保存孩子的名和生日。

11.3 关联容器操作

除了表 9.2（第 295 页）中列出的类型，关联容器还定义了表 11.3 中列出的类型。这些类型表示容器关键字和值的类型。

表 11.3：关联容器额外的类型别名

<code>key_type</code>	此容器类型的关键字类型
<code>mapped_type</code>	每个关键字关联的类型；只适用于 <code>map</code>
<code>value_type</code>	对于 <code>set</code> ，与 <code>key_type</code> 相同 对于 <code>map</code> ，为 <code>pair<const key_type, mapped_type></code>

对于 `set` 类型，`key_type` 和 `value_type` 是一样的；`set` 中保存的值就是关键字。在一个 `map` 中，元素是关键字-值对。即，每个元素是一个 `pair` 对象，包含一个关键字和一个关联的值。由于我们不能改变一个元素的关键字，因此这些 `pair` 的关键字部分是 `const` 的：

```

set<string>::value_type v1;      // v1 是一个 string
set<string>::key_type v2;        // v2 是一个 string
map<string, int>::value_type v3; // v3 是一个 pair<const string, int>
map<string, int>::key_type v4;   // v4 是一个 string
map<string, int>::mapped_type v5; // v5 是一个 int

```

与顺序容器一样（参见 9.2.2 节，第 297 页），我们使用作用域运算符来提取一个类型的成员——例如，`map<string, int>::key_type`。

只有 `map` 类型（`unordered_map`、`unordered_multimap`、`multimap` 和 `map`）才定义了 `mapped_type`。

11.3.1 关联容器迭代器

当解引用一个关联容器迭代器时，我们会得到一个类型为容器的 `value_type` 的值的引用。对 `map` 而言，`value_type` 是一个 `pair` 类型，其 `first` 成员保存 `const` 的关键字，`second` 成员保存值：

```
// 获得指向 word_count 中一个元素的迭代器
auto map_it = word_count.begin();
// *map_it 是指向一个 pair<const string, size_t>对象的引用
cout << map_it->first;           // 打印此元素的关键字
cout << " " << map_it->second;   // 打印此元素的值
map_it->first = "new key";      // 错误：关键字是 const 的
++map_it->second; // 正确：我们可以通过迭代器改变元素
```



必须记住，一个 `map` 的 `value_type` 是一个 `pair`，我们可以改变 `pair` 的值，但不能改变关键字成员的值。

set 的迭代器是 `const` 的

虽然 `set` 类型同时定义了 `iterator` 和 `const_iterator` 类型，但两种类型都只允许只读访问 `set` 中的元素。与不能改变一个 `map` 元素的关键字一样，一个 `set` 中的关键字也是 `const` 的。可以用一个 `set` 迭代器来读取元素的值，但不能修改：

```
set<int> iset = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};
set<int>::iterator set_it = iset.begin();
if (set_it != iset.end()) {
    *set_it = 42;           // 错误：set 中的关键字是只读的
    cout << *set_it << endl; // 正确：可以读关键字
}
```

430 遍历关联容器

`map` 和 `set` 类型都支持表 9.2（第 295 页）中的 `begin` 和 `end` 操作。与往常一样，我们可以用这些函数获取迭代器，然后用迭代器来遍历容器。例如，我们可以编写一个循环来打印第 375 页中单词计数程序的结果，如下所示：

```
// 获得一个指向首元素的迭代器
auto map_it = word_count.cbegin();
// 比较当前迭代器和尾后迭代器
while (map_it != word_count.cend()) {
    // 解引用迭代器，打印关键字-值对
    cout << map_it->first << " occurs "
        << map_it->second << " times" << endl;
    ++map_it; // 递增迭代器，移动到下一个元素
}
```

`while` 的循环条件和循环中的迭代器递增操作看起来很像我们之前编写的打印一个 `vector`

或一个 `string` 的程序。我们首先初始化迭代器 `map_it`, 让它指向 `word_count` 中的首元素。只要迭代器不等于 `end`, 就打印当前元素并递增迭代器。输出语句解引用 `map_it` 来获得 `pair` 的成员, 否则与我们之前的程序一样。



本程序的输出是按字典序排列的。当使用一个迭代器遍历一个 `map`、`multimap`、`set` 或 `multiset` 时, 迭代器按关键字升序遍历元素。

关联容器和算法

我们通常不对关联容器使用泛型算法 (参见第 10 章)。关键字是 `const` 这一特性意味着不能将关联容器传递给修改或重排容器元素的算法, 因为这类算法需要向元素写入值, 而 `set` 类型中的元素是 `const` 的, `map` 中的元素是 `pair`, 其第一个成员是 `const` 的。

关联容器可用于只读取元素的算法。但是, 很多这类算法都要搜索序列。由于关联容器中的元素不能通过它们的关键字进行 (快速) 查找, 因此对其使用泛型搜索算法几乎总是个坏主意。例如, 我们将在 11.3.5 节 (第 388 页) 中看到, 关联容器定义了一个名为 `find` 的成员, 它通过一个给定的关键字直接获取元素。我们可以用泛型 `find` 算法来查找一个元素, 但此算法会进行顺序搜索。使用关联容器定义的专用的 `find` 成员会比调用泛型 `find` 快得多。

在实际编程中, 如果我们真要对一个关联容器使用算法, 要么是将它当作一个源序列, 要么当作一个目的位置。例如, 可以用泛型 `copy` 算法将元素从一个关联容器拷贝到另一个序列。类似的, 可以调用 `inserter` 将一个插入器绑定 (参见 10.4.1 节, 第 358 页) 到一个关联容器。通过使用 `inserter`, 我们可以将关联容器当作一个目的位置来调用另一个算法。

11.3.1 节练习

< 431

练习 11.15: 对一个 `int` 到 `vector<int>` 的 `map`, 其 `mapped_type`、`key_type` 和 `value_type` 分别是什么?

