

第3章



C语言选择结构的程序设计

第2章我们学习了C语言中的多种基础运算,输入、输出语句以及顺序结构的程序设计等。顺序结构只能解决简单的问题,不能解决选择性的问题。比如,要计算一元二次方程 $ax^2 + bx + c = 0$ 的实数根,需要对 $\Delta = b^2 - 4ac$ 进行判断;根据3条边求三角形的面积,需要对三边关系进行判断等,必须用选择结构来解决。

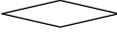
选择结构有3种形式:一是一个条件两项选择的形式,二是多个条件多项选择的形式,三是一个条件多种情况选择的形式。选择结构形式比较复杂,需要用流程图来描述。

3.1 流程图算法介绍

顺序结构的工作流程是一进一出,选择结构的工作流程是一进两出或者一进多出。

要解决问题,首先要有一个基本思路或者方法,可以把这种方法广义地称为算法。同一个问题,算法有很多,流程图就是常用的一种算法。

在顺序结构中有变量的定义、输入、公式计算以及结果的输出等语句,在选择结构中又遇到了分支判断语句,后面还会有循环结构等语句,这些语句都可以用图形来表示。

- 程序的开始或结束: 用一个椭圆或圆角矩形来表示; 
- 执行语句: 用一个矩形来表示; 
- 判断语句: 用一个菱形来表示; 
- 输入或者输出语句: 用一个平行四边形来表示; 
- 循环语句: 用一个扁平的六边形或者菱形来表示; 
- 流程图各模块之间的连接: 用一个箭头来表示; 
- 当流程图很大,在一个页面画不下时,可以用一个标注有序号的小圆圈来表示前后流程图之间的连接关系; 圆圈中的数字编号前后要一致。 

我们把这种流程图的画法简称为“五个模块一条线”。

有了这“五个模块一条线”，对于绝大多数程序设计的结构流程图就可以很直观地描述出来。

3.2 单一选择结构的用法

1. 单一选择结构流程图介绍

单一选择结构就是一个条件两项选择的的结构形式，它有一个条件，满足条件的是一种结果，不满足的是另一种结果。这个条件可能简单，也可能复杂，但有两种结果是必然的。

图 3-1 所示就是单一选择结构流程图，它有 3 种不同形式。

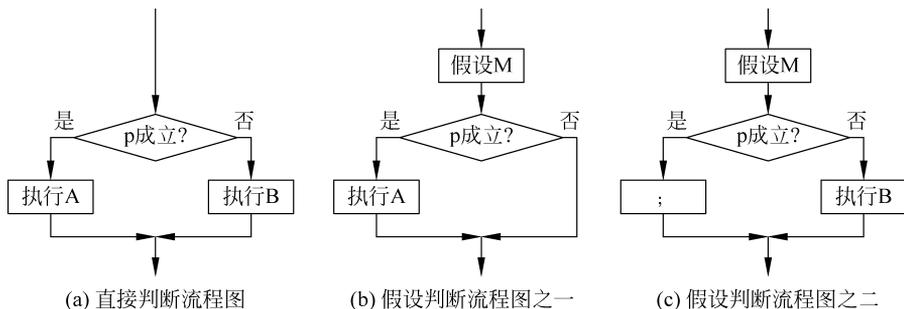


图 3-1 选择结构的 3 种基本模式

3 个图均由菱形和矩形模块构成，菱形代表条件判断， p 是判断的条件，矩形代表执行语句。A 和 B 是两种不同的执行语句。“是”表示条件成立的分支，“否”表示条件不成立的分支。

其中图 3-1(a) 是对条件 p 的直接判断流程图；图 3-1(b) 和图 3-1(c) 是对条件 p 的假设判断流程图，也就是在条件 p 之前先做一个假设前提 M 。图 3-1(b) 和图 3-1(c) 的不同分支输出，主要是因为条件 p 的判断方向发生了改变。在图 3-1(c) 中，“；”也是一个执行语句，它没有具体的执行内容，也叫作空语句，只起到语句支撑的作用。如果没有它，那么程序会出现逻辑上的错误。

虽然图 3-1 中的 3 个流程图模式不同，但是输出的结果完全相同。所以，在实际应用中，任选哪一种都行。

根据箭头所示，菱形判断模块的执行路径都是“一进两出”。所以，画流程图时不要出现路径上的漏洞。不过，实际的运算过程还是一进一出的形式。

2. 单一选择结构的语句命令介绍

用一个菱形和两个分支来表示选择结构流程图很直观，用语句命令来描述也很简单，就是 `if()` 和 `else` 两条语句。使用时判断条件要放在 `if()` 语句的圆括号内，不能留空。

`if(判断的条件)` 语句的作用就是判断圆括号内的条件是否成立？其结果是“逻辑值”，只有两个：要么成立，要么不成立。如果成立，逻辑值就为 1；如果不成立，逻辑值就为 0。

图 3-1(a)的语句如下： 图 3-1(b)的语句如下： 图 3-1(c)的语句如下：

if(p)	执行假设 M;	执行假设 M;
执行 A;	if(p)	if(p)
else	执行 A;	;
执行 B;	执行 C;	else
		执行 B;

图 3-1(a)的功能是：如果条件 p 的逻辑值为 1，则说明条件成立，流程就去执行紧跟在 if()语句后面的执行语句 A；如果条件 p 的逻辑值为 0，则说明条件不成立，流程就去执行紧跟在 else 语句后面的执行语句 B。所以，在编写判断语句时，必须把条件成立的执行语句 A 紧放在 if()语句的后面，而把条件不成立的执行语句 B 紧放在 else 语句的后面，不能放错位置。

图 3-1(b)的功能是：根据假设条件 M，如果条件 p 成立，则执行语句 A，接着执行公共语句 C；若不成立则直接执行公共语句 C。

图 3-1(c)的功能是：根据假设的条件 M，如果条件 p 成立，就执行空语句“；”，否则执行语句 B。

不论是哪种流程图，选择结构的第一句命令一定是由 if()开始的，if(p)语句之后都要有“是”(成立)的执行语句。当“否”的分支上有执行语句时，必须要用 else 语句形式；没有语句时，就不需要 else 语句了。记住：在 if(p)的语句之后不能加“；”，否则就是条件 p 成立时什么都不做，是一个空语句。

例 3-1 从键盘上输入任意两个整数，找出其中的大数。

按照图 3-1(a)所示流程图设计的程序如下：

```

1  #include <stdio.h>
2  void main()
3  {
4      int a, b, max;
5      printf("a=?b=?");
6      scanf("%d%d",&a,&b);
7      if(a>b)
8          max = a;
9      else
10         max = b;
11     printf("a = %d\tb = %d\n",a, b);
12     printf("max = %d",max);
13 }
```

程序第 4 行是给 a、b、max 变量定义；第 5 行和第 6 行是给变量 a、b 从键盘上输入赋值；第 7~10 行就是按照图 3-1(a)所示流程图的模式通过 if()语句直接对变量 a、b 的值进行判断；如果 a>b，把大数 a 赋值给 max，否则把大数 b 赋值给 max；第 11 行和第 12 行分别输出 a、b 和 max 的值。

如果按照图 3-1(b)所示流程图设计程序，那么只需要将图 3-1(a)对应程序中的第 7~10 行改为下面的语句形式，其他程序都不变：

```

7      max = a;                //先假设 a 是大数
8      if(max<b)              //或 b>max
9          max = b;
```

“max=a;”先假设 a 是大数。如果假设错,if(max < b)成立,则执行“max=b;”,否则不变。

如果按照图 3-1(c)所示流程图设计程序,只需要将图 3-1(a)对应程序中的第 7~10 行改为下面的语句形式,其他程序都不变:

```

7      max = a;
8      if(max > b)
9          ; // 这个空语句形式必须要有,否则会出现逻辑错误
10     else
11         max = b;
```

“max=a;”先假设 a 是大数。如果假设对,if(max < b)成立,则执行“;”,否则执行“max=b;”。

图 3-1(c)与图 3-1(b)程序不同的是判断语句 if(max > b)中的条件方向相反,所以,后续的执行不同。

以上 3 种判断方式虽然不同,但是执行结果是一样的,大家可以自己去验证。

在选择结构中,判断条件表达式的构成最重要,不同的判断表达式有着不同的判断结果。



3.3 选择结构判断条件的构成形式介绍

选择结构的判断条件有很多构成形式,比如,可以由关系表达式构成、由逻辑表达式构成、由算术表达式构成、由逗号表达式构成,还可以由独立的数字构成等。

1. 由关系表达式构成判断条件

C 语言中包含 6 种关系运算符,分别是>、<、>=、<=、!=、==。

应注意它们与数学关系运算符在写法上的区别。 \geq 是数学中的大于或等于符号,而 \geq 是 C 语言中的大于或等于符号,小于或等于也不同。尤其要注意不等于和等于符号的写法区别: \neq 是数学中的不等于,而“!=”是 C 语言中的不等于;=是数学中的等于,而 == 是 C 语言中的等于。在关系运算符的写法上,后两种运算符有很多人会写错,一定要牢牢地记住。

例 3-2 $a > b, c \geq d, a! = b, h = = b$ 等都是正确的关系表达式写法。

关系运算的结果有两种:要么成立,要么不成立。成立时逻辑值为 1,不成立时为 0。

关系运算的优先顺序为: >、<、>=、<=,这 4 种运算级别相同,要优先算;当多个相连时,要从左到右运算。而 !=、== 这两种运算级别低一点,要后运算。

比如, $y = = a < b$,因为“<”运算比“==”运算优先,所以,要先判断 $a < b$ 的结果,然后再判断 y 与 $a < b$ 的结果是否相等。

再比如, $a > b! = c$,要先判断 $a > b$ 的结果,然后再判断该结果与 c 是否不相等。

再比如,假设 $a=5, b=4, c=3, d=2, f=1$;问 $a > b > c < d = = f$ 的逻辑值是多少?

