

计算机组成原理

PRINCIPLES OF COMPUTER ORGANIZATION

第3次课：3.2带符号的二进制数据的表示方法

杜国栋

信息科学与工程学院计算机科学与工程系

gddu@ysu.edu.cn



燕山大学
YANSHAN UNIVERSITY



计算机中数据的进制表示与中国传统文化

快手极速版

作者:珠算传承人-付

**中国人用算盘和最短的时间完成了原子弹
的制造**

算盘是中国立国之战的功臣

但是他们一个数据都不能错

01:48

两弹一星的大数据与小算盘



课程目标

- 掌握将真值表示为原码、反码、补码和移码形式的机器数，或反之；
- 熟悉真值和机器数的概念；
- 了解进位计数制，能够进行不同数制之间的转换。





下列数中最大的数是

$$(10010101)_2$$

$$(227)_8$$

$$(96)_{16}$$

$$(143)_5$$





下列数中最大的数是

$$(10010101)_2$$

$$(227)_8$$

$$(96)_{16}$$

$$(143)_5$$





下列数中最小的数是

$(101001)_2$

$(52)_8$

$(00101001)_{\text{BCD}}$

$(233)_{16}$



下列数中最小的数是

$(101001)_2$

$(52)_8$

$(00101001)_{\text{BCD}}$

$(233)_{16}$



预备知识：数的相关概念

- 真值： ± 12.5 、 ± 83 、 ± 0.256 ;
- 机器数：数字化（0或1）的真值，可由 $x_n x_{n-1} \dots x_1 x_0$ 表示；
- 机器字长：计算机一次（1条指令）所能处理的最大数据长度；
- 机器数的编码：原码、反码、补码、移码；
- 进制的表示：二进制、八进制、十进制、十六进制

$(00101010.1)_{2/8/10/16}$ 或 $00101010.1_{B/Q/D/H}$





预备知识：进制转换

- 任意进制转换为十进制：
- 二进制、八进制、十六进制相互转换



$$(\underline{1} \ \underline{101} . \underline{010} \ \underline{1})_2 \rightarrow (\quad)_8$$

$$(\underline{1} \ \underline{1101} . \underline{0101})_2 \rightarrow (\quad)_{16}$$

$$(15.24)_8 \rightarrow (\quad)_{16}$$



$$(1 \underline{101}.\underline{010} \underline{1})_2 \rightarrow (15.24)_8$$

$$(1 \underline{1101}.\underline{0101})_2 \rightarrow (1D.5)_{16}$$

$$(15.24)_8 \rightarrow (D.5)_{16}$$





预备知识：进制转换

- 任意进制转换为十进制：
- 二进制、八进制、十六进制相互转换
- 十进制转换为任意进制





$$(725.9325)_{10} = (\quad)_{2} = (\quad)_{8} = (\quad)_{16}$$





$$(725.9325)_{10} = (1011010101.1110)_2 = (1325.7)_8 = (2D5.E)_{16}$$





预备知识：进制转换

- 任意进制转换为十进制：
- 二进制、八进制、十六进制相互转换
- 十进制转换为任意进制
- BCD码 (Binary-Coded Decimal, 用二进制表示十进制) -8421码 (有权)

0000	0	0001	1	0010	2		
0011	3	0100	4	0101	5		
0110	6	0111	7	1000	8	1001	9

1010~1111之间的6个编码被抛弃；



预备知识：进制转换

➤ BCD码 (Binary-Coded Decimal, 用二进制表示十进制) -8421码 (有权)

① 如果任何两个对应位BCD数相加的结果向高一位无进位, 此时可能有两种情况: 若得到的结果小于或等于9, 则该位不需修正($x \leq 9$); 若得到的结果大于9且小于16时, 该位进行加6修正($9 < x < 16$)。

② 如果任何两个对应位BCD数相加的结果向高一位有进位时(即结果大于或等于16), 该位进行加6修正($x \geq 16$)。

$$44 + 27 = 71$$

$$\begin{array}{r} 0100 \quad 0100 \\ + 0010 \quad 0111 \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0110 \quad 1011 \\ + \quad \quad 0110 \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0110 \quad (1)0001 \\ 0111 \quad 0001 \\ \hline \end{array}$$

$$99 + 99 = 198$$

$$\begin{array}{r} 1001 \quad 1001 \\ + 1001 \quad 1001 \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} (+1) \quad 0011 \quad 0010 \\ + 0110 \quad 0110 \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} (+1) \quad 1001 \quad 1000 \\ 100 + 98 \\ \hline \end{array}$$