练习 11.16: 使用一个 `map` 迭代器编写一个表达式, 将一个值赋予一个元素。

练习 11.17: 假定 `c` 是一个 `string` 的 `multiset`, `v` 是一个 `string` 的 `vector`, 解释下面的调用。指出每个调用是否合法:

```
copy(v.begin(), v.end(), inserter(c, c.end()));
copy(v.begin(), v.end(), back_inserter(c));
copy(c.begin(), c.end(), inserter(v, v.end()));
copy(c.begin(), c.end(), back_inserter(v));
```

练习 11.18: 写出第 382 页循环中 `map_it` 的类型, 不要使用 `auto` 或 `decltype`。

练习 11.19: 定义一个变量, 通过对 11.2.2 节 (第 378 页) 中的名为 `bookstore` 的 `multiset` 调用 `begin()` 来初始化这个变量。写出变量的类型, 不要使用 `auto` 或 `decltype`。

11.3.2 添加元素

关联容器的 `insert` 成员 (见表 11.4, 第 384 页) 向容器中添加一个元素或一个元素范围。由于 `map` 和 `set` (以及对应的无序类型) 包含不重复的关键字, 因此插入一个已

存在的元素对容器没有任何影响：

```
vector<int> ivec = {2,4,6,8,2,4,6,8};           // ivec 有 8 个元素
set<int> set2;
set2.insert(ivec.cbegin(), ivec.cend());         // set2 有 4 个元素
set2.insert({1,3,5,7,1,3,5,7});                  // set2 现在有 8 个元素
```

`insert` 有两个版本，分别接受一对迭代器，或是一个初始化器列表，这两个版本的行为类似对应的构造函数（参见 11.2.1 节，第 376 页）——对于一个给定的关键字，只有第一个带此关键字的元素才被插入到容器中。

向 map 添加元素

对一个 `map` 进行 `insert` 操作时，必须记住元素类型是 `pair`。通常，对于想要插入的数据，并没有一个现成的 `pair` 对象。可以在 `insert` 的参数列表中创建一个 `pair`：

```
// 向 word_count 插入 word 的 4 种方法
word_count.insert({word, 1});
word_count.insert(make_pair(word, 1));
word_count.insert(pair<string, size_t>(word, 1));
word_count.insert(map<string, size_t>::value_type(word, 1));
```

如我们所见，在新标准下，创建一个 `pair` 最简单的方法是在参数列表中使用花括号初始化。也可以调用 `make_pair` 或显式构造 `pair`。最后一个 `insert` 调用中的参数：

```
map<string, size_t>::value_type(s, 1)
```

构造一个恰当的 `pair` 类型，并构造该类型的一个新对象，插入到 `map` 中。

表 11.4：关联容器 `insert` 操作

<code>c.insert(v)</code>	<code>v</code> 是 <code>value_type</code> 类型的对象； <code>args</code> 用来构造一个元素
<code>c.emplace(args)</code>	对于 <code>map</code> 和 <code>set</code> ，只有当元素的关键字不在 <code>c</code> 中时才插入（或构造）元素。函数返回一个 <code>pair</code> ，包含一个迭代器，指向具有指定关键字的元素，以及一个指示插入是否成功的 <code>bool</code> 值。 对于 <code>multimap</code> 和 <code>multiset</code> ，总会插入（或构造）给定元素，并返回一个指向新元素的迭代器
<code>c.insert(b, e)</code>	<code>b</code> 和 <code>e</code> 是迭代器，表示一个 <code>c::value_type</code> 类型值的范围； <code>i1</code> 是这种值的花括号列表。函数返回 <code>void</code>
<code>c.insert(i1)</code>	对于 <code>map</code> 和 <code>set</code> ，只插入关键字不在 <code>c</code> 中的元素。对于 <code>multimap</code> 和 <code>multiset</code> ，则会插入范围中的每个元素
<code>c.insert(p, v)</code>	类似 <code>insert(v)</code> （或 <code>emplace(args)</code> ），但将迭代器 <code>p</code> 作为一个提示，指出从哪里开始搜索新元素应该存储的位置。返回一个迭代器，指向具有给定关键字的元素
<code>c.emplace(p, args)</code>	

检测 `insert` 的返回值

`insert`（或 `emplace`）返回的值依赖于容器类型和参数。对于不包含重复关键字的容器，添加单一元素的 `insert` 和 `emplace` 版本返回一个 `pair`，告诉我们插入操作是否成功。`pair` 的 `first` 成员是一个迭代器，指向具有给定关键字的元素；`second` 成员是一个 `bool` 值，指出元素是插入成功还是已经存在于容器中。如果关键字已在容器中，则 `insert` 什么也不做，且返回值中的 `bool` 部分为 `false`。如果关键字不存在，元

素被插入容器中，且 bool 值为 true。

作为一个例子，我们用 insert 重写单词计数程序：

```
// 统计每个单词在输入中出现次数的一种更烦琐的方法
map<string, size_t> word_count; // 从 string 到 size_t 的空 map
string word;
while (cin >> word) {
    // 插入一个元素，关键字等于 word，值为 1;
    // 若 word 已在 word_count 中，insert 什么也不做
    auto ret = word_count.insert({word, 1});
    if (!ret.second) // word 已在 word_count 中
        ++ret.first->second; // 递增计数器
}
```

对于每个 word，我们尝试将其插入到容器中，对应的值为 1。若 word 已在 map 中，则什么都不做，特别是与 word 相关联的计数器的值不变。若 word 还未在 map 中，则此 433 string 对象被添加到 map 中，且其计数器的值被置为 1。

if 语句检查返回值的 bool 部分，若为 false，则表明插入操作未发生。在此情况下，word 已存在于 word_count 中，因此必须递增此元素所关联的计数器。

展开递增语句

在这个版本的单词计数程序中，递增计数器的语句很难理解。通过添加一些括号来反映出运算符的优先级（参见 4.1.2 节，第 121 页），会使表达式更容易理解一些：

```
++((ret.first)->second); // 等价的表达式
```

下面我们一步一步来解释此表达式：

ret 保存 insert 返回的值，是一个 pair。

ret.first 是 pair 的第一个成员，是一个 map 迭代器，指向具有给定关键字的元素。

ret.first-> 解引用此迭代器，提取 map 中的元素，元素也是一个 pair。

ret.first->second map 中元素的值部分。

++ret.first->second 递增此值。

再回到原来完整的递增语句，它提取匹配关键字 word 的元素的迭代器，并递增与我们试图插入的关键字相关联的计数器。

如果读者使用的是旧版本的编译器，或者是在阅读新标准推出之前编写的代码，ret 的声明和初始化可能复杂些：

```
pair<map<string, size_t>::iterator, bool> ret =
    word_count.insert(make_pair(word, 1));
```

应该容易看出这条语句定义了一个 pair，其第二个类型为 bool 类型。第一个类型理解起来有点儿困难，它是一个在 map<string, size_t>类型上定义的 iterator 类型。