这种判断题千万不要想当然,必须按照逻辑运算的规则进行。首先是“==”左边的关系运算要先运算,而且要从左到右运算,最后才能与 f 进行相等 == 的判断运算。

所以,先要对 $a > b$ 进行判断运算,因为 $a=5, b=4$,所以, $a > b$ 的判断运算结果等于 1。

然后要用这个判断结果 1 与 c 进行判断运算,因为 $c=3$,所以 $1>3$ 是错的,它的逻辑值为 0,也就是 $a>b>c$ 的逻辑值为 0。

接着再进行 0 和 d 的判断运算,也就是 $0<d$,因为 $d=2$,所以 $0<2$ 是成立的,它的逻辑值为 1,也就是 $a>b>c<d$ 的逻辑值为 1。

最后再进行该逻辑值与 f 的相等判断运算,即 $1==f$ 的判断运算。因为 $f=1$,也就是 $1==1$,这个逻辑判断是成立的,它的逻辑值为 1,也就是 $a>b>c<d==f$ 整式的逻辑值是 1。大家看明白了吗? 如果不是很明白,可以多做一些练习,加深理解。

我们也可以用一个简单的程序来验证 $a>b>c<d==f$ 的逻辑运算值,因为逻辑运算的结果不是 0 就是 1,就是最简单的整型数,所以,我们可以用下面的简单程序来验证:

```
#include <stdio.h>
void main()
{
    int a=5, b=4, c=3, d=2, f=1;
    printf(" (a>b>c<d==f) = %d\n",a>b>c<d==f);
}
```

在该程序中,我们给 5 个变量定义时直接赋初值,然后用输出语句就可以直接输出逻辑运算的结果。程序的运行结果如下:

```
(a>b>c<d==f) = 1
Press any key to continue
```

可见,程序的运行结果与我们分析得出的结果 1 是完全一致的。希望大家学会这种验证方法。需要注意: $if(1==1)$ 永远是真的, $if(0==0)$ 也永远是真的。

2. 由逻辑表达式构成判断条件

选择结构的判断条件有相当一部分是由逻辑表达式构成的,C 语言包含 3 种逻辑运算符,分别是!、&&、||。! 表示逻辑“非”,“&&”表示逻辑“与”,|| 表示逻辑“或”。逻辑运算也有 1 和 0 两种结果。

例 3-3 !A、!0、a&& b、c||d 等都是正确的逻辑表达式写法。

逻辑运算的优先顺序为: !、&&、||。逻辑! 比较独立,它是单目运算,只需要一个数据即可运算,其运算级别最高,什么时候都可以优先运算。&& 和|| 都是双目运算,都需要两个数据参与运算,其运算级别依次降低。

凡是非 0 数字的! 非运算其结果都是 0。比如,!5 的逻辑值为 0,!(-1)的逻辑值也是 0。而 0 的! 非运算结果为 1。

a&&b 的“与”运算,只要 a 或者 b 中有一个是 0,其“与”的逻辑运算结果就是 0; 只有 a 和 b 两个都不是 0 时,其“与”的逻辑运算结果才是 1。如果 && 左边的逻辑值是 0,右边的运算将不再进行。

比如 $a=1, b=2, c=3, d=4, m=5, n=6$,经过 $(m=a>b) \&\& (n=c<d)$ 判断运算后, a、b、c、d、m、n 各是多少? 因为该例 && 左边的逻辑值为 0,所以右边不需要再算,最后的结果是: $a=1, b=2, c=3, d=4, m=0, n=6$,这也可以用程序进行计算验证。

a||b 的“或”运算,只要 a 或者 b 中有一个不是 0,其“或”的逻辑运算结果就是 1; 只有 a 和 b 两个都是 0 时,其“或”的逻辑运算结果才是 0。如果|| 左边的逻辑值是 1,右边的运算也将不再进行。



例 3-4 $a=1, b=2, c=3, d=4, m=5, n=6$, 经过 $(m=a < b) || (n=c > d)$ 判断运算后, a, b, c, d, m, n 各是多少? 大家自己去验证练习。

3. 由算术表达式构成判断条件

在选择结构中, 有时候会用算术表达式作为判断的条件。独立的数字也属于算术表达式, 所以, 独立的数字也可以作为判断的条件。比如, $2+3, a-2, 1, 35, 0$ 等都可以构成判断的条件。只要表达式的值不为 0, 它的判断结果一定是真的, 逻辑值一定是 1; 如果表达式的值是 0, 一定是假的, 其逻辑值一定是 0。比如, $\text{if}(1)$ 永远是真的, 而 $\text{if}(0)$ 永远是假的。

4. 由逗号表达式构成判断条件

逗号表达式也可以构成判断条件。

比如, $\text{if}(i=2, m=5)$ 和 $\text{if}(a=2, c=a+3, d-c)$ 就是由逗号表达式构成的判断条件。前一个判断的逻辑值为 1, 因为 $m=5$ 是真的。后一个判断中先需要计算 $c=a+3$, 而判断的逻辑值要看 $d-c$ 的结果, 如果结果不为 0 就是真的, 否则就是假的。

请看下面程序的例子:

```

1 #include <stdio.h>
2 void main()
3 {
4     int a,b,c,d;
5     a=2;c=a+3;b=2;
6     if(d=(a+c,c-b,b,a-1))
7         printf("\n\n a = %d,b = %d,c = %d,d = %d\n",a,b,c,d);
8     else
9         printf("\n\n d = %d,c = %d,b = %d,a = %d\n",d,c,b,a);
10 }
```

程序的第 6 行就是用逗号表达式作为判断的条件, 而逗号表达式中每一个表达式都要进行计算, 然后把逗号表达式的值赋给变量 d , 再根据 d 的值判断条件是否成立?

根据逗号表达式的定义可知, 该逗号表达式的值就是 $a-1$ 的值, 也就是 $2-1=1$, 所以, 把该表达式的值赋给变量 $d, d=1$, 条件判断为真。程序的输出结果如下:

```

a = 2,b = 2,c = 5,d = 1
Press any key to continue
```

输出结果是按照第 7 行 a, b, c, d 条件成立时的顺序输出的。

如果我们把第 6 行逗号表达式的判断条件修改成 $\text{if}(d=(a+c, c-b, b, a-2))$ 的形式, 那么程序的输出结果如下:

```

d = 0,c = 5,b = 2,a = 2
Press any key to continue
```

输出结果是按照第 9 行 d, c, b, a 条件不成立时的顺序输出的。

5. 选择条件的构成举例

选择条件的构成有简有繁, 关键是要描述正确。

例 3-5 将 $a > b > c$ 写成 C 语言要求的条件判断格式。

写法可能有 $a > b > c, a > b \&\& a > c, a > b || a > c, a || b > c$ 等, 其实这些写法都是错的, 而正确的描述只有一种, 即 $a > b \&\& b > c$ 。

再比如, a 是数字, 一定要写成 $a \geq 0 \&\& a \leq 9$ 才对。

还有, b 是正数且能被 3 整除, 正确的描述是: $b > 0 \&\& b \% 3 == 0$ 。

还有 $year = 2022$, 该年是闰年吗? 正确的描述是: $year / 4 == 0 \&\& year / 400 == 0$ 。

还有, ch 是字母, 正确的描述是: $ch \geq 'a' \&\& ch \leq 'z' || ch \geq 'A' \&\& ch \leq 'Z'$, 要包括小写字母和大写字母两种情况。

6. 综合算式的优先级与运算结果的归属类别

1) 综合算式的优先级别与运算结果的归属类别

当一个 C 语言程序中同时包含 $()$ 、 $+$ 、 $-$ 、 $*$ 、 $/$ 和 $\%$ 等综合算术运算时, 优先级别为: 先算括号, 再算乘、除和求余, 最后算加、减。其中, 乘、除和求余属于相同级别的运算, 要按照从左到右的先后顺序进行计算。

例 3-6 假设“ $s = 3 + (10 - 3) - 6 + 6 * 4 / 8 \% 2 - 3$ ”, 则 s 等于多少? s 是什么类别?

第一步, 计算 $(10 - 3) = 7$;

第二步, 从左到右计算 $6 * 4 / 8 \% 2 = 1$;

第三步, 算加减, $s = 3 + 7 - 6 + 1 - 3 = 2$ 。

这个例子的计算结果是一个整数, 也就是变量 s 要定义为“ $int\ s$ ”。

不过, 在 C 语言的计算中, 不仅有 int 整型数运算, 还有 $char$ 字符型数运算, 也有 $float$ 单精度的浮点数运算, 甚至还有 $double$ 双精度的浮点数运算等。这些混合运算的优先级又怎么确定? 计算的结果归属类别又怎么确定?

首先, 算术运算优先级由高到低是: 先算括号, 再算乘、除和求余, 最后算加、减。

其次, 字符的运算都是按照字符的 ASCII 值进行运算, 而字符的 ASCII 值就是一个整数, 所以, 字符的运算可以直接按照整数的相关运算方法进行处理。

最后运算结果的归属类别规律为: $char \rightarrow int \rightarrow float \rightarrow double$ 。

对 $char \rightarrow int \rightarrow float \rightarrow double$ 归类的说明如下:

- (1) 如果一个综合算式中只有字符型和整型数的运算, 那么结果就是 int 整型数的类型;
- (2) 如果一个综合算式中有单精度浮点数的运算, 那么结果就是 $float$ 单精度浮点数的类型;
- (3) 如果一个综合算式中有双精度浮点数的运算, 那么结果就是 $double$ 双精度浮点数的类型。

2) 逻辑运算综合算式的优先级别与运算结果的归属类别

如果在一个综合算式构成的条件表达式中, 既包含算数表达式, 又包含关系表达式, 还包含逻辑表达式, 那么其运算优先级别为: 逻辑非或者括号 \rightarrow 算数 \rightarrow 关系 \rightarrow 逻辑。也就是说, 逻辑非和括号的运算优先级别最高, 要先计算, 然后是算术表达式运算, 其次是关系表达式运算, 最后是逻辑表达式运算。其中,

算数表达式运算的顺序规则依然为: 先算乘、除、求余, 后算加、减;

关系表达式运算的顺序为: $>$ 、 $<$ 、 $>=$ 、 $<=$ 级别相同且优先, $!=$ 、 $==$ 级别相同且延后;

逻辑表达式运算的顺序为: $!$ \rightarrow $\&\&$ \rightarrow $||$, 而 $!$ 运算的级别最高, 要先运算, $||$ 运算的级别最低, 最后才能运算。

对于一个条件运算的式子而言, 不论简单、复杂, 其运算结果要么是 1, 要么是 0, 它们都

是 int 整型数。

例 3-7 对于综合条件表达式： $5 < 3 + 7 - !2 || 9 - 3 > = 4 \& \& 6 + 4 > 7$ ，求其逻辑值。
其运算过程为：

```
5 < 10 - 0 || 6 > = 4 & & 10 > 7
5 < 10 || 6 > = 4 & & 10 > 7
    0 || 1 & & 1
    0 || 1
```

该综合条件表达式的逻辑值为 1。

在选择结构中，一旦条件描述正确了，程序也就成功了一半。

3.4 位逻辑运算及判断条件的构成

位逻辑运算也是 C 语言中比较重要的运算之一，它也是数字控制的基础。采用位逻辑运算也可以构成逻辑判断条件。下面我们就学习与“位”相关的有关概念和逻辑运算。

大家都知道，在不少城市节日的夜空，会看到绚丽多姿、栩栩如生的无人机灯光秀，这些无人机灯光的亮、灭都可以用数字来控制，而这些数字的控制就离不开位逻辑运算。要学习位逻辑运算先要了解有关“位”的概念。