带符号数的表示（数的机器码表示）

➤ 真值与机器数

真值：按一般书写形式表示的原值，在计算机技术中称为真值。

机器数：机器中使用的连同数符一起数码化的数就称为机器数。

正号和负号同样用数码0或1表示，约定数的最高位为符号位。





带符号数的表示（数的机器码表示）

➤ 原码的表示法

有符号定点整数 $x_n x_{n-1} \cdots x_1 x_0$

$$[x]_{\text{原}} = \begin{cases} 0, x & 0 \leq x < 2^n \\ 2^n - x & -2^n < x \leq 0 \end{cases}$$

其中, x 为真值 (带 \pm 号), n 为该数数值位数;

例:

$x=+1110$ 时, $[x]_{\text{原}} = 0,1110$

$x=-1110$ 时, $[x]_{\text{原}} = 2^4 - (-1110) = 10000 + 1110 = 1,1110$

有符号定点纯小数 $x_n \bullet x_{n-1} \cdots x_1 x_0$

$$[x]_{\text{原}} = \begin{cases} x & 0 \leq x < 1 \\ 1 - x & -1 < x \leq 0 \end{cases}$$

其中, x 为真值 (带 \pm 号), n 为该数数值位数;

例:

$x=+0.1101$ 时, $[x]_{\text{原}} = 0.1101$

$x=-0.1101$ 时, $[x]_{\text{原}} = 1 - (-0.1101) = 1.0000 + 0.1101 = 1.1101$



带符号数的表示 (数的机器码表示)

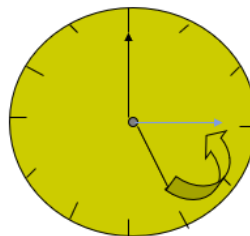
➤ 补码的表示法

即逆时针拨 2 格，顺时针方向拨 10 格。

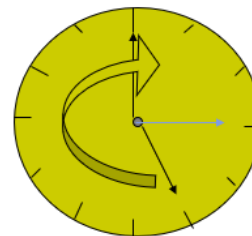
我们称在模 12 的情况下，-2 与 10 互为补数。

$$-2 \equiv 10 \pmod{12}$$

现在是北京时间3点整，而时钟却指向5点。



$$5-2=3$$



$$5+10=3 \text{ (12自动丢失。12就是模)}$$

模: 也称为溢出量，例如 16 进制（4 位二进制表示）时，16（10000）就为溢出量。

若机器数（字长）格式 $x_n x_{n-1} \cdots x_1 x_0$ ，其溢出量为 $2^{(n+1)}$

在此基础上，存在负数转换为其补数的可能，即负数 + $2^{(n+1)}$



带符号数的表示 (数的机器码表示)

➤ 补码的表示法

有符号定点整数 $x_n x_{n-1} \cdots x_1 x_0$

$$[x]_{\text{补}} = \begin{cases} 0, x & 0 \leq x < 2^n \\ 2^{n+1} + x & -2^n \leq x < 0 \end{cases} \quad (\text{mod } 2^{n+1})$$

其中, x 为真值 (带 \pm 号), n 为该数数值位数;

例:

$x=+1110$ 时, $[x]_{\text{补}} = 0,1110$

$x=-1110$ 时, $[x]_{\text{补}} = 2^5 + (-1110) = 100000 - 1110 = 1,0010$

有符号定点纯小数 $x_n \bullet x_{n-1} \cdots x_1 x_0$

$$[x]_{\text{补}} = \begin{cases} x & 0 \leq x < 1 \\ 2 + x & -1 \leq x < 0 \end{cases} \quad (\text{mod } 2)$$

其中, x 为真值 (带 \pm 号), n 为该数数值位数;

例:

$x=+0.1101$ 时, $[x]_{\text{补}} = 0.1101$

$x=-0.1101$ 时, $[x]_{\text{补}} = 2 + (-0.1101) = 10.0000 - 0.1101 = 1.0011$



带符号数的表示（数的机器码表示）

➤ 补码的表示法

当 $x=0$ 时,

$$[+0.0000]_{\text{补}} = 0.0000$$

$$[-0.0000]_{\text{补}} = 2 + (-0.0000) = 10.0000 = 0.0000 \quad (\text{mod } 2)$$

