

第 6 章 计算机的运算方法

6.1 无符号数和有符号数

6.2 数的定点表示和浮点表示

6.3 定点运算

6.4 浮点四则运算

6.5 算术逻辑单元

6.1 无符号数和有符号数

一、无符号数

寄存器的位数

反映无符号数的表示范围



8 位

0 ~ 255



16 位

0 ~ 65535

二、有符号数

6.1

1. 机器数与真值

真值

带符号的数

+ 0.1011

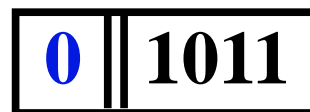
- 0.1011

+ 1100

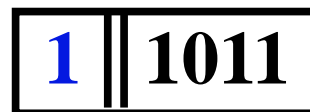
- 1100

机器数

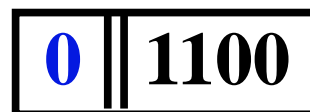
符号数字化的数



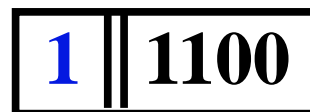
↑ 小数点的位置



↑ 小数点的位置



↑ 小数点的位置



↑ 小数点的位置

2. 原码表示法

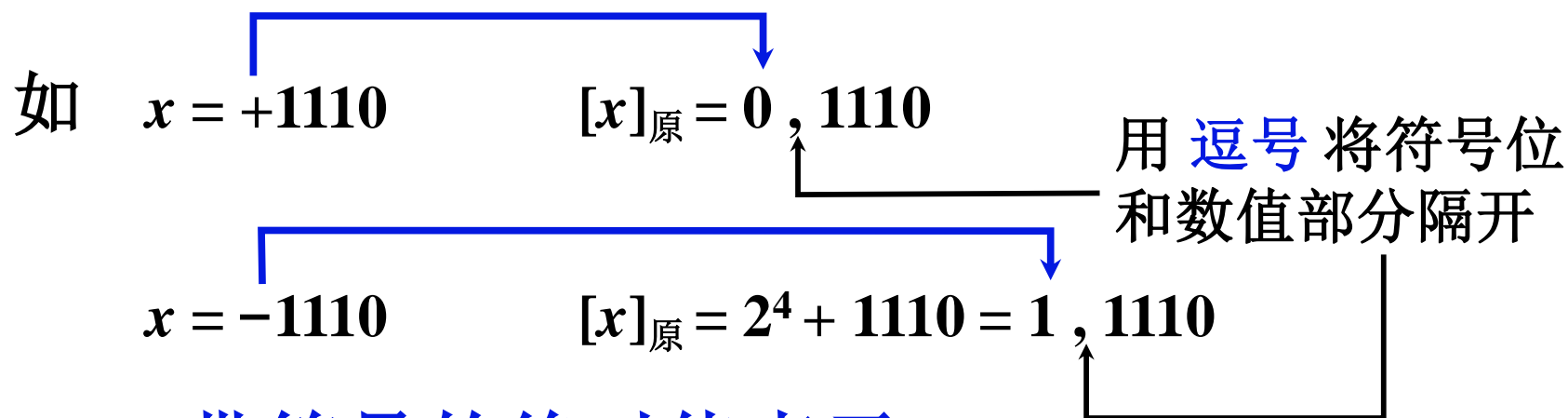
6.1

(1) 定义

整数

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

x 为真值 n 为整数的位数



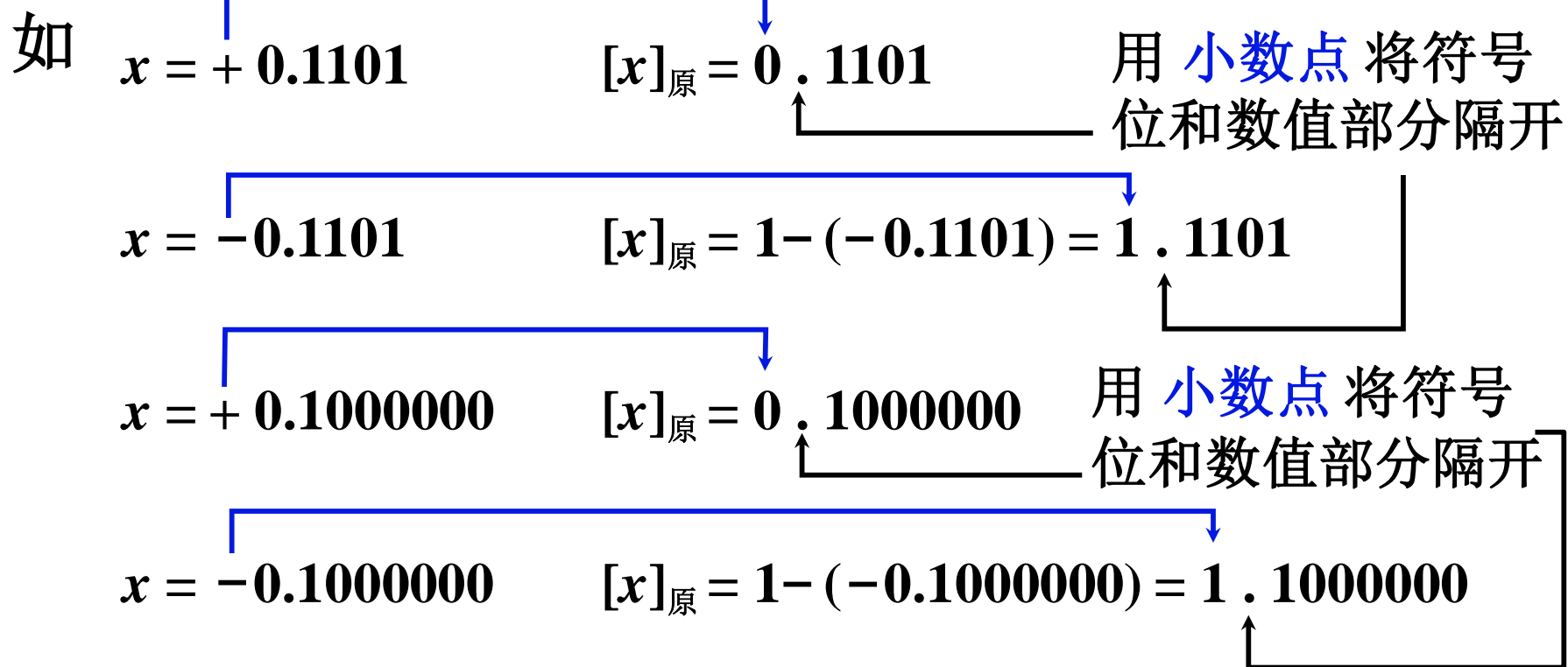
带符号的绝对值表示

小数

6.1

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

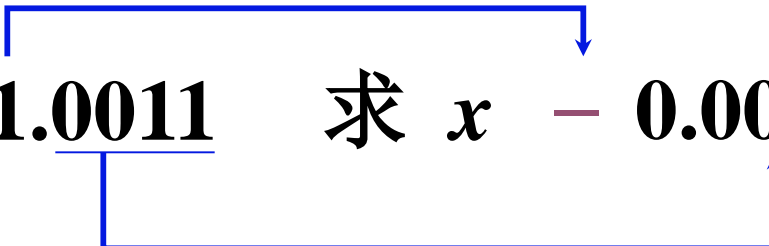
x 为真值



(2) 举例

6.1

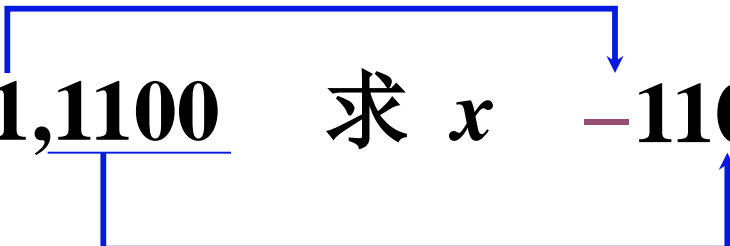
例 6.1 已知 $[x]_{\text{原}} = 1.0011$ 求 $x - 0.0011$