1. “位”与二进制数字的概念

在 2.1.3 节中对“位”的概念做过简单的介绍，“位”是二进制数的最小单位，是二进制数逻辑运算的基础。二进制数的运算规律就是： $1 + 1 = 10$ 。

二进制数的单位有“位”“字节”“字”“双字”等。英文对应的“位”“字节”“字”“双字”的单词分别为：Bit、Byte、Word、Double Word。它们之间的关系如下：

一个双字 = 字 + 字，也就是高字 + 低字；

一个字 = 字节 + 字节，也就是高字节 + 低字节；

一字节 = 8 个位，也就相当于 8 个并列的开关。

2. 二进制数与十进制数字的对应关系

一个二进制数的字节排列规律与十进制数的对应关系如下：

“位”的编号为 7 6 5 4 3 2 1 0，总共 8 个位；

对应二进制数为 1 1 1 1 1 1 1 1，总共 8 个 1；

对应十进制数为 2^7 2^6 2^5 2^4 2^3 2^2 2^1 2^0 ，每一“位”的十进制数取 2 对应位号的幂值；

一字节 8 个 1 的二进制数对应的十进制数依次为：

128 64 32 16 8 4 2 1

把这 8 个十进制数全部加起来就是一个字节 8 个 1 的二进制数对应的十进制总数： $128 + 64 + 32 + 16 + 8 + 4 + 2 + 1 = 255$ 。可见，十进制数 255 对应的就是二进制数字 8 个 1。

根据以上规律，可以把一个十进制整数转换为二进制数，例如，十进制数 9 的二进制数是 0000 1001；十进制数 13 的二进制数是 0000 1101。

3. 二进制的正负数相关规定

二进制数也有正、负之分，带符号的二进制数一般用“字”来表示，一个“字”有 16 个位，

最低“位”编号是 0,最高“位”编号是 15。

二进制数对符号位有规定:最高“位”就是符号位,也就是“字”的第 15 位是符号位,或者“双字”的第 31 位也是符号位,其余各位均为数字位。

二进制数规定:如果一个二进制数是“负数”,那么其最高“位”要设定为 1;如果一个二进制数是“正数”,那么其最高“位”要设定为 0。

下面举例说明正、负十进制数与正、负二进制数的对应关系:

十进制数 9 的二进制数是 0000 0000 0000 1001;

十进制数-9 的二进制数是 1000 0000 0000 1001。

在位运算中,有时把符号位单列在数字位的最左边。

3.4.1 二进制数的位逻辑运算方法

二进制数的位逻辑运算总共有位“与”、位“或”、位“非”、位“异或”、位“左移”和位“右移”6 种方式,其对应的逻辑运算符依次为: &、|、~、^、<<、>>。

在位逻辑表达式运算中,位或(|)运算的级别最低要最后运算,位非(~)运算级别最高要先算,位左移(<<)和位右移(>>)运算的级别次于位非(~),但高于位与(&)和位或(|)运算,也就是介于位非(~)和位与(&)及位或(|)运算之间。位异或(^)运算比较灵活,多种运算组合时级别不易确定,可高可低。

每一种二进制的位逻辑运算,可能涉及二进制的正数,也可能涉及二进制的负数,即便是同样的逻辑运算,它们的计算方法却大不相同,尤其是对二进制负数的运算。

1. 负数的补码运算

凡是涉及二进制负数的“位”运算很多都需要进行补码运算,加上计算机对二进制负数的存放也是采用补码的方式,所以,负数的补码运算还是比较重要的。正数也有补码,正数和负数的补码是不同的。

正数的补码就是正数本身,比如,9 的二进制数和补码都是 0000 0000 0000 1001。

负数的补码与正数完全不同,是要进行运算的。

负数的补码运算方法:负数的符号位 1 保持不变,对其余的数字位先逐位取反,然后再加 1,结果就是负数的补码。

比如,十进制数-9 的二进制数是:

1000 0000 0000 1001

符号位 1 不变,对数字位取反:

1111 1111 1111 0110

然后再进行加 1 运算:

0000 0000 0000 0001

所计算的结果就是-9 的补码值:

1111 1111 1111 0111

再比如-5 的补码变换用一字节简化表示如下:

-5 的二进制数为:

```
1000 0101
```

对数字位取反为:

```
1111 1010;
```

再进行加 1 运算:

```
0000 0001
```

计算结果即补码:

```
1111 1011
```

有了负数补码运算的基础,二进制数的逻辑运算方法就容易理解和掌握了。

2. 变量的类型对位运算的影响

变量的基本类型有整型 int、浮点型 float 和字符型 char,位运算只适用于整型和字符型,浮点型不适用。整型有正整型、负整型或者 0。同样,字符型也有正、负之分。

C 语言中还有无符号整型和无符号字符型,其定义的关键词分别为 unsigned int 和 unsigned char。因为无符号数据所对应的二进制数最高位不再是符号位,而是数据位,所以,无符号的数据范围要比有符号的数据范围大。

无论是哪种类型的数据,正数的位运算规则都是一样的。而负数位运算的规则却差异很大,这一点一定要特别注意。

3. 二进制数的位“与”运算方法

位“与”运算的符号是 &,它是一个双目运算,其左、右两侧需要两个数,两个二进制数按对应位进行 & 运算。

& 运算的基本规则是: $1&0=0,0&1=0,0&0=0,1&1=1$ 。只有两个位都为 1 时,& 运算的结果才是 1,其余的运算结果都为 0。如果 & 运算的数是十进制数,要先将其转换为二进制数,然后逐位进行 & 运算,但正负数有差别。

1) 正数的位“与”运算规则

正数的位“与”运算就是按对应位进行“与”运算即可。

例 3-8 采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型分别计算 $9&3$ 的值。

采用整型变量计算的程序如下:

```
1 #include <stdio.h>
2 void main()
3 {
4     int a,b,c; //也可用 unsigned int,char 和 unsigned char
5     a=9; b=3;
6     c=a&b;
7     printf("\n\n a= %d\tb= %d\tc= %d\n",a,b,c);
8 }
```

程序的第 4 行是采用整型 int 定义了 3 个变量 a、b、c;

第 5 行是给整型变量 a、b 分别赋值为 9 和 3;

第 6 行是把变量 a&b 运算结果赋值给变量 c;

第 7 行是对 3 个变量的结果输出。

输出结果为:

```
a=9  b=3  c=1
Press any key to continue
```

当变量采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型时,运算结果均为 $c=1$ 。
下面用二进制的字节形式进行简化验证。

9 的二进制数为:

```
0000 1001
```

3 的二进制数为:

```
0000 0011
```

逐位进行“与”运算:

```
0000 0001
```

所得的结果为 0000 0001,其对应的就是十进制数 1。所以, $9\&3=1$ 。

2) 负数的位“与”运算规则

负数的位“与”运算先要对负数求补码,然后再对补码按位进行“与”运算。如果位“与”运算之后的结果中高数位仍然是 4 个 1 时,还需要对位“与”运算的结果再求一次补码运算,使高数位由 1 变为 0 即可。

例 3-9 采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型分别计算 $-9\&3$ 的值。

将例 3-8 程序中的变量 a 改为 $a=-9$,其他程序均不变,其输出结果为:

```
a=-9  b=3  c=3
Press any key to continue
```

当变量为 -9 和 3 时,采用整型、无符号整型、字符型时,其运算结果均为 $c=3$ 。

如果将前面程序第 4 行的变量定义为无符号字符型“`unsigned char a, b, c;`”,其他程序均不变,其运行结果如下:

```
a=247  b=3  c=3
Press any key to continue
```

运算结果中 b、c 没有变。只是 a 并不是一 9,而是 247,它是一 9 的补码形式。

下面用二进制的字节形式进行简化验证。

-9 的二进制数为:

```
1000 1001
```

先对 -9 求补码,然后再“与”运算。

对 -9 数字位取反:

```
1111 0110
```

再加 1:

```
0000 0001
```

-9 的补码为:

```
1111 0111
```

3 的二进制数为:

0000 0011

逐位进行“与”运算：

0000 0011

所得的结果为：0000 0011，其对应的就是十进制数 3。所以， $-9 \& 3 = 3$ 。

例 3-10 用二进制数计算 $-13 \& -5$ 的值。

其运算方法如下：

-13 的二进制数为：

1000 1101

对-13 数字位取反：

1111 0010

再加 1：

0000 0001

-13 的补码为：

1111 0011

-5 的二进制数为：

1000 0101

对-5 数字位取反：

1111 1010

再加 1：

0000 0001

-5 的补码为：

1111 1011

然后对-13 的补码和-5 的补码进行“与”运算。

-13 的补码为：

1111 0011

-5 的补码为：

1111 1011

逐位进行“与”运算：

1111 0011

因为计算结果中的高数位仍然是 4 个 1，所以还需要对该计算结果再进行一次补码运算就是所求的结果。

前“与”结果为：

1111 0011

再进行取反为：

```
1000 1100
```

再加 1:

```
0000 0001
```

进行补码运算后的结果为:

```
1000 1101
```

可见,所得的结果为:1000 1101,其对应的就是十进制数-13。所以, $-13 \& -5 = -13$ 。

如果采用程序用 int、unsigned int 或者 char 对变量 a、b、c 进行定义,并赋值为: $a = -13, b = -5$,然后计算 $c = a \& b$ 的值,其运算结果为: $-13 \& -5 = -13$ 。

如果用 unsigned char 对变量 a、b、c 进行定义,并赋值为: $a = -13, b = -5$,然后计算 $c = a \& b$ 的值,其运算结果为: $a = 243, b = 251, c = 243$,这个结果实际上就是 3 个变量负数值的补码形式。虽然输出的结果形式不同,但是,负数的位“与”运算规则和执行过程是完全一致的。

3) 位“与”运算应用举例

例 3-11 将 243 的 4 个高数位清 0,保留低数位。

十进制数 243 对应的二进制数用字节表示为:1111 0011,要将 4 个高数位清 0,保留低数位,我们可以用 243 跟 15 进行位“与”运算就可以达到预期的目的。用字节简化二进制数表示如下:

```
1111 0011(243)
0000 1111(&15)
0000 0011(=)
```

所以, $243 \& 15 = 3$,实现了高数位清 0。

例 3-12 保留 243 对应二进制数 1111 0011 的右边第 2 位。

243 对应二进制数右边的第 2 位数就是十进制的 2,所以可以用 243 跟 2 的位“与”运算来解决。用二进制数表示如下:

```
1111 0011(243)
0000 0010(&2)
0000 0010(=)
```

