

有符号定点数的编码表示——补码

例： $(14\textcolor{red}{23})_{10} \bmod \textcolor{blue}{10}^2 = \textcolor{red}{23}$

$$(1\textcolor{red}{101})_2 \bmod \textcolor{blue}{2}^3 = (\textcolor{red}{101})_2$$

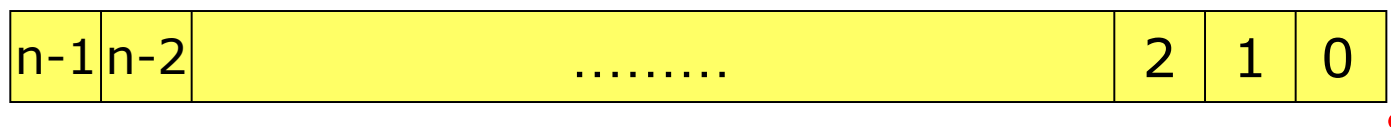
定义：设二进制数 x 多于 n 位，**模运算**操作为：
 $x \bmod \textcolor{blue}{2}^n \Leftrightarrow$ 丢弃数 x 高位而保留低 n 位

计算机中的运算部件有**字长限制** n ，所有的运算都是**有模运算**，只能保留低 n 位。

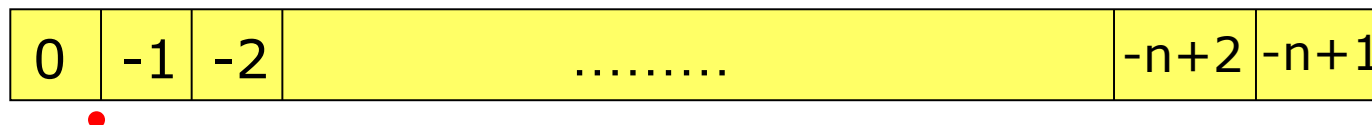
$$(x * y) \bmod \textcolor{blue}{2}^n$$

两种类型机器数的模

设机器字长为 n 位，则下列**机器数**的模，
定点整数的模： $M=2^n$



定点小数的模： $M=2$



例：假定现在钟表时针指向 6 点，要将它拨向 3 点，则有两种拨法：

① 逆拨 3 格： $6-3=3(\text{mod } 12)$

② 顺拨 9 格： $6+9=3(\text{mod } 12)$

说明：在模 12 系统中，

$$6-3 \equiv 6+9(\text{mod } 12)$$

可见 -3 可用 $+9$ 代替 **减法** \longrightarrow **加法**

称 9 是 -3 以 12 为模的 **补码**。

记作 $-3 \equiv +9 \quad (\text{mod } 12)$

同理 $-5 \equiv +7 \quad (\text{mod } 12)$

B 和 A **模 M 相等** : $A=B+kM$ (k 为整数)

记为 : $A \equiv B \pmod{M}$

例 : $-4 \equiv 8 \pmod{12}$

称 8 是 -4 以 12 为模的**补码**。

说明 : 这里只讨论**绝对值小于模**的数。

在有模运算中 :

一个负数加上“**模**”即得该负数的**补码**。

负数及其补码的绝对值之和为“**模**”。

正数的补码即为其本身。

结论：在有模运算中，补码可以用加法实现减法运算。

$$10-4 \equiv 10+8 \pmod{12}$$

例 4 位加法器 (模 16)

$$\begin{aligned} 1010-0011 &\equiv 1010+(2^4-0011) \\ &\equiv 1010+1101 \\ &\equiv 0111 \pmod{2^4} \end{aligned}$$