由此可见, $[+0]_{\text{补}} = [-0]_{\text{补}}$, 即补码中零的形式唯一。

$$[-1]_{\text{补}} = 2 + (-1) = 10.0000 - 1.0000 = 1.0000$$

求补码 1.0001 的真值?

$$x = [x]_{\text{补}} - 2 = 1.0001 - 10.0000 = -0.1111$$





1: $[x]_{\text{补}} = 1000$, 求 x ? $x = ?$

2: $[x]_{\text{补}} = 010011011$, 求 x ? $x = ?$

3: $[x]_{\text{补}} = 110011011$, 求 x ? $x = ?$





例：[x]补=1000，求x？

x=-8 (111) -> 1000

例：[x]补=010011011，求x？

x=155 (10011011) 128+16+8+2+1

例：[x]补=110011011，求x？

x=-101 01100100->01100101 64+32+4+1=101

若[X]补=10000H，则 X= ? ? ? ?





带符号数的表示（数的机器码表示）

➤ 反码的表示法

有符号定点整数 $x_n x_{n-1} \cdots x_1 x_0$

$$[x]_{\text{反}} = \begin{cases} 0, x & 0 \leq x < 2^n \\ (2^{n+1} - 1) + x & -2^n < x \leq 0 \end{cases} \quad (\text{mod } 2^{n+1} - 1)$$

其中， x 为真值（带±号）， n 为该数数值位数；

例：

$x=+1110$ 时， $[x]_{\text{反}} = 0,1110$

$x=-1110$ 时， $[x]_{\text{反}} = 2^5 + (-1110) = 100000 - 0001 - 1110 = 1,0001$

有符号定点纯小数 $x_n \bullet x_{n-1} \cdots x_1 x_0$

$$[x]_{\text{反}} = \begin{cases} x & 0 \leq x < 1 \\ (2 - 2^{-n}) + x & -1 < x \leq 0 \end{cases} \quad (\text{mod } 2 - 2^{-n})$$

其中， x 为真值（带±号）， n 为该数数值位数；

例：

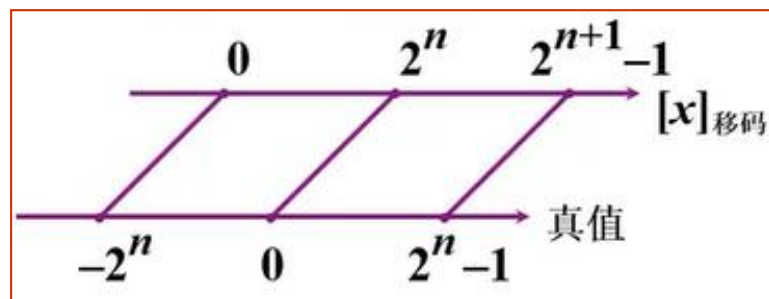
$x=+0.1101$ 时， $[x]_{\text{反}} = 0.1101$

$x=-0.1101$ 时， $[x]_{\text{反}} = 2 - 0.0001 + (-0.1101) = 10.0000 - 0.1101 = 1.0010$



带符号数的表示（数的机器码表示）

$$0 \leq [x]_{\text{移}} \leq 2^{n+1} - 1$$



$$-128 \leq x \leq 127$$

当真值用补码表示时，真值和符号位一起编码，与习惯上的表示不同，人们很难从补码形式上直接判断其真值的大小，例如

$x=21$ 时，对应的二进制为 $+10101$ ，则 $[x]_{\text{补}}=0,10101$

$x=-21$ 时，对应的二进制为 -10101 ，则 $[x]_{\text{补}}=1,01011$

从人们习惯上看， $1,01011 > 0,10101$ ，但事实正好相反，所以为了解决此类问题（抑或浮点数阶码问题），引入移码的概念。

$$[x]_{\text{移}} = 2^n + x \quad -2^n \leq x < 2^n$$



带符号数的表示（数的机器码表示）

➤ 移码的表示法

移码与补码之间的关系：

由移码和补码的定义可得：

$$[x]_{\text{移}} = \begin{cases} [x]_{\text{补}} + 2^n & 0 \leq x < 2^n \\ [x]_{\text{补}} - 2^n & -2^n \leq x < 0 \end{cases}$$