向 multiset 或 multimap 添加元素

我们的单词计数程序依赖于这样一个事实：一个给定的关键字只能出现一次。这样，任意给定的单词只有一个关联的计数器。我们有时希望能添加具有相同关键字的多个元素。例如，可能想建立作者到他所著书籍题目的映射。在此情况下，每个作者可能有多个

条目，因此我们应该使用 multimap 而不是 map。由于一个 multi 容器中的关键字不必唯一，在这些类型上调用 insert 总会插入一个元素：

434 >

```
multimap<string, string> authors;
// 插入第一个元素，关键字为 Barth, John
authors.insert({"Barth, John", "Sot-Weed Factor"});
// 正确：添加第二个元素，关键字也是 Barth, John
authors.insert({"Barth, John", "Lost in the Funhouse"});
```

对允许重复关键字的容器，接受单个元素的 insert 操作返回一个指向新元素的迭代器。这里无须返回一个 bool 值，因为 insert 总是向这类容器中加入一个新元素。

11.3.2 节练习

练习 11.20：重写 11.1 节练习（第 376 页）的单词计数程序，使用 insert 替代下标操作。你认为哪个程序更容易编写和阅读？解释原因。

练习 11.21：假定 word_count 是一个 string 到 size_t 的 map，word 是一个 string，解释下面循环的作用：

```
while (cin >> word)
    ++word_count.insert({word, 0}).first->second;
```

练习 11.22：给定一个 map<string, vector<int>>，对此容器的插入一个元素的 insert 版本，写出其参数类型和返回类型。

练习 11.23：11.2.1 节练习（第 378 页）中的 map 以孩子的姓为关键字，保存他们的名的 vector，用 multimap 重写此 map。

11.3.3 删除元素

关联容器定义了三个版本的 erase，如表 11.5 所示。与顺序容器一样，我们可以传递给 erase 一个迭代器或一个迭代器对来删除一个元素或者一个元素范围。这两个版本的 erase 与对应的顺序容器的操作非常相似：指定的元素被删除，函数返回 void。

关联容器提供一个额外的 erase 操作，它接受一个 key_type 参数。此版本删除所有匹配给定关键字的元素（如果存在的话），返回实际删除的元素的数量。我们可以用此版本在打印结果之前从 word_count 中删除一个特定的单词：

```
// 删除一个关键字，返回删除的元素数量
if (word_count.erase(removal_word))
    cout << "ok: " << removal_word << " removed\n";
else cout << "oops: " << removal_word << " not found!\n";
```

对于保存不重复关键字的容器，erase 的返回值总是 0 或 1。若返回值为 0，则表明想要删除的元素并不在容器中

435 > 对允许重复关键字的容器，删除元素的数量可能大于 1：

```
auto cnt = authors.erase("Barth, John");
```

如果 authors 是我们在 11.3.2 节（第 386 页）中创建的 multimap，则 cnt 的值为 2。

表 11.5：从关联容器删除元素

<code>c.erase(k)</code>	从 c 中删除每个关键字为 k 的元素。返回一个 <code>size_type</code> 值，指出删除的元素的数量
<code>c.erase(p)</code>	从 c 中删除迭代器 p 指定的元素。p 必须指向 c 中一个真实元素，不能等于 <code>c.end()</code> 。返回一个指向 p 之后元素的迭代器，若 p 指向 c 中的尾元素，则返回 <code>c.end()</code>
<code>c.erase(b, e)</code>	删除迭代器对 b 和 e 所表示的范围中的元素。返回 e

11.3.4 map 的下标操作



`map` 和 `unordered_map` 容器提供了下标运算符和一个对应的 `at` 函数（参见 9.3.2 节，第 311 页），如表 11.6 所示。`set` 类型不支持下标，因为 `set` 中没有与关键字相关联的“值”。元素本身就是关键字，因此“获取与一个关键字相关联的值”的操作就没有意义了。我们不能对一个 `multimap` 或一个 `unordered_multimap` 进行下标操作，因为这些容器中可能有多个值与一个关键字相关联。

类似我们用过的其他下标运算符，`map` 下标运算符接受一个索引（即，一个关键字），获取与此关键字相关联的值。但是，与其他下标运算符不同的是，如果关键字并不在 `map` 中，会为它创建一个元素并插入到 `map` 中，关联值将进行值初始化（参见 3.3.1 节，第 88 页）。

例如，如果我们编写如下代码

```
map <string, size_t> word_count; // empty map
// 插入一个关键字为 Anna 的元素，关联值进行值初始化；然后将 1 赋予它
word_count["Anna"] = 1;
```

将会执行如下操作：

- 在 `word_count` 中搜索关键字为 `Anna` 的元素，未找到。
- 将一个新的关键字-值对插入到 `word_count` 中。关键字是一个 `const string`，保存 `Anna`。值进行值初始化，在本例中意味着值为 0。
- 提取出新插入的元素，并将值 1 赋予它。

由于下标运算符可能插入一个新元素，我们只可以对非 `const` 的 `map` 使用下标操作。

436



对一个 `map` 使用下标操作，其行为与数组或 `vector` 上的下标操作很不相同：使用一个不在容器中的关键字作为下标，会添加一个具有此关键字的元素到 `map` 中。

表 11.6：`map` 和 `unordered_map` 的下标操作

<code>c[k]</code>	返回关键字为 k 的元素；如果 k 不在 c 中，添加一个关键字为 k 的元素，对其进行值初始化
<code>c.at(k)</code>	访问关键字为 k 的元素，带参数检查；若 k 不在 c 中，抛出一个 <code>out_of_range</code> 异常（参见 5.6 节，第 173 页）

使用下标操作的返回值

`map` 的下标运算符与我们用过的其他下标运算符的另一个不同之处是其返回类型。通

常情况下，解引用一个迭代器所返回的类型与下标运算符返回的类型是一样的。但对 map 则不然：当对一个 map 进行下标操作时，会获得一个 mapped_type 对象；但当解引用一个 map 迭代器时，会得到一个 value_type 对象（参见 11.3 节，第 381 页）。

与其他下标运算符相同的是，map 的下标运算符返回一个左值（参见 4.1.1 节，第 121 页）。由于返回的是一个左值，所以我们既可以读也可以写元素：

```
cout << word_count["Anna"];           // 用 Anna 作为下标提取元素；会打印出 1
++word_count["Anna"];                // 提取元素，将其增 1
cout << word_count["Anna"];           // 提取元素并打印它；会打印出 2
```