$$\begin{array}{r} 1010 \\ + 1101 \\ \hline 10111 \end{array}$$

自然去掉



补码的定义

定义 : $[X]_{\text{补}} = M + X(\text{mod } M)$; $|X| \leq M/2$

定点小数 (纯小数) : $|X| \leq M/2 = 1$

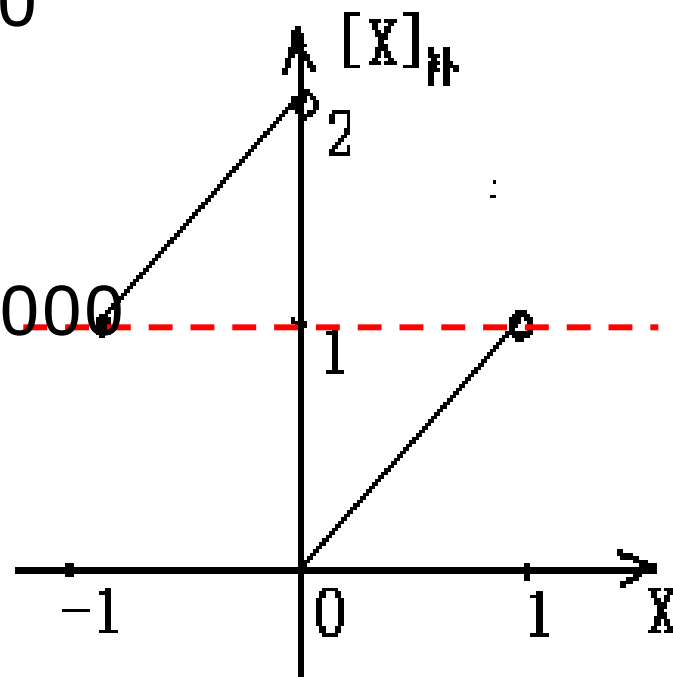
$$[x]_{\text{补}} = \begin{cases} x & 1 > x \quad 0 \\ 2 + x & 0 > x \quad -1 \end{cases}$$

$$[+0.1001]_{\text{补}} = 0.1001000$$

$$[-0.1001]_{\text{补}} = 1.0111000$$

$$[0]_{\text{补}} = 0.0000000$$

$$[-1.0000000]_{\text{补}} = 1.0000000$$



定点整数（纯整数）：略。

两种类型定点数表示范围：

机器数 (n 位)	定点整数	定点小数
00...0~01...1	$0 \sim 2^{n-1}-1$	$0 \sim 1-2^{-(n-1)}$
10...0~11...1	$-2^{n-1} \sim -1$	$-1 \sim -2^{-(n-1)}$

$$M=2^n$$

n-1	n-2	2	1	0
-----	-----	-------	---	---	---

$$M=2$$

0	-1	-2	-n+2	-n+1
---	----	----	-------	------	------



补码的特点

1. 最高位**可看作**符号位，0 正 1 负；
2. 数 0 的补码是唯一的：00...0；
3. 负数补码的表示范围比原码多一种组合：-1， -2^{n-1} ，**10...0**

求负数补码的简单方法

方法：由真值、原码求补码

过程：真值 \rightarrow 原码 \rightarrow 补码

1) 正数的补码与原码相同

例： $X_{\text{原}} = 0.1010000$ ， $X_{\text{补}} = 0.1010000$

2) 负数原码 \rightarrow 补码：

- ① 符号位不变，其余各位变反，末位加 1；
- ② 符号位不变，尾数自低位向高位，第一个 1 及以前的 0 保持不变，其余各位变反。

例：设机器数长度为 8， $X = -0.1011010$ ，求 $[X]_{\text{补}}$ 。
 $[X]_{\text{原}} = 1.1011010$
 $[X]_{\text{补}} = 1.0100101 + 0.0000001$
 $= 1.0100110$

由补码求真值、原码仍采用上两种方法做转换：

- 1) 正数的原码与补码相同；
- 2) 负数补码 \rightarrow 原码：
 - ① 符号位不变，其余各位变反，末位加 1；
 - ② 符号位不变，尾数自低位向高位，第一个 1 及以前的 0 保持不变，其余各位变反。

例 . 设机器数长度为 8， $[X]_{\text{补}} = 10110100$ ，求 X 。

$$[X]_{\text{原}} = 11001100$$

$$x = -1001100$$

变补

变补 (求补) : 由 $[Y]_{\text{补}}$ 求 $[-Y]_{\text{补}}$ 称作对 $[Y]_{\text{补}}$ 求补或变补。

方法 :