由此可得， x 真值对应的移码等于 x 真值对应的补码的符号位取反。



带符号数的表示 (数的机器码表示)

➤ 移码的表示法

真值 x ($n=5$)	$[x]_{\text{补}}$	$[x]_{\text{移}}$	$[x]_{\text{移}}$ 对应的 十进制整数
- 1 0 0 0 0	1 0 0 0 0	0 0 0 0 0	0
- 1 1 1 1 1	1 0 0 0 0	0 0 0 0 0	1
- 1 1 1 1 0	1 0 0 0 1	0 0 0 0 1	2
⋮	⋮	⋮	⋮
- 0 0 0 0 1	1 1 1 1 1	0 1 1 1 1	31
± 0 0 0 0 0	0 0 0 0 0	1 0 0 0 0	32
+ 0 0 0 0 1	0 0 0 0 0	1 0 0 0 0	33
+ 0 0 0 1 0	0 0 0 0 1	1 0 0 0 1	34
⋮	⋮	⋮	⋮
+ 1 1 1 1 0	0 1 1 1 1	1 1 1 1 1	62
+ 1 1 1 1 1	0 1 1 1 1	1 1 1 1 1	63



码值为80H

若为真值0，则为 [填空1] 码；若为真值-127，则为 [填空2] 码；

若表示-128，则为 [填空3] 码；若表示-0，则为 [填空4] 码；





码值为80H

若为真值0，则为（ ）码；若为真值-127，则为（ ）码；
若表示-128，则为（ ）码；若表示-0，则为（ ）码；

80H	1000	0000	移码	反码	补码	原码
-----	------	------	----	----	----	----





码值为FFH

若为真值127，则为 [填空1] 码；若为真值-127，则为 [填空2] 码；

若表示-1，则为 [填空3] 码；若表示-0，则为 [填空4] 码；





码值为FFH

若为真值127, 则为 () 码; 若为真值-127, 则为 () 码;
若表示-1, 则为 () 码; 若表示-0, 则为 () 码;

FFH 1111 1111 移码 原码 补码 反码





若小数点约定在8位二进制数的最右端（整数），试分别写出下列各种情况下的W、X、Y和Z的真值。

$$(1) [W]_{\text{补}} = [X]_{\text{原}} = [Y]_{\text{反}} = [Z]_{\text{移}} = 00\text{H}$$

$$(2) [W]_{\text{补}} = [X]_{\text{原}} = [Y]_{\text{反}} = [Z]_{\text{移}} = 80\text{H}$$

$$(3) [W]_{\text{补}} = [X]_{\text{原}} = [Y]_{\text{反}} = [Z]_{\text{移}} = \text{FFH}$$





若小数点约定在8位二进制数的最右端（整数），试分别写出下列各种情况下的W、X、Y和Z的真值。

$$(1) [W]_{\text{补}} = [X]_{\text{原}} = [Y]_{\text{反}} = [Z]_{\text{移}} = 00H$$

$$(2) [W]_{\text{补}} = [X]_{\text{原}} = [Y]_{\text{反}} = [Z]_{\text{移}} = 80H$$

$$(3) [W]_{\text{补}} = [X]_{\text{原}} = [Y]_{\text{反}} = [Z]_{\text{移}} = FFH$$

$$(1) X=W=Y=0 \quad Z=-128$$

$$(2) X=-0 \quad Y=-127 \quad W=-128 \quad Z=0$$

$$(3) X=-127 \quad Y=-0 \quad W=-1 \quad Z=127$$





字长为8位，机器数的移码为27、0和255的真值分别为：





字长为8位，机器数的移码为27、0和255的真值分别为：

0	-128	+127
---	------	------





总结

11...1		10...0	01...1	原码
-127	(-2^7-1)	00...0	+127	
		0		
10...0	11...1	00...0	01...1	补码
-128	(-2^7)	-1	+127	
		0		
10...0		11...1	01...1	反码
-127		00...0	+127	
		0		
00...0	01...1	10...0	11...1	移码
-128	-1	0	+127	

课后习题：P67 3.4 3.5 3.6 3.12





有问题欢迎随时跟我讨论

办公地点：西校区信息馆423

邮 箱：gddu@ysu.edu.cn