与 vector 与 string 不同，map 的下标运算符返回的类型与解引用 map 迭代器得到的类型不同。

如果关键字还未在 map 中，下标运算符会添加一个新元素，这一特性允许我们编写出异常简洁的程序，例如单词计数程序中的循环（参见 11.1 节，第 375 页）。另一方面，有时只是想知道一个元素是否已在 map 中，但在不存在时并不想添加元素。在这种情况下，就不能使用下标运算符。

11.3.4 节练习

练习 11.24：下面的程序完成什么功能？

```
map<int, int> m;
m[0] = 1;
```

练习 11.25：对比下面程序与上一题程序

```
vector<int> v;
v[0] = 1;
```

练习 11.26：可以用什么类型来对一个 map 进行下标操作？下标运算符返回的类型是什么？请给出一个具体例子——即，定义一个 map，然后写出一个可以用来对 map 进行下标操作的类型以及下标运算符将会返回的类型。

11.3.5 访问元素

关联容器提供多种查找一个指定元素的方法，如表 11.7 所示。应该使用哪个操作依赖于我们要解决什么问题。如果我们所关心的只不过是一个特定元素是否已在容器中，可能 find 是最佳选择。对于不允许重复关键字的容器，可能使用 find 还是 count 没什么区别。但对于允许重复关键字的容器，count 还会做更多的工作：如果元素在容器中，它还会统计有多少个元素有相同的关键字。如果不需要计数，最好使用 find：

```
set<int> iset = {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9};
iset.find(1);    // 返回一个迭代器，指向 key == 1 的元素
iset.find(11);   // 返回一个迭代器，其值等于 iset.end()
iset.count(1);   // 返回 1
iset.count(11);  // 返回 0
```

表 11.7：在一个关联容器中查找元素的操作

lower_bound 和 upper_bound 不适用于无序容器。

下标和 at 操作只适用于非 const 的 map 和 unordered_map。

续表

c.find(k)	返回一个迭代器，指向第一个关键字为 k 的元素，若 k 不在容器中，则返回尾后迭代器
c.count(k)	返回关键字等于 k 的元素的数量。对于不允许重复关键字的容器，返回值永远是 0 或 1
c.lower_bound(k)	返回一个迭代器，指向第一个关键字不小于 k 的元素
c.upper_bound(k)	返回一个迭代器，指向第一个关键字大于 k 的元素
c.equal_range(k)	返回一个迭代器 pair，表示关键字等于 k 的元素的范围。若 k 不存在，pair 的两个成员均等于 c.end()

对 map 使用 find 代替下标操作

对 map 和 unordered_map 类型，下标运算符提供了最简单的提取元素的方法。但是，如我们所见，使用下标操作有一个严重的副作用：如果关键字还未在 map 中，下标操作会插入一个具有给定关键字的元素。这种行为是否正确完全依赖于我们的预期是什么。例如，单词计数程序依赖于这样一个特性：使用一个不存在的关键字作为下标，会插入一个新元素，其关键字为给定关键字，其值为 0。也就是说，下标操作的行为符合我们的预期。

但有时，我们只是想知道一个给定关键字是否在 map 中，而不想改变 map。这样就不能使用下标运算符来检查一个元素是否存在，因为如果关键字不存在的话，下标运算符会插入一个新元素。在这种情况下，应该使用 find：

```
if (word_count.find("foobar") == word_count.end())
    cout << "foobar is not in the map" << endl;
```

在 multimap 或 multiset 中查找元素

在一个不允许重复关键字的关联容器中查找一个元素是一件很简单的事情——元素要么在容器中，要么不在。但对于允许重复关键字的容器来说，过程就更为复杂：在容器中可能有很多元素具有给定的关键字。如果一个 multimap 或 multiset 中有多个元素具有给定关键字，则这些元素在容器中会相邻存储。

例如，给定一个从作者到著作题目的映射，我们可能想打印一个特定作者的所有著作。可以用三种不同方法来解决这个问题。最直观的方法是使用 find 和 count：

```
string search_item("Alain de Botton");           // 要查找的作者
auto entries = authors.count(search_item);         // 元素的数量
auto iter = authors.find(search_item);             // 此作者的第一本书
// 用一个循环查找此作者的所有著作
while(entries) {
    cout << iter->second << endl;                  // 打印每个题目
    ++iter;                                         // 前进到下一本书
    --entries;                                       // 记录已经打印了多少本书
}
```

首先调用 count 确定此作者共有多少本著作，并调用 find 获得一个迭代器，指向第一个关键字为此作者的元素。for 循环的迭代次数依赖于 count 的返回值。特别是，如果 count 返回 0，则循环一次也不执行。



当我们遍历一个 multimap 或 multiset 时，保证可以得到序列中所有具有给定关键字的元素。

一种不同的，面向迭代器的解决方法

我们还可以用 `lower_bound` 和 `upper_bound` 来解决此问题。这两个操作都接受一个关键字，返回一个迭代器。如果关键字在容器中，`lower_bound` 返回的迭代器将指向第一个具有给定关键字的元素，而 `upper_bound` 返回的迭代器则指向最后一个匹配给定关键字的元素之后的位置。如果元素不在 `multimap` 中，则 `lower_bound` 和 `upper_bound` 会返回相等的迭代器——指向一个不影响排序的关键字插入位置。因此，用相同的关键字调用 `lower_bound` 和 `upper_bound` 会得到一个迭代器范围(参见 9.2.1 节，第 296 页)，表示所有具有该关键字的元素的范围。

439 >

当然，这两个操作返回的迭代器可能是容器的尾后迭代器。如果我们查找的元素具有容器中最大的关键字，则此关键字的 `upper_bound` 返回尾后迭代器。如果关键字不存在，且大于容器中任何关键字，则 `lower_bound` 返回的也是尾后迭代器。



`lower_bound` 返回的迭代器可能指向一个具有给定关键字的元素，但也可能不指向。如果关键字不在容器中，则 `lower_bound` 会返回关键字的第一个安全插入点——不影响容器中元素顺序的插入位置。

使用这两个操作，我们可以重写前面的程序：

```
// authors 和 search_item 的定义，与前面的程序一样
// beg 和 end 表示对应此作者的元素的范围
for (auto beg = authors.lower_bound(search_item),
        end = authors.upper_bound(search_item);
     beg != end; ++beg)
    cout << beg->second << endl; // 打印每个题目
```