所以, $243 \& 2 = 2$,这样就保留了原数右边的第 2 位不变,其他位全为 0。

4. 二进制数的位“或”运算方法

位“或”运算的符号是“|”,它也是一个双目运算,其左、右两侧需要两个数,两个二进制数按对应位进行|运算。

位“或”运算的基本规则是: $1|0=1, 0|1=1, 1|1=1, 0|0=0$ 。只有两个位都为 0 时运算结果才是 0,其余的运算结果都为 1。如果位“或”运算的数是十进制数,那么要先将其转换为二进制数,然后进行逐位“或”运算。

1) 正数的位“或”运算规则

正数的位“或”运算就是按对应位进行“或”运算即可。

例 3-13 采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型分别计算 $9|3$ 的值。

采用整型变量计算的程序如下:



```

1  #include <stdio.h>
2  void main()
3  {
4      int a,b,c; //也可用 unsigned int,char 和 unsigned char
5      a = 9; b = 3;
6      c = a|b;
7      printf("\n\n a = %d\tb = %d\tc = %d\n",a,b,c);
8  }

```

程序的第 4 行定义了 3 个整型变量 a、b、c；
 第 5 行是给整型变量 a、b 分别赋值为 9 和 3；
 第 6 行是把变量 a|b 运算结果赋值给变量 c；
 第 7 行是对 3 个变量的结果输出。

输出结果为：

```

a = 9  b = 3  c = 11
Press any key to continue

```

当变量采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型时，其运算结果均相同。
 下面用二进制的字节形式进行简化验证。

9 的二进制数为：

```
0000 1001
```

3 的二进制数为：

```
0000 0011
```

逐位进行|运算结果为：

```
0000 1011
```

所得的结果 0000 1011 对应的就是十进制数 11。所以， $9|3=11$ 。

2) 负数的位“或”运算规则

负数的位“或”运算先要对负数求补码，然后再对补码按位进行“或”运算。如果位“或”运算之后的结果中高数位仍然是 4 个 1 时，还需要对位“或”运算的结果再求一次补码运算，使高数位由 1 变为 0 即可。

例 3-14 采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型分别计算 $-9|3$ 的值。

将例 3-13 程序中变量 a 改为 $a=-9$ ，其他程序均不变，其输出结果为：

```

a = -9  b = 3  c = -9
Press any key to continue

```

可以验证，当变量的类型为无符号整型和字符型时，运算的结果也是 $c=-9$ 。
 当变量的类型为无符号字符型时(unsigned char a,b,c;)，运算的结果如下：

```

a = 247  b = 3  c = 247
Press any key to continue

```

这个输出结果实际上就是负数值的补码形式，其中 247 是 -9 的补码。

下面用字节形式进行简化验证。

-9 的二进制数为：

1000 1001

对-9 数字位取反:

1111 0110

再加 1:

0000 0001

-9 的补码为:

1111 0111

3 的二进制数为:

0000 0011

逐位求“或”为:

1111 0111

可见,所得的结果为:

1111 0111

因为计算结果的高数位仍然是 4 个 1,还需要对位“或”运算的结果再进行一次“补码”运算即为所得。

原来的位或运算结果为:

1111 0111

再取反为:

1000 1000

再加 1:

0000 0001

进行补码运算后的结果为:

1000 1001

所得的结果 1000 1001 对应的就是十进制数-9。所以, $-9|3=-9$ 。

例 3-15 用二进制的方法计算 $-13|-5$ 的值。

用二进制方法验证为: $-13|-5=-5$ 。

如果用程序验证也是: $a=-13, b=-5, c=-5$ 。

如果用 unsigned char 对变量 a、b、c 进行定义,其运算结果为: $a=243, b=251, c=251$ 。其中,243 是-13 的补码,251 是-5 的补码。虽然结果形式不同,但是,负数的位“或”运算规则和执行过程也是完全一致的。

3) 位“或”运算应用举例

例 3-16 将 3 的 4 个低数位置 1,高数位不变。

十进制数 3 对应的二进制数用字节表示为: 0000 0011,要将 4 个低数位置 1,高数位不变,用 3 跟 15 进行位“或”运算就可以达到预期的目的。用二进制数表示如下:

0000 0011(3)

```
0000 1111(|15)
0000 1111( = )
```

所以, $3|15=15$, 实现了低数位置 1。

例 3-17 将 3 对应的二进制数 0000 0011 左边的第 2 位置 1。

3 对应二进制数左边的第 2 位数就是十进制的 64, 所以, 我们可以用 3 跟 64 的位“或”运算来解决。用二进制数表示如下:

```
0000 0011(3)
0100 0000(|64)
0100 0011( = )
```

所以, $3|64=67$, 这样就将原数左边的第 2 位置 1, 其他位均不变。

5. 二进制数的位“非”运算方法

位“非”运算的符号是“ \sim ”, 它是一个单目运算, 其右边需要跟一个数。

位“非”运算的基本规则是: 按位取反, 当位值为 1 时取 0, 为 0 时取 1。

不少教科书上将位“非”运算笼统地称为“取反”运算, 这是不恰当的, 可能会误导学习者。因为位“非”运算并不是简单的“取反”运算, 不要理解为: $\sim 5 = -5$; 也不要简单地理解为按位“取反”就是: $\sim 1 = 0$ 、 $\sim 0 = 1$ 。其实, 这些数据“非”运算都是错误的。因为, 这些运算数据都是十进制的数据, 与二进制的数据是不同的。所以, 二进制数的位“非”运算另有玄机。

如果位“非”运算的数是十进制数, 那么要先将其转换为二进制数, 然后再做位“非”运算。

正数和负数的位“非”运算规则不同, 而且与正数或者负数定义的变量类型密切相关。

1) 正数的位“非”运算规则

当变量定义的类型为整型、无符号整型或者字符型时, 正数的位“非”运算要先对正数按位“取反”, 然后再求“补码”运算即为所得。

当变量定义的类型为无符号字符型时, 正数的位“非”运算就等于按位“取反”后所得的十进制数, 不再需要求“补码”运算了。

例 3-18 采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型分别计算 ~ 1 的值。

采用整型变量计算的程序如下:

```
1 #include <stdio.h>
2 void main()
3 {
4     int a,c;
5     a = 1;
6     c = ~a;
7     printf("\n\n a = %d\tc = %d\n",a,c);
8 }
```

程序的第 4 行定义了两个整型变量 a、c;

第 5 行是给整型变量 a 赋值为 1;

第 6 行是把变量 $\sim a$ 运算的结果赋值给变量 c;

第 7 行是结果输出。

输出结果为:

```
a = 1   c = - 2
Press any key to continue
```

可以验证,当变量的类型为无符号整型和字符型时,运算结果都是 $c = -2$ 。

如果将例 3-18 程序中的变量改为“unsigned char a, c;”,其他部分均不变,其输出结果为:

```
a = 1   c = 254
Press any key to continue
```

$c = 254$ 是对 1 的二进制数逐位取反后累加所得的十进制数。这个结果与前面的差异很大,实际上它就是 -2 的补码。可见,当变量定义为无符号字符型时,直接逐位取“反”即可,不需要再进行“补码”运算。

下面用字节形式进行简化验证。

1 的二进制数为:

```
0000 0001
```

先按位取反为:

```
1111 1110
```

再求补码取反为:

```
1000 0001
```

加 1 为:

```
0000 0001
```

求补码所得为:

```
1000 0010
```

可见,所得的结果为: 1000 0010,其对应的就是十进制数 -2 。所以, $\sim 1 = -2$ 。这就是整型、无符号整型和字符型的位“非”运算结果。

对 1 逐位取“反”所得的结果 1111 1110 对应的就是十进制数 254,这就是无符号字符型的位“非”运算结果。可见,无符号字符型的位“非”运算要少一个求补码的运算环节。按照类似的程序和方法计算 ~ 9 的值,所得的结果为 -10 ,或者是 246。大家可以自己去验证。

2) 负数的位“非”运算规则

不论变量是什么类型,负数的位“非”运算都是先对负数求补码,然后再按位进行“取反”运算即为所得。

例 3-19 采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型分别计算 $\sim(-1)$ 的值。

将例 3-18 程序中的变量 a 改为 $a = -1$,其他程序均不变,其输出结果为:

```
a = - 1   c = 0
Press any key to continue
```

可以验证,当变量的类型为无符号整型和字符型时,运算结果也是 $c = 0$ 。

当变量的类型为无符号字符型时,其运算结果为:

```
a = 255   c = 0
Press any key to continue
```

其中, $a=255$ 是 -1 的补码。而 $c=0$ 就是 $\sim(-1)=0$, 与其他类型的位“非”运算结果完全相同。

下面用字节形式进行简化验证。

-1 的二进制数为:

```
1000 0001
```

对 -1 求补取反为:

```
1111 1110
```

再加 1:

```
0000 0001
```

-1 的补码为: 1111 1111, 其对应的就是十进制数 255。

逐位取反为:

```
0000 0000
```

可见, 所得的结果 0000 0000 对应的就是十进制数 0。所以, $\sim(-1)=0$ 。

根据以上对正数和负数位“非”的计算结果, 对于整型、无符号整型和字符型的变量, 其位“非”的运算也可以得出简便算法:

位“非”运算等于原数加 1 后符号取反即可。

比如, $\sim 5 = -6$; $\sim 25 = -26$; $\sim(-7) = 6$; $\sim(-25) = 24$ 等, 大家可以自己去验证。

6. 二进制数的位“异或”运算方法

位“异或”运算的符号是“ \wedge ”, 也是一个双目运算, 其左、右两侧需要两个数, 两个二进制数按对应位进行“异或”运算。

位“异或”运算的基本规则是: $1^0=1, 0^1=1, 1^1=0, 0^0=0$ 。当两个位的状态值不同时, 其运算结果是 1, 相同时为 0。如果位“异或”运算的数是十进制数, 要先将其转换为二进制数, 然后再进行逐位“异或”运算。

1) 正数的位“异或”运算规则

正数的位“异或”运算就是按对应位进行“异或”运算即可。

例 3-20 采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型分别计算 9^3 的值。

采用整型变量计算的程序如下:

```
1 #include <stdio.h>
2 void main()
3 {
4     int a,b,c;
5     a=9; b=3;
6     c=a^b;
7     printf("\n\n a = %d\tb = %d\tc = %d\n",a,b,c);
8 }
```

第 7 行就是把变量 a^b 异或运算的结果赋值给变量 c 。

输出结果为:

```
a=9 b=3 c=10
Press any key to continue
```

当变量的类型为无符号整型、字符型、无符号字符型时,运算结果也是 $c=10$ 。

下面用字节形式进行简化验证。

9 的二进制数为:

```
0000 1001
```

3 的二进制数为:

```
0000 0011
```

逐位进行“异或”运算的结果为:

```
0000 1010
```

可见,所得的结果 0000 1010 对应的就是十进制数 10。所以, $9^3=10$ 。

2) 负数的位“异或”运算规则

负数的位“异或”运算要对负数先求补码后再按对应位进行“异或”运算。如果位“异或”运算之后的结果中高数位仍然是 4 个 1 时,则需要对位“异或”运算的结果再求一次“补码”运算,使高数位由 1 变为 0 即可。

