

二、存储数字

<1>整数（给定一个整数，存储方式决定了对其进行操作时的表现形式，如用补码方式，则对整数用补码存为二进制，对二进制用补码还原为整数）

* 定点表示法：小数点位置固定，规定了小数点前用多少位存，小数点后用多少位存

1. 存储无符号整数

计算机分配一个存储无符号整数的最大二进制位数 n ，超过 2^n-1 的无符号整数存储时会溢出

溢出： n 个二进制位表示最大数为 2^n-1 ，若某个数超过最大值，那么其二进制会舍弃掉超过 n 位的部分，即该数减去 k 个 2^n ，直到最后落在 $0 \sim 2^n-1$ 的范围内

2. 符号加绝对值存储法

对分配 n 位二进制的有符号整数，计算机将其最左端解释为符号位，则其正数范围为 $0 \sim 2^{n-1}-1$ ；负数范围为 $-(2^{n-1}-1)$ ，但形如1000和0000造成0的双标

溢出：

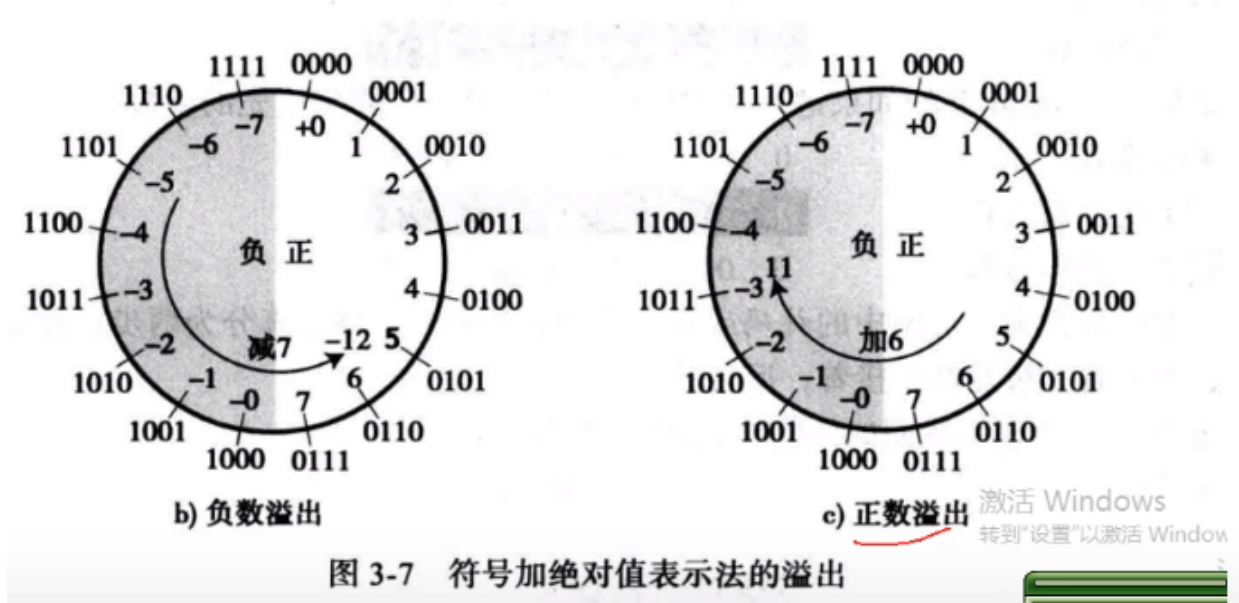


图 3-7 符号加绝对值表示法的溢出

3. 补码存储法（任意二进制数计算机将其看成补码）

（1）以二进制补码形式存储整数

1. 将整数转为二进制形式，如+7转为0111，-7转为1111（最左边为符号位）
2. 若原整数是正数，则其补码为上述二进制，若原整数是负数，补码为上述二进制除符号位外每位取反后再加一

（2）将用二进制补码表示的数转换为整数

1. 若该二进制数最左端为0，则直接还原整数
2. 若最左端为1，表示原数为负数，将其二进制除符号位外每位取反，最后+1；
3. 注意特殊情况，若用二进制补码表示法存储在 n 位存储单元中的数位1000...00，则按上述方法还原为整数时符号位会被进一，此时该数变为“2”00000...000，此时该数其实是-0，

即 $-(2\text{的}n\text{次方})$

(3) 补码表示法的溢出

对 n 位二进制的补码表示法，表示数的范围是 $-(2\text{的}n-1\text{次方})\sim 2\text{的}n-1\text{次方}-1$ ，因为其中 -0 表示为 $2\text{的}n-1\text{次方}$

在补码表示法中，运算的操作数和结果计算机都看作补码，减法转化为加上负数

4. 整数三种表示法的比较

(续)

| 存储单元的内容 | 无 符 号 | 符号加绝对值 | 二进制补码 | 存储单元的内容 | 无 符 号 | 符号加绝对值 | 二进制补码 |
|---------|-------|--------|-------|---------|-------|--------|-------|
| 1000 | 8 | -0 | -8 | 1100 | 12 | -4 | -4 |
| 1001 | 9 | -1 | -7 | 1101 | 13 | -5 | -3 |
| 1010 | 10 | -2 | -6 | 1110 | 14 | -6 | -2 |
| 1011 | 11 | -3 | -5 | 1111 | 15 | -7 | -1 |

<2>实数

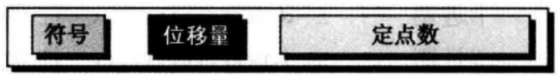
*定点表示法规定了小数点前后的数码位数，对于整数部分很大或者小数部分很小的实数来说，超过规定位数的部分会被舍弃，造成实数的精度损失