此程序与使用 `count` 和 `find` 的版本完成相同的工作，但更直接。对 `lower_bound` 的调用将 `beg` 定位到第一个与 `search_item` 匹配的元素（如果存在的话）。如果容器中没有这样的元素，`beg` 将指向第一个关键字大于 `search_item` 的元素，有可能是尾后迭代器。`upper_bound` 调用将 `end` 指向最后一个匹配指定关键字的元素之后的元素。这两个操作并不报告关键字是否存在，重要的是它们的返回值可作为一个迭代器范围（参见 9.2.1 节，第 296 页）。

如果没有元素与给定关键字匹配，则 `lower_bound` 和 `upper_bound` 会返回相等的迭代器——都指向给定关键字的插入点，能保持容器中元素顺序的插入位置。

假定有多个元素与给定关键字匹配，`beg` 将指向其中第一个元素。我们可以通过递增 `beg` 来遍历这些元素。`end` 中的迭代器会指出何时完成遍历——当 `beg` 等于 `end` 时，就表明已经遍历了所有匹配给定关键字的元素了。

由于这两个迭代器构成一个范围，我们可以用一个 `for` 循环来遍历这个范围。循环可能执行零次，如果存在给定作者的话，就会执行多次，打印出该作者的所有项。如果给定作者不存在，`beg` 和 `end` 相等，循环就一次也不会执行。否则，我们知道递增 `beg` 最终会使它到达 `end`，在此过程中我们就会打印出与此作者关联的每条记录。



如果 `lower_bound` 和 `upper_bound` 返回相同的迭代器，则给定关键字不在容器中。

equal_range 函数

解决此问题的最后一一种方法是三种方法中最直接的：不必再调用 `upper_bound` 和

lower_bound，直接调用 equal_range 即可。此函数接受一个关键字，返回一个迭代器 pair。若关键字存在，则第一个迭代器指向第一个与关键字匹配的元素，第二个迭代器指向最后一个匹配元素之后的位置。若未找到匹配元素，则两个迭代器都指向关键字可以插入的位置。

可以用 equal_range 来再次修改我们的程序：

```
// authors 和 search_item 的定义，与前面的程序一样
// pos 保存迭代器对，表示与关键字匹配的元素范围
for (auto pos = authors.equal_range(search_item);
     pos.first != pos.second; ++pos.first)
    cout << pos.first->second << endl; // 打印每个题目
```

此程序本质上与前一个使用 upper_bound 和 lower_bound 的程序是一样的。不同之处就是，没有用局部变量 beg 和 end 来保存元素范围，而是使用了 equal_range 返回的 pair。此 pair 的 first 成员保存的迭代器与 lower_bound 返回的迭代器是一样的，second 保存的迭代器与 upper_bound 的返回值是一样的。因此，在此程序中，pos.first 等价于 beg，pos.second 等价于 end。

11.3.5 节练习

练习 11.27：对于什么问题你会使用 count 来解决？什么时候你又会选择 find 呢？

练习 11.28：对一个 string 到 int 的 vector 的 map，定义并初始化一个变量来保存在其上调用 find 所返回的结果。

练习 11.29：如果给定的关键字不在容器中，upper_bound、lower_bound 和 equal_range 分别会返回什么？

练习 11.30：对于本节最后一个程序中的输出表达式，解释运算对象 pos.first->second 的含义。

练习 11.31：编写程序，定义一个作者及其作品的 multimap。使用 find 在 multimap 中查找一个元素并用 erase 删除它。确保你的程序在元素不在 map 中时也能正常运行。

练习 11.32：使用上一题定义的 multimap 编写一个程序，按字典序打印作者列表和他们的作品。

11.3.6 一个单词转换的 map

我们将以一个程序结束本节的内容，它将展示 map 的创建、搜索以及遍历。这个程序的功能是这样的：给定一个 string，将它转换为另一个 string。程序的输入是两个文件。第一个文件保存的是一些规则，用来转换第二个文件中的文本。每条规则由两部分组成：一个可能出现在输入文件中的单词和一个用来替换它的短语。表达的含义是，每当第一个单词出现在输入中时，我们就将它替换为对应的短语。第二个输入文件包含要转换的文本。

如果单词转换文件的内容如下所示：

```
brb be right back
k okay?
y why
r are
```

```

u you
pic picture
thk thanks!
18r later

```

我们希望转换的文本为

```

where r u
y dont u send me a pic
k thk 18r

```

则程序应该生成这样的输出：

```

where are you
why dont you send me a picture
okay? thanks! later

```

单词转换程序

我们的程序将使用三个函数。函数 `word_transform` 管理整个过程。它接受两个 `ifstream` 参数：第一个参数应绑定到单词转换文件，第二个参数应绑定到我们要转换的文本文件。函数 `buildMap` 会读取转换规则文件，并创建一个 `map`，用于保存每个单词到其转换内容的映射。函数 `transform` 接受一个 `string`，如果存在转换规则，返回转换后的内容。

我们首先定义 `word_transform` 函数。最重要的部分是调用 `buildMap` 和 `transform`：

```

void word_transform(ifstream &map_file, ifstream &input)
{
    auto trans_map = buildMap(map_file); // 保存转换规则
    string text; // 保存输入中的每一行
    while (getline(input, text)) { // 读取一行输入
        istringstream stream(text); // 读取每个单词
        string word;
        bool firstword = true; // 控制是否打印空格
        while (stream >> word) {
            if (firstword)
                firstword = false;
            else
                cout << " "; // 在单词间打印一个空格
            // transform 返回它的第一个参数或其转换之后的形式
            cout << transform(word, trans_map); // 打印输出
        }
        cout << endl; // 完成一行的转换
    }
}

```

442 函数首先调用 `buildMap` 来生成单词转换 `map`，我们将它保存在 `trans_map` 中。函数的剩余部分处理输入文件。`while` 循环用 `getline` 一行一行地读取输入文件。这样做的目的是使得输出中的换行位置能和输入文件中一样。为了从每行中获取单词，我们使用了一个嵌套的 `while` 循环，它用一个 `istringstream`（参见 8.3 节，第 287 页）来处理当前行中的每个单词。