例 3-21 采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型分别计算 $(-9)^3$ 的值。

将例 3-20 程序中的 a 改为 $a=-9$,其他程序均不变,其输出结果为:

```
a = -9  b = 3  c = -12
Press any key to continue
```

可以验证,当变量的类型为无符号整型和字符型时,运算的结果也是 $c=-12$ 。

当变量的类型为无符号字符型时,运算的结果如下:

```
a = 247  b = 3  c = 244
Press any key to continue
```

其中, $a=247$ 是 -9 的补码, $c=244$ 是 -12 的补码,这是无符号字符型运算用补码的特点。

下面用字节形式进行简化验证。

-9 的二进制数为:

```
1000 1001
```

对 -9 数字位取反:

```
1111 0110
```

再加 1:

```
0000 0001
```

-9 的补码为:

```
1111 0111
```

3 的二进制数为:

```
0000 0011
```

逐位进行“异或”运算的结果为:

```
1111 0100
```

可见,所得的结果为:

```
1111 0100
```

因为计算结果的高数位仍然是 4 个 1, 所以还需要对位“异或”运算的结果再计算一次“补码”运算即为所得。

原来的运算结果为:

```
1111 0100
```

再取反为:

```
1000 1011
```

再加 1:

```
0000 0001
```

进行补码运算后的结果为:

```
1000 1100
```

可见, 所得的结果 1000 1100 对应的就是十进制数 -12。所以, $(-9)^3 = -12$ 。如果采用无符号字符型运算, 其结果为 1111 0100, 也就是十进制数 244。

例 3-22 计算 $(-13)^{(-5)}$ 的值。

验证结果为: $(-13)^{(-5)} = 8$, 大家可以自己用程序去验证。

3) 位“异或”运算应用举例

例 3-23 采用位“异或”运算对 -9 清 0。

采用整型变量计算的程序如下:

```
1 #include <stdio.h>
2 void main()
3 {
4     int a = -9;
5     a = a^a;
6     printf("\n\n a = %d\n", a);
7 }
```

第 5 行是把变量 a^a 异或运算的结果再赋值给变量 a。

输出结果为:

```
a = 0
Press any key to continue
```

可见, 输出变量 a 的值已经由 -9 变为 0。

用二进制的运算验证也是: $(-9)^{(-9)} = 0$ 。这种方法对所有的数据都是如此。

例 3-24 假如有两个整数 $a=3$, $b=-7$, 请将 a、b 两个数对调。

在 C 语言程序中要对调两个数是需要第 3 个中间变量的, 比如, “int c; { c=a; a=b; b=c; }”, 这样就可以将 a、b 两个数对调。而利用位的“异或”运算, 可直接对两个变量进行对调, 不需要第 3 个中间变量。

请看下面的程序:

```
1 #include <stdio.h>
2 void main()
3 {
```

```
4     int a = -9, b = 3;
5     printf("\n\n  原来的 a = %d\tb = %d\n", a, b);
6     a = a^b;
7     b = b^a;
8     a = a^b;
9     printf("  对调后 a = %d\tb = %d\n", a, b);
10 }
```

第6~8行3次采用位“异或”运算,对变量a、b的值进行对调。

输出结果为:

```
原来的:a = -9   b = 3
对调后:a = 3    b = -9
Press any key to continue
```

可见,对调的结果正确。

用二进制的位“异或”运算验证结果完全一致,大家可以自己去验证。

7. 二进制数的位“左移”运算方法

位“左移”运算的符号是“<<”,它也是一个双目运算,左侧是要移位的二进制数,右侧是要移位的位数。位“左移”的运算符“<<”看起来像是一个双箭头指向左侧,所以“<<”是位的左移运算。位“左移”是对整个二进制数一起向左移位。

十进制数的位“左移”要先将其转换为二进制数,然后再“左移”运算。

1) 正数位“左移”运算规则

正数位“左移”时移出的“位数”丢弃,在右侧补0,移出几位就补几个0。

例 3-25 采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型分别计算 $9 \ll 1$ 的值。

采用整型变量计算的程序如下:

```
1  #include <stdio.h>
2  void main()
3  {
4      int a = 9, b;
5      b = a << 1;
6      printf("\n\n  a = %d\tb = %d\n", a, b);
7  }
```

第5行是把变量 $a \ll 1$ 左移运算的结果赋值给变量b。

输出结果为:

```
a = 9   b = 18
Press any key to continue
```

可见,正数9左移1位后的运算结果是18,是原值9的2倍。如果采用其他3种类型定义变量a、b,其运算结果是一样的。

用二进制字节简化验证也是 $9 \ll 1 = 18$ 。如果对9左移2位,所得的结果为 $9 \ll 2 = 36$ 。

2) 负数位“左移”运算规则

负数位“左移”时符号位1保持不变,只移左侧的数据位,移出的“位数”丢弃,在右侧补0,移出几位就补几个0。

例 3-26 采用整型、无符号整型、字符型和无符号字符型分别计算 $(-9) \ll 1$ 的值。

将例3-25程序中的变量a改为 $a = -9$,其他程序均不变,其输出结果为:

```
a = -9  b = -18
Press any key to continue
```

可见,负数-9左移1位后的运算结果是-18,也是原值-9的2倍。如果采用无符号整型和字符型定义变量a、b,程序的运算结果与整型的结果也是一样的。

如果采用无符号字符型定义变量a、b,那么程序运算的结果如下:

```
a = 247  b = 238
Press any key to continue
```

a=247是a=-9的补码形式,b=238也是b=-18的补码形式,运算实质并没有改变。

用二进制数字节简化验证为 $-9 \ll 2 = -36$ 。

根据以上对正数和负数位“左移”的计算结果,可以得出简便算法:一个数的位“左移”运算等于原数乘以2的移位次数幂的倍数。

比如, $6 \ll 2 = 6 \times 2^2 = 24$, $-7 \ll 2 = -7 \times 2^2 = -28$,大家可以自己去验证。

8. 二进制数的位“右移”运算方法

位“右移”运算的符号是“>>”,与位的“左移”运算类似,也是一个双目运算,左侧是要移位的二进制数,右侧是要移位的位数。位“右移”的运算符号“>>”看起来就像是一个双箭头指向右侧,所以“>>”是位的右移运算。位“右移”是对整个二进制数一起向右移位。

十进制数的位“右移”运算要先将其转换为二进制数,然后再“右移”运算。

1) 正数位“右移”运算规则

正数位“右移”时,移出“位”丢弃,在左侧高数位补0,移出几位就补几个0。

例 3-27 采用整型、字符型和无符号字符型、无符号整型分别计算正数 $9 \gg 1$ 的值。

采用整型变量计算的程序如下:

```
1 #include <stdio.h>
2 void main()
3 {
4     int a = 9, b;
5     b = a >> 1;
6     printf("\n\n a = %d\tb = %d\n", a, b);
7 }
```

第5行是把变量 $a \gg 1$ 右移运算的结果赋值给变量b。

输出结果为:

```
a = 9  b = 4
Press any key to continue
```

可见,正数9右移1位后的运算结果是4。若是其他3种类型,其运算结果也是 $b=4$ 。

用二进制字节形式简化验证为 $9 \gg 1 = 4$ 。如果对9右移2位,所得的结果为 $9 \gg 2 = 2$ 。

正数的位“右移”运算可以简单表示为: $a/2^x$ 取整,x代表移位数。比如, $25 \gg 1 = 25/2 = 12$, $25 \gg 3 = 25/2^3 = 3$ 。大家也可以自己去验证一下。

2) 负数位“右移”运算规则

负数的位“右移”运算规则比较复杂,与变量的类型有很大关系。

(1) 整型负数的位“右移”运算规则。

先对负数求补码,再对补码右移,移出“位”丢弃,在左侧高数位补1,移出几位补几个1,然后对右移后的数再求补码就是所求结果。

例 3-28 采用整型计算 $-9 \gg 1$ 的值。

将例 3-27 程序中的变量 a 改为 $a = -9$,其他程序均不变,其输出结果为:

```
a = -9   b = -5
Press any key to continue
```

可见, -9 右移 1 位后的运算结果是 -5 。

用二进制字节简化验证为 $(-9) \gg 1 = -5$ 。如果对 -9 右移 2 位,所得结果为 $(-9) \gg 2 = -3$ 。

根据整型变量负数的位“右移”运算结果,可以总结得到下面的简便算法。

如果 a 是一个负整数,当 a 右移 x 位时,其右移结果分两种情况:

若能被整除,其结果就是: $a/2^x$ 。比如, $(-8) \gg 1 = (-8)/2 = -4$, $(-8) \gg 2 = (-8)/2^2 = -2$ 。

若不能被整除,其结果就是: $a/2^x - 1$ 。比如, $(-9) \gg 1 = (-9)/2 - 1 = -5$, $(-9) \gg 2 = (-9)/2^2 - 1 = -3$ 。

(2) 无符号整型负数的位“右移”运算规则。

先对负数逐位取反码,再右移,移出“位”丢弃,在左侧高数位补0,移出几位就补几个0,右移后对应的十进制数就是所求的结果。

例 3-29 采用无符号整型计算 $-9 \gg 1$ 的值。

将例 3-27 程序中的变量采用无符号整型,其他程序均不变,其输出结果为:

```
a = -9   b = 2147483643
Press any key to continue
```

可见,无符号整数 -9 右移 1 位后的运算结果是 2147483643,这个数字实际上是 -9 取反码的数 $4294967286/2$ 所得。

下面用二进制字节形式进行验证。

-9 的二进制数为:

```
1 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 1001
```

-9 取反码为:

```
1 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 0110
```

其对应的十进制数为 4294967286。

右移 1 位为:

```
1 0111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1011
```

其对应的十进制数为 2147483643,也就是 $4294967286/2 = 2147483643$ 。这也就是无符号整数对应负数位“右移”的运算结果。按照同样的方法,可计算 $-9 \gg 2$ 。

取反右移 2 位为:

```
1 0011 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1101
```

其对应的十进制为 1073741821,也就是 $4294967286/2^2=1073741821$ 。

当定义变量为无符号整型时,其他负整数的位“右移”运算方法与上述相同,大家可以自己去验证。

(3) 字符型负数的位“右移”运算规则。

先对负数求补码,再对补码右移,移出“位”丢弃,在左侧高数位补 1,移出几位就补几个 1,然后对右移后的数再求补码就是所求结果。

例 3-30 采用字符型计算 $(-9)\gg 1$ 的值。

将例 3-27 程序中的变量采用字符型,其他程序均不变, -9 右移 1 位的输出结果为:

```
a = -9   b = -5
Press any key to continue
```