- 1) 将 $[Y]_{\text{补}}$ 连同符号位一起各位取反，末尾加 1，不论 $[Y]_{\text{补}}$ 本身为正或负。
- 2) 略。

例 : 设机器数长 8 位，最高位是符号位。已知

$[x]_{\text{补}} = 0000\ 0011$ ， $[y]_{\text{补}} = 1111\ 1011$ ，求，

$[-x]_{\text{补}} = 1111\ 1101$

$[-y]_{\text{补}} = 0000\ 0101$

补码表示法

补码表示的实质：将负数映射到正数域，利用有模运算，实现化减为加、简化运算的目的；

计算机采用补码表示作为运算基础。

反码表示法

1. 正数的反码与原码、补码相同；
2. 负数的反码：
 - 1) 原码符号位不变 (1)，其余各位按位变反；

例：求反码。

$$[+0.1011]_{\text{反}} = 0101\ 1000$$

$$[-0.1001]_{\text{反}} = 1011\ 0111$$

$$[-1011]_{\text{反}} = 1111\ 0100$$

- 2) 0 的反码有 +0 和 -0 两种形式。

$$[+0]_{\text{反}} = 0\ 0\dots0 \quad [-0]_{\text{反}} = 1\ 1\dots1$$

- 3) 反码表示范围同原码，表示 $2^n - 1$ 个数。

三种编码的比较

1. 三种编码都是为了解决**负数**在机器中的表示而提出的。

正数：原码 = 补码 = 反码 = 真值，符号位（最高位）都是 0；

负数：符号位均为“1”，数值位则各有不同的表示：

三种编码的比较

2. 原码和反码都有 +0 和 -0 两种零的表示，而补码可唯一表示 0。
3. 补码和反码的**符号位**作为数值的一部分，和**数值位**一起参加运算。而原码的**符号位**必须和代表绝对值的**数值位**分开处理。
4. 原码和反码能表示的正数和负数的范围相对零来说是对称的。补码的表示范围**不对称**，负数表示的范围较正数宽，能多表示一个最小负数： -2^{n-1} 或 -1 。

定点与浮点表示

如何表示实数小数点的位置？

定点表示

定点表示：约定**所有数据**的小数点位置固定不变。

小数点位置在计算机设计时被**隐含地规定**，不需要用任何硬件设备明显表示小数点。

±	1	0	1	0	1	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---

↑ 小数点位置 (隐含约定)

±	1	0	0	1	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---	---

小数点位置 (隐含约定) ↑

定点表示

利用定点表示进行计算：如定点机。

1. 表示范围有限（**较小**），运算很容易产生**溢出**；
2. 须将所有数值按一定**比例**予以缩小（或放大），**规范**为约定的定点数格式后才能送入计算机运算；
3. 同时须将**计算结果**以同一比例增大（或缩小）后才能得正确结果值。

例， $1.2 * 3.45 = 12/10 * 345/100 = 12 * 345 / 1000$

4. 选择适当的**比例因子**有时也很困难。
如，定点小数做加法， $3.45 + 8.23$ 。

浮点表示

浮点数：小数点位置不固定（浮动）。**比例因子**包含在数中。

任意一个二进制数 x ，可以表示成如下形式：

$$x = M \times R^E$$

M：纯小数—尾数

E：纯整数—阶码

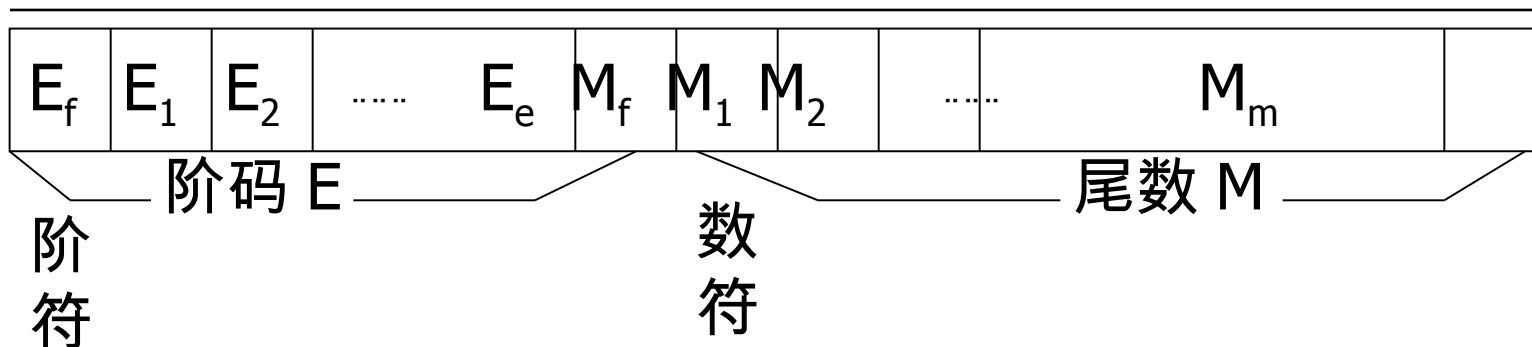
R：底，**约定**为 2, 4, 8, 16 等 (2^q)