在输出过程中，内层 `while` 循环使用一个 `bool` 变量 `firstword` 来确定是否打印

一个空格。它通过调用 `transform` 来获得要打印的单词。`transform` 的返回值或者是 `word` 中原来的 `string`, 或者是 `trans_map` 中指出的对应的转换内容。

建立转换映射

函数 `buildMap` 读入给定文件, 建立起转换映射。

```
map<string, string> buildMap(ifstream &map_file)
{
    map<string, string> trans_map; // 保存转换规则
    string key; // 要转换的单词
    string value; // 替换后的内容
    // 读取第一个单词存入 key 中, 行中剩余内容存入 value
    while (map_file >> key && getline(map_file, value))
        if (value.size() > 1) // 检查是否有转换规则
            trans_map[key] = value.substr(1); // 跳过前导空格
        else
            throw runtime_error("no rule for " + key);
    return trans_map;
}
```

`map_file` 中的每一行对应一条规则。每条规则由一个单词和一个短语组成, 短语可能包含多个单词。我们用`>>`读取要转换的单词, 存入 `key` 中, 并调用 `getline` 读取这一行中的剩余内容存入 `value`。由于 `getline` 不会跳过前导空格 (参见 3.2.2 节, 第 78 页), 需要我们来跳过单词和它的转换内容之间的空格。在保存转换规则之前, 检查是否获得了一个以上的字符。如果是, 调用 `substr` (参见 9.5.1 节, 第 321 页) 来跳过分隔单词及其转换短语之间的前导空格, 并将得到的子字符串存入 `trans_map`。

注意, 我们使用下标运算符来添加关键字-值对。我们隐含地忽略了一个单词在转换文件中出现多次的情况。如果真的有单词出现多次, 循环会将最后一个对应短语存入 `trans_map`。当 `while` 循环结束后, `trans_map` 中将保存着用来转换输入文本的规则。

生成转换文本

函数 `transform` 进行实际的转换工作。其参数是需要转换的 `string` 的引用和转换规则 `map`。如果给定 `string` 在 `map` 中, `transform` 返回相应的短语。否则, `transform` 直接返回原 `string`:

```
const string &
transform(const string &s, const map<string, string> &m)
{
    // 实际的转换工作; 此部分是程序的核心
    auto map_it = m.find(s);
    // 如果单词在转换规则 map 中
    if (map_it != m.cend())
        return map_it->second; // 使用替换短语
    else
        return s; // 否则返回原 string
}
```

< 443

函数首先调用 `find` 来确定给定 `string` 是否在 `map` 中。如果存在, 则 `find` 返回一个指向对应元素的迭代器。否则, `find` 返回尾后迭代器。如果元素存在, 我们解引用迭代器, 获得一个保存关键字和值的 `pair` (参见 11.3 节, 第 381 页), 然后返回成员 `second`, 即

用来替代 s 的内容。

11.3.6 节练习

练习 11.33: 实现你自己版本的单词转换程序。

练习 11.34: 如果你将 transform 函数中的 find 替换为下标运算符，会发生什么情况？

练习 11.35: 在 buildMap 中，如果进行如下改写，会有什么效果？

```
trans_map[key] = value.substr(1);
改为 trans_map.insert({key, value.substr(1)})
```

练习 11.36: 我们的程序并没有检查输入文件的合法性。特别是，它假定转换规则文件中的规则都是有意义的。如果文件中的某一行包含一个关键字、一个空格，然后就结束了，会发生什么？预测程序的行为并进行验证，再与你的程序进行比较。



11.4 无序容器

新标准定义了 4 个无序关联容器（unordered associative container）。这些容器不是使用比较运算符来组织元素，而是使用一个哈希函数（hash function）和关键字类型的==运算符。在关键字类型的元素没有明显的序关系的情况下，无序容器是非常有用的。在某些应用中，维护元素的序代价非常高昂，此时无序容器也很有用。

虽然理论上哈希技术能获得更好的平均性能，但在实际中想要达到很好的效果还需要进行一些性能测试和调优工作。因此，使用无序容器通常更为简单（通常也会有更好的性能）。

444



如果关键字类型固有就是无序的，或者性能测试发现问题可以用哈希技术解决，就可以使用无序容器。

使用无序容器

除了哈希管理操作之外，无序容器还提供了与有序容器相同的操作（find、insert 等）。这意味着我们曾用于 map 和 set 的操作也能用于 unordered_map 和 unordered_set。类似的，无序容器也有允许重复关键字的版本。

因此，通常可以用一个无序容器替换对应的有序容器，反之亦然。但是，由于元素未按顺序存储，一个使用无序容器的程序的输出（通常）会与使用有序容器的版本不同。

例如，可以用 unordered_map 重写最初的单词计数程序（参见 11.1 节，第 375 页）：

```
// 统计出现次数，但单词不会按字典序排列
unordered_map<string, size_t> word_count;
string word;
while (cin >> word)
    ++word_count[word]; // 提取并递增 word 的计数器
for (const auto &w : word_count) // 对 map 中的每个元素
    // 打印结果
    cout << w.first << " occurs " << w.second
        << ((w.second > 1) ? " times" : " time") << endl;
```

此程序与原程序的唯一区别是 `word_count` 的类型。如果在相同的输入数据上运行此版本，会得到这样的输出：

```
containers occurs 1 time
use occurs 1 time
can occurs 1 time
examples occurs 1 time
...
```

对于每个单词，我们将得到相同的计数结果。但单词不太可能按字典序输出。

管理桶

无序容器在存储上组织为一组桶，每个桶保存零个或多个元素。无序容器使用一个哈希函数将元素映射到桶。为了访问一个元素，容器首先计算元素的哈希值，它指出应该搜索哪个桶。容器将具有一个特定哈希值的所有元素都保存在相同的桶中。如果容器允许重复关键字，所有具有相同关键字的元素也都会在同一个桶中。因此，无序容器的性能依赖于哈希函数的质量和桶的数量和大小。

对于相同的参数，哈希函数必须总是产生相同的结果。理想情况下，哈希函数还能将每个特定的值映射到唯一的桶。但是，将不同关键字的元素映射到相同的桶也是允许的。当一个桶保存多个元素时，需要顺序搜索这些元素来查找我们想要的那个。计算一个元素的哈希值和在桶中搜索通常都是很快的操作。但是，如果一个桶中保存了很多元素，那么查找一个特定元素就需要大量比较操作。