可见, -9 右移 1 位后的运算结果是 -5 。

用二进制字节简化验证 $(-9)\gg 1 = -5$ 。

根据字符型变量负数的位“右移”运算结果,也可以总结得到下面的简便算法。

假设 a 是一个负整数,当 a 右移 x 位时,其右移结果分两种情况:

① 若能被整除,其结果就是: $a/2^x$ 。比如, $(-8)\gg 1 = (-8)/2 = -4$, $(-8)\gg 2 = (-8)/2^2 = -2$ 。

② 若不能被整除,其结果就是: $a/2^x - 1$ 。比如, $(-9)\gg 1 = (-9)/2 - 1 = -5$, $(-9)\gg 2 = (-9)/2^2 - 1 = -3$ 。

可见,字符型负数的位“右移”运算方法与整型负数的位“右移”运算方法相同,负数的位“右移”极限是 -1 。

(4) 无符号字符型负数的位“右移”运算规则。

无符号字符型的负数位“右移”时,先对负数求补码,然后对补码之后的数进行位“右移”;右移时移出“位”丢弃,在左侧的高数位补 0;右侧移出几位就在左侧高数位补几个 0;移位后所得的十进制数就是运算的结果。

例 3-31 采用无符号字符型计算 $-9\gg 1$ 的值。

将例 3-27 程序中的变量采用无符号字符型,其他程序均不变,其输出结果为:

```
a = 247   b = 123
Press any key to continue
```

其中, $a=247$ 是 -9 的补码,变量 b 是对变量 a 的补码位“右移”后的十进制数 123。

用二进制字节简化验证 $b = a \gg 1 = 123$ 。如果在无符号字符型变量的情况下,将 $a = -9$ 位“右移”2 位,即 $a \gg 2$,结果为 $b = 61$,也就是 $247/2^2 = 61$ 。

3.4.2 位逻辑判断条件的应用

1. 位逻辑判断条件的构成方法

位逻辑运算共有 6 种,每一种都可以构成判断条件,也可以组合构成判断条件。

请看下面的程序:

```
1 #include <stdio.h>
2 void main()
3 {
```

```
4     unsigned char a,b,c;
5     a = 5;
6     printf("\n\n 请输入 b 的值(1~3):");
7     scanf(" %d",&b);
8     c = a&b;
9     if(c==1)
10        printf("  a = %d\tb = %d\tc = %d\n",a,b,c);
11     else
12        printf("  条件不具备!\n");
13 }
```

程序的第 4 行定义了 3 个无符号整型变量 a、b、c；

第 5 行给变量 a 赋值为 5；

第 6 行和第 7 行提示给变量 b 从键盘赋值,赋值范围为 1~3；

第 8 行把 a&b 的值赋给变量 c；

第 9 行对变量 c 进行 c==1 的逻辑判断；

如果条件成立,那么第 10 行就输出 3 个变量的值；

如果不成立,那么第 12 行就输出提示信息“条件不具备!”。

当程序运行后给变量 b 输入 1,条件成立,输出结果为：

```
请输入 b 的值(1~3): 1
a = 5  b = 1  c = 1
Press any key to continue
```

当程序运行后给变量 b 输入 2,条件不成立,输出结果为：

```
请输入 b 的值(1~3): 2
条件不具备!
Press any key to continue
```

当程序运行后给变量 b 输入 3,条件成立,输出结果为：

```
请输入 b 的值(1~3): 3
a = 5  b = 3  c = 1
Press any key to continue
```

实际上,采用位逻辑运算还可以构成其他的判断条件,大家可以自己去练习。

2. 位逻辑运算综合应用举例

请看下面的程序：

```
1  #include <stdio.h>
2  void main()
3  {
4      unsigned char a = 1,b = 2,c = 3,d,e,f;
5      d = ~a&b|c;
6      e = a|b<<1;
7      f = ~a<<1;
8      printf("\n\n  a = %d\tb = %d\tc = %d\td = %d\te = %d\tf = %d\n",a,b,c,d,e,f);
9  }
```

程序的第 4 行定义了 a、b、c、d、e、f 五个无符号字符型变量,并给 a、b、c 三个变量分别赋了初值 1、2、3；

第 5 行将位逻辑混合运算 ~a&b|c 的结果赋给变量 d；

第 6 行将位逻辑混合运算 $a|b \ll 1$ 的结果赋给变量 e;

第 7 行将位逻辑混合运算 $\sim a \ll 1$ 的结果赋给变量 f;

第 8 行输出所有变量的值。

输出结果为:

```
a = 1  b = 2  c = 3  d = 3  e = 5  f = 252
```

从程序的运行结果 $d=3$ 、 $e=5$ 、 $f=252$ 可以验证,第 5 行的逻辑运算顺序位为:非 \rightarrow 与 \rightarrow 或;第 6 行的运算顺序为:位左移 \rightarrow 位或;第 7 行的运算顺序为:位非 \rightarrow 位左移。大家也可以自己去验证一下。

归纳总结: 正数的位运算比较简单,尤其是无符号字符型的位运算更简单,它只有一字节,数字范围最小。负数的位运算比较复杂,变量的定义类型不同,位运算的规则就不同,尤其是位“右移”的运算规则差异很大。所以,位运算通常把变量的类型多定义为无符号字符型。

3.5 选择结构的程序设计应用举例

例 3-32 任意给定 3 条边,计算三角形的面积。

编程思路: 首先,要判断所给定的 3 条边能否构成一个三角形,如果能,计算才有意义。分析的依据就是任意两边之和要大于第三边。其次,要知道根据 3 条边计算三角形的面积公式有什么特殊之处,以便在设计程序时考虑周到一些。



根据数学概念,已知 3 条边计算三角形的面积公式为: $s = \sqrt{t(t-a)(t-b)(t-c)}$,其中 $t = (a+b+c)/2$ 。很明显,这个面积计算要用到开方的运算,这是数学的专有运算。在 C 语言中是不能直接进行开方运算的,需要调用数学的开方运算函数 `sqrt()` 来完成相关的开方计算任务,还需要在程序前面加入数学运算的函数平台 `#include <math.h>`。

具体的程序如下:

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>
void main()
{
    float a, b, c, t, s;
    printf("a=? b=? c=?\n");
    scanf("%f%f%f", &a, &b, &c);
    if(a+b>c&&a+c>b&&b+c>a)
    {
        t = (a+b+c)/2;
        s = sqrt(t*(t-a)*(t-b)*(t-c));
        printf("a = %1.2f\tb = %1.2f\tc = %1.2f\n", a, b, c);
        printf("s = %5.2f\n", s);
    }
    else
        printf("三条边不能构成三角形!退出.\n\n");
}
```

程序说明: 在判断条件中,对 3 条边的判断必须用逻辑与“&&”,不能用逻辑或“||”。`if(...)` 语句后面的花括号 `{ }` 所包含的 4 个语句是一个复合语句,要一同执行完毕。

程序运行如下：

```
a=? b=? c=? 3 3 2 ✓
a=3.00 b=3.00 c=2.00
s=2.83
```

说明输入正确，程序设计也正确。如果输入“1 2 3”，那么程序会发出错误提示信息。

3.6 选择结构的嵌套

单一选择结构是一个条件两项选择，它不能解决多个条件多项选择的问题。选择结构的嵌套可以解决此类问题，这就是多个条件多项选择的结构形式。

例 3-33 从键盘上任意输入一个字符，判断它是什么字符。

算法分析：首先输入的字符可能是字母、数字、空格或者是别的字符等。而每一种字符的判断条件是不同的，选项结果也是不同的。可见，此例用单一的选择结构无法实现，必须用选择结构的嵌套来实现。图 3-2 所示就是选择结构的嵌套流程图。

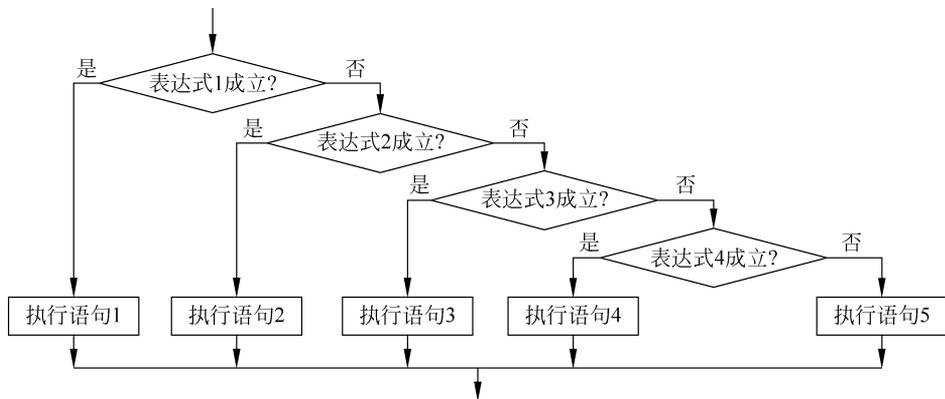


图 3-2 选择结构的嵌套流程图

如图 3-2 所示的选择结构对应的判断语句格式为：

```
if (表达式 1)
    语句 1;
else if (表达式 2)
    语句 2;
    else if (表达式 3)
        语句 3;
        else if (表达式 4)
            语句 4;
        else
            语句 5;
```

从流程图和选择语句中可以看出，它有 4 个条件判断表达式，还有 5 个执行选项结果，这就是多个条件多项选择的结构形式。

在选择语句的嵌套中多次出现 if() 和 else 语句，前后很容易混淆。所以，书写时同级的 if() 与 else 语句要对齐布局，形成倒梯形状，这样也有利于逻辑分析和查找问题。

对例 3-33 怎样编程？对分段函数计算怎样编程？大家试做一下这两个练习。



例 3-34 下面是一个选择结构嵌套程序的例子,该程序的输出结果是什么?