$0.0000\ 0000\ 0.101 \times 2^{-8} = 0.101 \times 4^{-4}$

$0.0000\ 0000\ 0.101 \times 2^{32} = 0.11 \times 16^8$

$1.1 \times 2^{31} =$

浮点数格式



真值 : $x = M \times R^E$

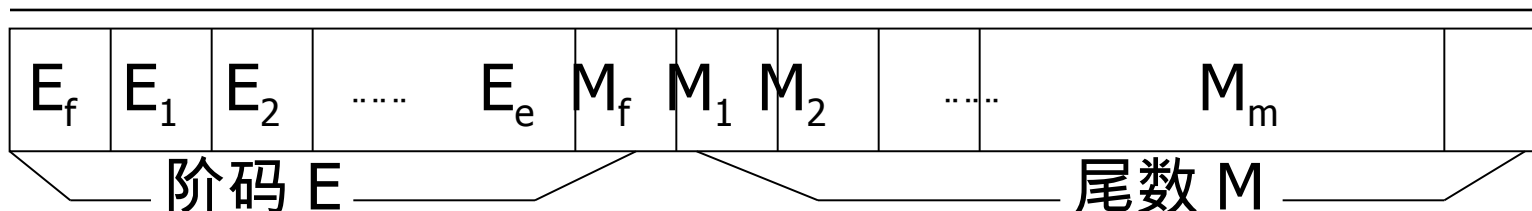
M : **尾数**，用**定点小数**表示，位数决定了浮点数的**表示精度**——有效数字的位数 m ；

E : **阶码**，用**定点整数**表示，指明小数点在数据中的位置，位数决定了浮点数的**表示范围**；

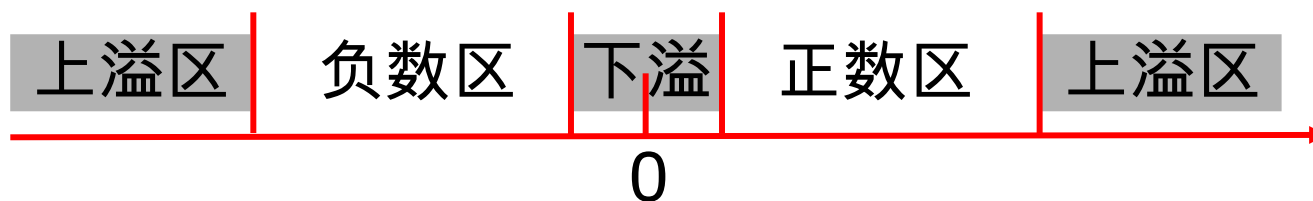
R : 阶码的**底**，**隐含**约定。一般与尾数的基数相同 (2)，也可以为 2^q 。

R^E : 尾数的**比例因子**。

浮点表示



$$\left. \begin{aligned}
 |X|_{\max} &= (1-2^{-m}) \times 2^{(2^e-1)} \\
 |X|_{\min} &= 2^{-m} \times 2^{-(2^e-1)}
 \end{aligned} \right\} \text{原码表示}$$



特点：可以表示很大的数据范围以及较高的数据精度。

浮点数的编码表示

浮点数实际上是用**两个定点数**表示一个数值数据：

尾数：定点小数，补码或原码表示；

阶码：定点整数，一般用**移码**表示，便于比较大小——通过机器数比较真值。

问题：补码、原码为什么不行？它们的大小是怎么样的？