*实数通常用浮点表示法

1. 浮点表示法

用于维持正确度或精度的解决方法是使用浮点表示法。该表示法允许小数点浮动：我们可以在小数点的左右有不同数量的数码。使用这种方法极大地增加了可存储的实数范围：带有很大的整数部分或很小的数部分的实数可以存储在内存中了。在浮点表示法中，无论十进制还是二进制，一个数字都由 3 部分组成，如图 3-10 所示。

第一部分是符号，可正可负。第二部分显示小数点应该左右移动构成实际数字的位移量。第三部分是小数点位置固定的定点表示法。



浮点表示法
图 3-10 在浮点表示法中的实数的 3 个部分

一个数字的浮点表示法由 3 部分组成：符号、位移量和定点数。

类似方法可用于表示很小或很大的存储于计算机中的二进制数字（整数和实数皆可）。

例 3.20 用浮点格式表示数字 $(101001000000000000000000000000.00)_2$ 。

解 使用前例同样的方法，小数点前只保留一位数字，如下所示：

实际数字 $\rightarrow + (101001000000000000000000000000.00)_2$

科学计数法 $\rightarrow + 1.01001 \times 2^{32}$

例 3.21 用浮点格式表示数字 $-(0.0000000000000000000000000101)_2$ 。

解 使用前例同样的方法，小数点左边只留一个非零数码：

实际数字 $\rightarrow - (0.0000000000000000000000000101)_2$

科学计数法 $\rightarrow - 1.01 \times 2^{-24}$

激活 Winc
转到“设置”以

e. g 计算机中存储二进制实数 10011.1000

(1) 规范化：保证小数点左边只有一位非零数码，在二进制表示下该数码为 1

原数变为1.00111000乘以10的4次方

(2) 规范化确定后，存储一个实数只需要知道其三部分信息：符号，指数，尾数，在上述例子中，符号位为1，指数为4，尾数为小数点后面的部分

(3) 符号位用0或1存储，尾数位用无符号整数存储，指数位用余码系统存储

余码系统：对于用n位存储单元存储的数，该数存储时加上2的n-1次方-1，保证其为正数，再用无符号表示法存储这个正数

5. IEEE 标准

电气和电子工程师协会（IEEE）已定义了几种存储浮点数的标准。这里我们讨论其中两种最常用的——单精度和双精度。该格式如图 3-12 所示。方框上方的数就是每一项的位数。

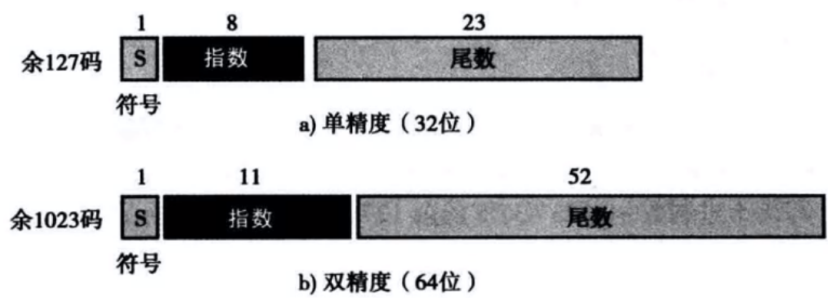


图 3-12 浮点数表示法的 IEEE 标准

其中余127码指的是2的（8-1）次方再减一

将实数存储为标准浮点格式

参照图 3-12，使用以下步骤，一个实数可以存储为 IEEE 标准浮点数格式：

- 1) 在 S 中存储符号（0 或 1）。
- 2) 将数字转换为二进制。
- 3) 规范化。
- 4) 找到 E 和 M 的值。
- 5) 连接 S、E 和 M。

e. g

例 3.24 写出十进制数 -161.875 的余 127 码（单精度）表示法。

解

- 1) 符号为负，所以 $S=1$ 。
- 2) 十进制转换为二进制： $161.875=(10100001.111)_2$ 。
- 3) 规范化： $(10100001.111)_2=(1.0100001111)_2 \times 2^7$ 。
- 4) $E=7+127=134=(10000110)_2$ ，而 $M=(0100001111)_2$ 。
- 5) 该表示法如下所示：

| S | E | M |
|---|----------|--------------------------|
| 1 | 10000110 | 010000111100000000000000 |

存储在计算机中的数字是 11000011010000111100000000000000。

*其中余127码指的是上述8位指数，23位尾数的存储方式

*注意M不足23位时是向右补0，与传统无符号整数补0方式不同

将标准浮点格式还原为实数

一个以 IEEE 浮点格式之一存储的数字可以用以下步骤方法还原：

- 1) 找到 S、E 和 M 的值。
- 2) 如果 $S=0$ ，将符号设为正号，否则设为负号。
- 3) 找到位移量 ($E-127$)。
- 4) 对尾数去规范化。
- 5) 将去规范化的数字变为二进制以求出绝对值。
- 6) 加上符号。

e. g

例 3.26 位模式 $(11001010000000000111000100001111)_2$ 以余 127 码格式存储于内存中，求该数字十进制计数法的值。

解

- 1) 首位表示 S，后 8 位是 E，剩下 23 位是 M。

| S | E | M |
|---|----------|-------------------------|
| 1 | 10010100 | 00000000111000100001111 |

- 2) 符号为负号。
- 3) 位移量 $=E-127=148-127=21$ 。
- 4) 将 $(1.00000000111000100001111)_2 \times 2^{21}$ 去规范化。
- 5) 二进制数是 $(1000000001110001000011.11)_2$ 。
- 6) 绝对值是 2 104 378.75。
- 7) 该数字是 -2 104 378.75。