```
#include <stdio.h>
void main()
{
    int a, b, c, d, x;
    a = b = c = 0;
    d = 20;
    if ( a )
        d = d - 10;
    else
        if ( d + 2 )
            if (!c)
                x = 15;
            else
                x = 25;
    printf("d = %d, x = %d\n", d, x);
}
```

程序的运行结果是什么?大家猜得出来吗?

在这个程序中两点需要说明:

一是给变量等价赋值“a=b=c=0;”,这是对的;如果是“int a=b=c=d=0;”,则是错的。因为赋值号“=”左边是左值,左值必须是变量,而变量名中是不能包含“=”的,所以是错的。

二是判断条件表达式用的是算术表达式 a 和 d+2,即 if(a)以及 f(d+2),这种形式是可行的。用算术表达式作为判断条件时,只要表达式的值不为 0,条件就成立,否则,就不成立。

理解了上述两点,再判断上面程序的结果就容易多了。

该程序的运行结果为:d=20,x=15,你猜对了吗?

3.7 条件表达式和条件语句介绍

C 语言有一个独门绝技,这个独门绝技就是条件运算。它的运算符就是“?:”。之所以说成独门绝技,是因为在其他的计算机语言中没有这种运算方式,只有 C 语言才有。

运算符“?:”叫作条件运算符,它是 C 语言中唯一一个三目运算符,需要 3 个数据。条件运算符怎么用?其第一个数据是一个条件或者是一个逻辑值,第二个数据是条件成立时的结果,第三个数据是条件不成立时的结果。第一个数要放在“?”之前;第二个数要放在“?”与“:”之间;第三个数要放在“:”之后。

例如,“a>b? a: b”或者“X? 方案一: 方案二”都是条件语句的用法,这也叫作条件表达式。

如果把条件表达式的运算结果赋给一个变量,就可以构成条件表达式的赋值语句。

例如,“max=a>b? a: b;”,这样 max 就可以获得两个数据中的大者。

不论条件判断的结果如何,只要是指向同一个目标,都可以用条件语句来实现。

例 3-35 求两个整数中的大者。用条件表达式来实现的程序如下:

```
1 #include <stdio.h>
```

```
2 void main()
3 {
4     int a, b, max;
5     printf("a = ? b = ?");
6     scanf("%d %d", &a, &b);
7     max = a > b ? a : b;
8     printf("a = %d\tb = %d\tmax = %d\n", a, b, max);
9 }
```

程序第7行用条件表达式实现判断功能,简化了程序设计。

3.8 switch()多分支语句介绍

虽然选择结构的嵌套能解决多个条件多项选择的问题,但是它不能解决一个条件多种情况选择的问题,而采用 switch()多分支语句解决此类问题正合适。

1. switch()多分支语句介绍及应用方法

switch()多分支语句的格式如下:

```
switch(表达式)
{
    case 常量表达式 1: 语句组 1;
    case 常量表达式 2: 语句组 2;
    case 常量表达式 3: 语句组 3;
    ...
    case 常量表达式 n: 语句组 n;
    [default: 语句组 n + 1;]
}
```

switch()多分支语句是由首部和 case 分支表组成的。它的首部括号中的“表达式”就是唯一的一个判断条件,但是它有多种情况与 case 分支表中的常量表达式相对应,而每个常量表达式后面对应着不同的分支选项。所以,它是一个多种情况多项选择的结构形式。

switch()语句就像一个多路开关,它的分支表中 case 可多可少,具体由所控制的对象来决定。如果没有特殊要求,那么分支表的前后顺序可以调换,原则上不影响语句的执行。

在 switch()多分支语句中需要注意以下几点:

- (1) [default: 语句组 n+1;]是一个默认选项,可有可无。
- (2) case 中的常量表达式 1: 后面的符号必须是冒号“:”。
- (3) switch()括号中的表达式不能用浮点型数据或者表达式,比如,switch(a+3.5)或者 switch(2.3)等都是错误的。其他类型的表达式均可以,可以是整型、字符型表达式或者数据,也可以是关系表达式或者逻辑表达式。
- (4) 分支表 case 中的常量表达式只能是字符常量或者整型常量,比如,0,1,2,3,⋯或者 A,B,C,⋯,a,b,c 等。不能用浮点数,更不能用变量。每个常量表达式的值不能重复,必须是唯一的。

switch()语句的执行过程是:当首部表达式的值与 case 分支表中常量表达式的值相等时,程序就去执行该分支表之后所列语句组的内容。分支表中常量表达式的值不同,执行的语句组内容也就不同。

例 3-36 下面 switch() 语句的输出结果是什么?

```
#include <stdio.h>
void main()
{
    int a = 0, i = 1;
    switch( i )
    {
        case 0:
        case 1: a = 2; printf("a = %d\n", a);
        case 2:
        case 3: a = 3; printf("a = %d\n", a);
        default: a = 7; printf("a = %d\n", a);
    }
}
```

在这个例子中,因为 $i=1$,所以 $\text{switch}(i)$ 就是 $\text{switch}(1)$,程序就去执行分支表中“case 1: $a=2$; $\text{printf}("a = \%d\n", a);$ ”的语句,输出的结果应该是 $a=2$,但是程序执行的结果有 3 行输出:

```
a = 2
a = 3
a = 7
```

这是因为每个分支语句之后没有中断跳转语句,所以后面的情况都被一起执行了。假如 $i=0$,后面所有的 case 情况也都会被执行,这样的 case 分支表选项是没有选择性的。

2. switch() 语句中“break;”语句的功能

要想使 switch() 语句的分支表选择更清晰,就要在每个 case 分支语句组之后加上一条“break;”语句。其流程图如图 3-3 所示。

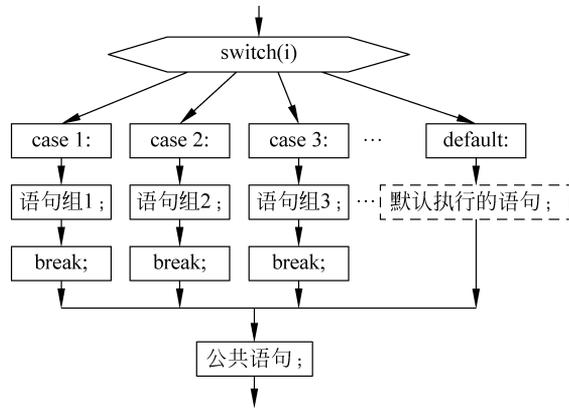


图 3-3 switch() 多分支语句流程图

图 3-3 中的六边形表示 switch() 多分支语句的流程图模块。

例 3-37 已知某公司员工的保底工资为 1000 元,某月的销售利润 profit(整数)与利润的提成关系如下(计量单位:元):

```
profit ≤ 1000      没有提成;
1000 < profit ≤ 2000 提成 10%;
```

2000 < profit ≤ 5000 提成 15%;

5000 < profit ≤ 10000 提成 20%;

10000 < profit 提成 25%。

根据利润求出员工的工资数额。

设计分析：利润数很大，若直接用于 case 分支表中的常量表达式会很麻烦，所以要对利润进行简化处理，使 case 中的常量表达式变得简单，这也是处理同类问题的好方法。

由于利润提成的变化点都是 1000 的整数倍(1000、2000、5000、……)，可以将利润 profit 整除以 1000，那么：

profit ≤ 1000 对应 0、1

1000 < profit ≤ 2000 对应 1、2

2000 < profit ≤ 5000 对应 2、3、4、5

5000 < profit ≤ 10000 对应 5、6、7、8、9、10

profit > 10000 对应 10、11、12、……

从上面对应的数字来看，利润 1000 以下有一个 1，1000 以上也有一个 1；同样，利润在 5000 < profit ≤ 10000 以下的有 10，利润在 profit > 10000 以上的也有 10。两个相邻级别之间出现了重叠问题，这不利于利润的分配。

解决重叠问题的方法很简单：采用最小增量法，就是将利润 profit 先减 1，然后再整除以 1000 就可以了。请看结果：

profit ≤ 1000 对应 0

1000 < profit ≤ 2000 对应 1

2000 < profit ≤ 5000 对应 2、3、4

5000 < profit ≤ 10000 对应 5、6、7、8、9

profit > 10000 对应 10、11、12、……

经过这样的分级后所设计的程序如下：

```
#include <stdio.h>
void main()
{
    long profit;           //定义 profit 为长整型变量
    int grade;
    float salary = 1000;   //工资底薪为 1000 元
    printf("Input profit: ");
    scanf("%ld", &profit); // %ld 中 l 表示长整型格式
    grade = (profit - 1) / 1000; /* 最小增量法的应用,这是编程的关键 */
    switch(grade)
    {
        case 0: break;           //profit ≤ 1000 没有提成
        case 1: salary += profit * 0.1; break;
        case 2:
        case 3:
        case 4: salary += profit * 0.15; break;
        case 5:
        case 6:
        case 7:
        case 8:
```

```

        case 9: salary += profit * 0.2; break;
        default: salary += profit * 0.25;
    }
    printf("salary= %.2f\n", salary);
}

```

此例中同一个等级之间不使用“break;”语句,只在不同等级中使用,这样输出的结果符合题目要求。这样的多分支程序对确定利润提成很方便,大家可以按照自己心目中的薪资确定规则,感受一下该程序的乐趣。

3. 复合赋值运算符的介绍

在例 3-37 的程序中,我们看到了一种全新的运算符“+=”,这种运算符叫作复合赋值运算符。C 语言中共有 5 种类型的复合赋值运算符,即 +=、-=、*=、/=、%=,它们所对应的运算功能就是求累加、累减、累乘、累除和累求余。

例如,赋值表达式 $a=a+2$,就是用变量 a 原来的值加上 2 之后将所得到的新值再赋值给变量 a ,即 a 现在的值已经被新的值刷新了。这种赋值表达式可以用复合赋值运算符写成 $a+=2$ 。同样, $b=b-3$ 可以写成 $b-=3$; $c=c*4$ 可以写成 $c*=4$; $d=d\%5$ 可以写成 $d\%=5$ 等。

4. 自增自减运算符的介绍

当增量值 ≥ 2 时都可以写成复合赋值运算符的表达方式,如果增量值为 1,即 $a=a+1$ 可以写成 $a+=1$; $b=b-1$ 可以写成 $b-=1$ 。

不过,在 C 语言中把增量为 1 的累加和累减运算用一种更简单的运算符来描述,这就是 ++ 和 --。也就是可以把 $a=a+1$ 直接写成 $a++$,把 $b=b-1$ 直接写成 $b--$ 。

++ 或者 -- 运算就叫作自增或者自减运算。

自增和自减运算各有两种运算形式,比如, $a++$ 和 $++a$, $b--$ 和 $--b$ 。自增、自减运算符在变量后面的叫后置运算,在变量前面的叫前置运算。前置运算与后置运算的规则是不一样的。

前置运算的规则是:先增减后运算;后置运算的规则是:先运算后增减。

先增减后运算就是先给变量加 1 或者减 1,然后再用变量的值进行计算;先运算后增减就是先用变量原来的值进行计算,之后再给变量的值加 1 或者减 1。

虽说 $++i$ 、 $--i$ 与 $i++$ 、 $i--$ 都对应于 $i=i+1$ 和 $i=i-1$ 的形式,但是,运算之后的值要么加 1 要么减 1。

例 3-38 下面例子的结果是多少?

如果 $i=3$, $j=++i$, 则 $i=$ __、 $j=$ __;

如果 $i=3$, $k=i++$, 则 $i=$ __、 $k=$ __;

如果 $i=3$, $x=i--$, 则 $i=$ __、 $x=$ __;

如果 $i=3$, $y=--i$, 则 $i=$ __、 $y=$ __。

答案是: $i=4$ 、 $j=4$;

$i=4$ 、 $k=3$;

$i=2$ 、 $x=3$;

$i=2$ 、 $y=2$ 。



你的答案对吗?

5. switch() 语句的嵌套应用

switch() 语句还可以嵌套应用,方法与单一的 switch() 语句相同,但是,要掌握好各自 case 语句的对应关系,还要确定好“break;”语句跳出后的准确位置,否则就会出错。

例 3-39 下面例子的输出结果是什么?