<445

无序容器提供了一组管理桶的函数，如表 11.8 所示。这些成员函数允许我们查询容器的状态以及在必要时强制容器进行重组。

表 11.8：无序容器管理操作

桶接口	
<code>c.bucket_count()</code>	正在使用的桶的数目
<code>c.max_bucket_count()</code>	容器能容纳的最多的桶的数量
<code>c.bucket_size(n)</code>	第 n 个桶中有多少个元素
<code>c.bucket(k)</code>	关键字为 k 的元素在哪个桶中
桶迭代	
<code>local_iterator</code>	可以用来访问桶中元素的迭代器类型
<code>const_local_iterator</code>	桶迭代器的 <code>const</code> 版本
<code>c.begin(n), c.end(n)</code>	桶 n 的首元素迭代器和尾后迭代器
<code>c.cbegin(n), c.cend(n)</code>	与前两个函数类似，但返回 <code>const_local_iterator</code>
哈希策略	
<code>c.load_factor()</code>	每个桶的平均元素数量，返回 <code>float</code> 值
<code>c.max_load_factor()</code>	c 试图维护的平均桶大小，返回 <code>float</code> 值。c 会在需要时添加新的桶，以使得 <code>load_factor<=max_load_factor</code>
<code>c.rehash(n)</code>	重组存储，使得 <code>bucket_count>=n</code> 且 <code>bucket_count>size/max_load_factor</code>
<code>c.reserve(n)</code>	重组存储，使得 c 可以保存 n 个元素且不必 rehash

无序容器对关键字类型的要求

默认情况下，无序容器使用关键字类型的`==`运算符来比较元素，它们还使用一个`hash<key_type>`类型的对象来生成每个元素的哈希值。标准库为内置类型（包括指针）提供了`hash`模板。还为一些标准库类型，包括`string`和我们将要在第 12 章介绍的智能指针类型定义了`hash`。因此，我们可以直接定义关键字是内置类型（包括指针类型）、`string`还是智能指针类型的无序容器。

但是，我们不能直接定义关键字类型为自定义类类型的无序容器。与容器不同，不能直接使用哈希模板，而必须提供我们自己的`hash`模板版本。我们将在 16.5 节（第 626 页）中介绍如何做到这一点。

我们不使用默认的`hash`，而是使用另一种方法，类似于为有序容器重载关键字类型的默认比较操作（参见 11.2.2 节，第 378 页）。为了能将`Sale_data`用作关键字，我们需要提供函数来替代`==`运算符和哈希值计算函数。我们从定义这些重载函数开始：

```
size_t hasher(const Sales_data &sd)
{
    return hash<string>()(sd.isbn());
}
bool eqOp(const Sales_data &lhs, const Sales_data &rhs)
{
    return lhs.isbn() == rhs.isbn();
}
```

我们的`hasher`函数使用一个标准库`hash`类型对象来计算 ISBN 成员的哈希值，该`hash`类型建立在`string`类型之上。类似的，`eqOp` 函数通过比较 ISBN 号来比较两个`Sales_data`。

我们使用这些函数来定义一个`unordered_multiset`

```
using SD_multiset = unordered_multiset<Sales_data,
                                         decltype(hasher)*, decltype(eqOp)*>;
// 参数是桶大小、哈希函数指针和相等性判断运算符指针
SD_multiset bookstore(42, hasher, eqOp);
```

为了简化`bookstore`的定义，首先为`unordered_multiset`定义了一个类型别名（参见 2.5.1 节，第 60 页），此集合的哈希和相等性判断操作与`hasher`和`eqOp` 函数有着相同类型。通过使用这种类型，在定义`bookstore`时可以将我们希望它使用的函数的指针传递给它。

如果我们的类定义了`==`运算符，则可以只重载哈希函数：

```
// 使用 FooHash 生成哈希值；Foo 必须有==运算符
unordered_set<Foo, decltype(FooHash)*> fooSet(10, FooHash);
```

11.4 节练习

练习 11.37：一个无序容器与其有序版本相比有何优势？有序版本有何优势？

练习 11.38：用`unordered_map`重写单词计数程序（参见 11.1 节，第 375 页）和单词转换程序（参见 11.3.6 节，第 391 页）。

小结

447

关联容器支持通过关键字高效查找和提取元素。对关键字的使用将关联容器和顺序容器区分开来，顺序容器中是通过位置访问元素的。

标准库定义了 8 个关联容器，每个容器

- 是一个 `map` 或是一个 `set`。`map` 保存关键字-值对；`set` 只保存关键字。
- 要求关键字唯一或不要求。
- 保持关键字有序或不保证有序。

有序容器使用比较函数来比较关键字，从而将元素按顺序存储。默认情况下，比较操作是采用关键字类型的`<`运算符。无序容器使用关键字类型的`==`运算符和一个 `hash<key_type>`类型的对象来组织元素。

允许重复关键字的容器的名字中都包含 `multi`；而使用哈希技术的容器的名字都以 `unordered` 开头。例如，`set` 是一个有序集合，其中每个关键字只可以出现一次；`unordered_multiset` 则是一个无序的关键字集合，其中关键字可以出现多次。

关联容器和顺序容器有很多共同的元素。但是，关联容器定义了一些新操作，并对一些和顺序容器和关联容器都支持的操作重新定义了含义或返回类型。操作的不同反映出关联容器使用关键字的特点。

有序容器的迭代器通过关键字有序访问容器中的元素。无论在有序容器中还是在无序容器中，具有相同关键字的元素都是相邻存储的。

术语表

关联数组（associative array） 元素通过关键字而不是位置来索引的数组。我们称这样的数组将一个关键字映射到其关联的值。

关联容器（associative container） 类型，保存对象的集合，支持通过关键字的高效查找。

hash 特殊的标准库模板，无序容器用它来管理元素的位置。

哈希函数（hash function） 将给定类型的值映射到整形 (`size_t`) 值的函数。相等的值必须映射到相同的整数；不相等的值应尽可能映射到不同整数。

key_type 关联容器定义的类型，用来保存和提取值的关键字的类型。对于一个 `map`，`key_type` 是用来索引 `map` 的类型。对于 `set`, `key_type` 和 `value_type` 是一样的。

map 关联容器类型，定义了一个关联数组。类似 `vector`, `map` 是一个类模板。但是，一个 `map` 要用两个类型来定义：关键字的类型和关联的值的类型。在一个 `map` 中，一个给定关键字只能出现一次。每个关键字关联一个特定的值。解引用一个 `map` 迭代器会生成一个 `pair`，它保存一个 `const` 关键字及其关联的值。

mapped_type 映射类型定义的类型，就是映射中关键字关联的值的类型。

multimap 关联容器类型，类似 `map`，不同之处在于，在一个 `multimap` 中，一个给定的关键字可以出现多次。`multimap` 不支持下标操作。

multiset 保存关键字的关联容器类型。在一个 `multiset` 中，一个给定关键字可以出现多次。

448

pair 类型，保存名为 `first` 和 `second` 的 `public` 数据成员。`pair` 类型是模板类型，接受两个类型参数，作为其成员的类型。

set 保存关键字的关联容器。在一个 `set` 中，一个给定的关键字只能出现一次。

严格弱序 (strict weak ordering) 关联容器所使用的关键字间的关系。在一个严格弱序中，可以比较任意两个值并确定哪个更小。若任何一个都不小于另一个，则认为两个值相等。