```
#include <stdio.h>
void main()
{
    int a = 2, b = 7, c = 5;
    switch(a > 0)
    {
        case 1: switch(b < 0)
        {
            case 0: printf("@"); break;
            case 1: printf("!"); break;
        }
        case 0: switch(c == 5)
        {
            case 0: printf(" * "); break;
            case 1: printf(" # "); break;
            default: printf(" $ "); break;
        }
        default: printf("&");
    }
}
```

程序的输出结果如下:

@ # &, 你答对了吗?

6. switch() 语句的菜单功能

用 switch() 多分支语句可以直接计算任意直角三角形的面积、矩形的面积、圆形的面积或者梯形的面积等,而不是一个单一的计算程序,这就要用到 switch() 多分支语句菜单功能。怎样实现这个菜单功能?

我们需要借助 4 个语句来完成这个任务:一是 printf() 输出语句,二是 scanf() 输入语句,三是 switch() 多分支语句,四是 goto 转向语句(该语句是一种无条件的循环语句,会在第 4 章中学习)。其中,由 printf() 输出语句构成菜单选项;由 scanf() 输入语句对菜单选项进行输入确认;由 switch() 多分支语句对选项内容进行具体的计算操作和执行输出;由 goto 转向语句确定是否需要返回菜单。请看下面的例子。

例 3-40 设计一个实用菜单,要求如下:

```
选择计算有关面积
=====
1、求矩形的面积
2、求直角三角形的面积
3、求菱形的面积
```



4、退出计算

=====

你的选择是：

按照上面的书写形式,先用 printf()输出语句设计一个显示菜单;根据菜单的不同选项编号,就可以计算不同图形的面积。这个选项编号要通过 scanf()输入语句输入;根据输入的编号,由 switch()多分支语句选择执行计算;执行完之后,如果还要进行其他图形的面积计算,则不用退出程序,可以再返回菜单进行新的选项计算,这个功能就由 goto 转向语句来完成,以此类推。直到从菜单上选择退出后,程序运行才真正结束。

下面就是所设计的程序:

```

1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>          //这是清屏函数的头函数库声明
3  void main()
4  {
5      int a, b, s, m;
6      w: m = 0;                //将选择序号先清 0,避免出现重复的选择
7      system("cls");          //使用清屏命令,使屏幕的显示内容更整洁
8      printf("选择计算菜单\n");
9      printf("===== \n");
10     printf("1、计算矩形面积\n");
11     printf("2、计算直角三角形面积\n");
12     printf("3、计算菱形面积\n");
13     printf("4、退出计算\n");
14     printf("===== \n");
15     printf("  你的选择是:");
16     scanf("%d",&m);
17     switch(m)
18     {
19         case 1: system("cls"); // 清屏语句
20                 printf("\n\n请输入矩形的长和宽\n");
21                 scanf("%d%d",&a,&b);
22                 s = a * b;
23                 printf("\n矩形的长 = %d\t宽 = %d\t面积 = %d\n",a,b,s);
24                 break;
25         case 2: system("cls"); // 清屏语句
26                 printf("\n\n请输入直角三角形的底和高\n");
27                 scanf("%d%d",&a,&b);
28                 s = a * b/2;
29                 printf("\n直角三角形的底 = %d\t高 = %d\t面积 = %d\n",a,b,s);
30                 break;
31         case 3: system("cls"); // 清屏语句
32                 printf("\n\n请输入菱形的边长和高\n");
33                 scanf("%d%d",&a,&b);
34                 s = a * b;
35                 printf("\n菱形的边长 = %d\t高 = %d\t面积 = %d\n",a,b,s);
36                 break;
37         case 4: break;
38     }
39     if (m!= 4)
40         { getchar(); getchar(); goto w; }
41     printf("\n\n  已退出运算!\n\n\n");
42 }

```

程序总共有 42 行语句命令,其中:

第 1 行和第 2 行是两个文件包含声明;

第 5 行是变量的定义;

第 6 行是菜单循环的入口,“w:”是循环入口的标号;

第 7 行是清屏语句命令;

第 8~16 行是菜单与选项输入语句;

第 17~38 行是 switch() 多分支选择语句;

第 39 行和第 40 行是判断以及菜单的循环语句;

第 41 行是退出提示语句。

其中,“case 1:”对应的是矩形面积的计算程序,包括变量的输入、面积计算以及结果输出等,最后是“break;”跳转语句。

“case 2:”对应的是直角三角形面积的计算程序,也包括变量的输入、面积计算以及结果输出等,最后也是“break;”跳转语句。

“case 3:”对应的是菱形面积的计算程序,也包括变量的输入、面积计算以及结果输出等,最后也是“break;”跳转语句。

“case 4:”是退出菜单的功能,结束程序的运行。

程序中 case 语句的标号必须与菜单中的选项编号类型一致,要么都用整型数据,要么都用字符型数据。“goto w;”语句中的 w 是转向语句的标号,w 后面必须用分号(;);第 6 行的“w: m=0;”语句前面的 w 就是 goto 要跳转的语句位置标号,w 的位置标号后面必须用冒号“:”,前后的标号字符必须一致。

程序中的“getchar();”语句是一个字符输入语句,它可以从键盘上获得任意一个字符。在该程序中连续用了两个“getchar();”语句,其中第一个“getchar();”语句是用来吸收输入选项后的回车键,第二个“getchar();”语句是起“暂停”的作用,以便能够对程序的计算结果看得清楚一些,等看清楚之后,没有问题,就在键盘上按一个任意键或者单击一下鼠标,程序就会返回到选择菜单。

“getchar();”语句是程序应用中的又一个技巧,同样,“system("cls");”语句的应用也是一个技巧,它叫作清屏语句,可以使屏幕显示的内容更干净。

这个程序主要介绍了把菜单与不同的面积计算程序相结合的方法,如果要设计其他类型的菜单,比如,卡拉 OK 菜单、材料存放菜单、工资管理菜单等都可以照此设计。

本章小结

本章重点介绍了 C 语言的 3 种选择结构形式,即一个条件两项选择结构形式、多个条件多项选择的嵌套形式和一个条件多种情况选择的 switch() 分支语句形式;介绍了条件表达式的多种构成方式和条件语句的用法,包括 switch() 语句中“break;”语句的功能、复合赋值运算、自增自减运算、switch() 语句的嵌套以及由 switch() 语句构成菜单功能的方法及其相关的应用等。

本章首先简要介绍了算法的概念以及流程图的模块及画法。算法就是解决问题的步骤和方法,而流程图主要由“五个模块一条线”构成。怎样画流程图是由程序运行的主体内容

决定的,画流程图时要根据功能要求选择相应的图形模块,原则上一个流程图模块对应一个编程语句。

选择结构主要是由 `if()` 和 `else` 语句来实现的。流程图不同,语句命令的写法也不一样。选择语句命令都是由 `if()` 开头的,在 `if()` 语句之后一定要接条件成立的语句;在不成立的分支上只要有语句输出,就要用 `else` 的语句引导形式,之后再接条件不成立的语句,否则就不需要 `else` 语句了。

由关系表达式、逻辑表达式、算数表达式以及位逻辑表达式等多种形式可以构成选择判断的条件。在关系表达式中要注意不等于、等于符号的写法,等于“`==`”、不等于“`!=`”的优先级别比其他的关系运算级别低,要后运算。在逻辑表达式运算中,逻辑或“`||`”的运算级别最低,一定要后算。在位逻辑表达式运算中,位或“`|`”运算的级别最低,要最后运算,位非“`~`”运算级别最高要先算,位左移“`<<`”或右移“`>>`”运算级别次于位非“`~`”,但高于位与“`&`”和位或“`|`”运算。

作为 `if()` 语句的判断条件,关系表达式、逻辑表达式和位逻辑表达式的值只有成立和不成立两种形式,成立的用 1 表示,不成立的用 0 表示。

位逻辑运算是数字控制的基础。正数的位运算比较简单,尤其是无符号字符型的位运算更简单,它只有一字节,数字范围最小。负数的位逻辑运算比较复杂,变量的定义类型不同,位逻辑运算的规则就不同,尤其是位“右移”的运算规则差异很大。所以,位逻辑运算通常把变量的类型多定义为无符号字符型。

在 `if()` 语句的嵌套格式中,书写时 `else` 语句要与所对应 `if()` 语句对齐布局,前后的 `if()` 语句要错位布局,形成倒阶梯形状。

条件表达式是由条件运算符“`?:`”构成的式子,它是一种三目运算。利用条件表达式可以简化选择结构的程序。

`switch()` 多分支语句是由其首部和分支表构成的,`switch()` 语句就像一个多路开关,它的分支表 `case` 项可多可少,具体由所控制的对象决定。若没有特殊要求,则分支表的前后顺序可以调换,原则上不影响语句的执行。`switch()` 括号里面的表达式不能用浮点型数据形式,分支表 `case` 中的常量表达式只能是字符常量或者是整型常量,分支表的标号之后只能用冒号“`:`”。

利用“`break;`”语句可以实现 `switch()` 语句的准确分支,而不会出现前后语句功能的混淆。

对于 `switch()` 语句的嵌套程序,一定要明白“`break;`”语句退出后的层次位置,“`break;`”语句只能退出一层,不能退出多层。

复合赋值运算主要用于增量值大于或等于 2 以上的情况,自增自减运算只能用于增量值为 1 的情况。前置运算的规则是:先增减后运算;后置运算的规则是:先运算后增减。

设计菜单功能需要借助 4 个语句来完成:一是 `printf()` 输出语句,二是 `scanf()` 输入语句,三是 `switch()` 多分支语句,四是 `goto` 转向语句。其中,由 `printf()` 输出语句构成菜单的选项内容;由 `scanf()` 输入语句对菜单选项进行输入确认;由 `switch()` 多分支语句对选项内容进行具体的分项计算操作和执行输出;由 `goto` 转向语句确定是否需要返回菜单。