无序容器 (unordered container) 关联容器，用哈希技术而不是比较操作来存储和访问元素。这类容器的性能依赖于哈希函数的质量。

unordered_map 保存关键字-值对的容器，不允许重复关键字。

unordered_multimap 保存关键字-值对的容器，允许重复关键字。

unordered_multiset 保存关键字的容器，

允许重复关键字。

unordered_set 保存关键字的容器，不允许重复关键字。

value_type 容器中元素的类型。对于 `set` 和 `multiset`, `value_type` 和 `key_type` 是一样的。对于 `map` 和 `multimap`, 此类型是一个 `pair`, 其 `first` 成员类型为 `const key_type` , `second` 成员类型为 `mapped_type`。

***运算符** 解引用运算符。当应用于 `map`、`set`、`multimap` 或 `multiset` 的迭代器时，会生成一个 `value_type` 值。注意，对 `map` 和 `multimap`, `value_type` 是一个 `pair`。

[]运算符 下标运算符。只能用于 `map` 和 `unordered_map` 类型的非 `const` 对象。对于映射类型，`[]` 接受一个索引，必须是一个 `key_type` 值（或者是能转换为 `key_type` 的类型）。生成一个 `mapped_type` 值。

第 12 章

动态内存

内容

12.1 动态内存与智能指针.....	400
12.2 动态数组.....	423
12.3 使用标准库：文本查询程序.....	430
小结	436
术语表.....	436

到目前为止，我们编写的程序中所使用的对象都有着严格定义的生存期。全局对象在程序启动时分配，在程序结束时销毁。对于局部自动对象，当我们进入其定义所在的程序块时被创建，在离开块时销毁。局部 `static` 对象在第一次使用前分配，在程序结束时销毁。

除了自动和 `static` 对象外，C++还支持动态分配对象。动态分配的对象的生存期与它们在哪里创建是无关的，只有当显式地被释放时，这些对象才会销毁。

动态对象的正确释放被证明是编程中极其容易出错的地方。为了更安全地使用动态对象，标准库定义了两个智能指针类型来管理动态分配的对象。当一个对象应该被释放时，指向它的智能指针可以确保自动地释放它。

450

我们的程序到目前为止只使用过静态内存或栈内存。静态内存用来保存局部 `static` 对象（参见 6.6.1 节，第 185 页）、类 `static` 数据成员（参见 7.6 节，第 268 页）以及定义在任何函数之外的变量。栈内存用来保存定义在函数内的非 `static` 对象。分配在静态或栈内存中的对象由编译器自动创建和销毁。对于栈对象，仅在其定义的程序块运行时才存在；`static` 对象在使用之前分配，在程序结束时销毁。

除了静态内存和栈内存，每个程序还拥有一个内存池。这部分内存被称作自由空间（free store）或堆（heap）。程序用堆来存储动态分配（dynamically allocate）的对象——即，那些在程序运行时分配的对象。动态对象的生存期由程序来控制，也就是说，当动态对象不再使用时，我们的代码必须显式地销毁它们。



虽然使用动态内存有时是必要的，但众所周知，正确地管理动态内存是非常棘手的。

12.1 动态内存与智能指针

在 C++ 中，动态内存的管理是通过一对运算符来完成的：`new`，在动态内存中为对象分配空间并返回一个指向该对象的指针，我们可以选择对对象进行初始化；`delete`，接受一个动态对象的指针，销毁该对象，并释放与之关联的内存。

动态内存的使用很容易出问题，因为确保在正确的时间释放内存是极其困难的。有时我们会忘记释放内存，在这种情况下就会产生内存泄漏；有时在尚有指针引用内存的情况下我们就释放了它，在这种情况下就会产生引用非法内存的指针。

C++ 11

为了更容易（同时也更安全）地使用动态内存，新的标准库提供了两种智能指针（smart pointer）类型来管理动态对象。智能指针的行为类似常规指针，重要的区别是它负责自动释放所指向的对象。新标准库提供的这两种智能指针的区别在于管理底层指针的方式：`shared_ptr` 允许多个指针指向同一个对象；`unique_ptr` 则“独占”所指向的对象。标准库还定义了一个名为 `weak_ptr` 的伴随类，它是一种弱引用，指向 `shared_ptr` 所管理的对象。这三种类型都定义在 `memory` 头文件中。



12.1.1 shared_ptr 类

C++ 11

类似 `vector`，智能指针也是模板（参见 3.3 节，第 86 页）。因此，当我们创建一个智能指针时，必须提供额外的信息——指针可以指向的类型。与 `vector` 一样，我们在尖括号内给出类型，之后是所定义的这种智能指针的名字：

```
451> shared_ptr<string> p1;           // shared_ptr, 可以指向 string
      shared_ptr<list<int>> p2;         // shared_ptr, 可以指向 int 的 list
```

默认初始化的智能指针中保存着一个空指针（参见 2.3.2 节，第 48 页）。在 12.1.3 节中（见第 412 页），我们将介绍初始化智能指针的其他方法。

智能指针的使用方式与普通指针类似。解引用一个智能指针返回它指向的对象。如果在一个条件判断中使用智能指针，效果就是检测它是否为空：

```
// 如果 p1 不为空，检查它是否指向一个空 string
if (p1 && p1->empty())
    *p1 = "hi"; // 如果 p1 指向一个空 string，解引用 p1，将一个新值赋予 string
```

表 12.1 列出了 `shared_ptr` 和 `unique_ptr` 都支持的操作。只适用于 `shared_ptr` 的