解：由定义得

$$x = 1 - [x]_{\text{原}} = 1 - 1.0011 = -0.0011$$

例 6.2 已知 $[x]_{\text{原}} = 1,1100$ 求 $x - 1100$



解：由定义得

$$x = 2^4 - [x]_{\text{原}} = 10000 - 1,1100 = -1100$$

例 6.3 已知 $[x]_{\text{原}} = 0.1101$ 求 x

解：根据定义 $\because [x]_{\text{原}} = 0.1101$

$$\therefore x = +0.1101$$

例 6.4 求 $x = 0$ 的原码

解：设 $x = +0.0000$ $[+0.0000]_{\text{原}} = 0.0000$

$x = -0.0000$ $[-0.0000]_{\text{原}} = 1.0000$

同理，对于整数 $[+0]_{\text{原}} = 0,0000$

$[-0]_{\text{原}} = 1,0000$

$$\therefore [+0]_{\text{原}} \neq [-0]_{\text{原}}$$

原码的特点：简单、直观

6.1

但是用原码作加法时，会出现如下问题：

要求	数1	数2	实际操作	结果符号
加法	正	正	加	正
加法	正	负	减	可正可负
加法	负	正	减	可正可负
加法	负	负	加	负

能否 只作加法？

找到一个与负数等价的正数 来代替这个负数

就可使 减 \longrightarrow 加

3. 补码表示法

(1) 补的概念

• 时钟

逆时针

$$\begin{array}{r} 6 \\ - 3 \\ \hline 3 \end{array}$$

顺时针

$$\begin{array}{r} 6 \\ + 9 \\ \hline 15 \\ - 12 \\ \hline 3 \end{array}$$

可见 -3 可用 $+9$ 代替 减法 \rightarrow 加法
称 $+9$ 是 -3 以 12 为模的 补数

记作 $-3 \equiv +9 \pmod{12}$

同理 $-4 \equiv +8 \pmod{12}$

$-5 \equiv +7 \pmod{12}$

时钟以
12为模

结论

6.1

- 一个负数加上 “模” 即得该负数的补数
- 一个正数和一个负数互为补数时
它们绝对值之和即为 模 数

• 计数器（模 16） $1011 \longrightarrow 0000$?

$$\begin{array}{r} 1011 \\ - 1011 \\ \hline 0000 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 1011 \\ + 0101 \\ \hline 10000 \end{array}$$

可见 -1011 可用 $+0101$ 代替

记作 $-1011 \equiv +0101 \pmod{2^4}$

同理 $-011 \equiv +101 \pmod{2^3}$

$-0.1001 \equiv +1.0111 \pmod{2}$

自然去掉

(2) 正数的补数即为其本身

6.1

两个互为补数的数 $-1011 \equiv +0101 \pmod{2^4}$

分别加上模 $+10000$

结果仍互为补数 $+0101 \equiv +10101$

$\therefore +0101 \equiv +0101 \pmod{2^4}$

丢掉

可见 $+0101 \xrightarrow{?} +0101$
 $\qquad \qquad \qquad \xrightarrow{?} -1011$

? $\boxed{0},0101 \rightarrow +0101$

? $\boxed{1},0101 \rightarrow -1011$

$2^{4+1} - 1011 = 100000$

$$\begin{array}{r} -1011 \\ 100000 \\ \hline 1,0101 \end{array}$$

$\pmod{2^{4+1}}$

用 逗号 将符号位和数值部分隔开

(3) 补码定义

6.1

整数

$$[x]_{\text{补}} = \begin{cases} 0, x & 2^n > x \geq 0 \\ 2^{n+1} + x & 0 > x \geq -2^n \pmod{2^{n+1}} \end{cases}$$

x 为真值

n 为整数的位数

如

$$x = +1010$$

$$x = -1011000$$

$$[x]_{\text{补}} = 0,1010$$

用 逗号 将符号位
和数值部分隔开

$$\begin{array}{r} [x]_{\text{补}} = 2^{7+1} + (-1011000) \\ = 100000000 \\ - \quad 1011000 \\ \hline 1,0101000 \end{array}$$

小数

6.1

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

x 为真值

如 $x = +0.1110$

$$[x]_{\text{补}} = 0.1110$$

$x = -0.1100000$

$$[x]_{\text{补}} = 2 + (-0.1100000)$$

$$= 10.0000000$$

$$- 0.1100000$$

$$\hline 1.0100000$$

用 小数点 将符号位
和数值部分隔开

(4) 求补码的快捷方式

6.1

设 $x = -1010$ 时

$$\begin{aligned}
 \text{则 } [x]_{\text{补}} &= 2^{4+1} - 1010 &= 11111 + 1 - 1010 \\
 &= 100000 &= 11111 + 1 \\
 &\quad - 1010 &\quad - 1010 \\
 \hline
 &= 1,0110 &\quad \boxed{10101} + 1 \\
 & &= 1,0110
 \end{aligned}$$

$$\text{又 } [x]_{\text{原}} = \boxed{1,1010}$$

当真值为 负 时，补码 可用 原码除符号位外
每位取反，末位加 1 求得

(5) 举例

6.1

例 6.5 已知 $[x]_{\text{补}} = 0.0001$

求 x

解：由定义得 $x = +0.0001$

例 6.6 已知 $[x]_{\text{补}} = 1.0001$ $[x]_{\text{补}} \xrightarrow{?} [x]_{\text{原}}$

求 x

$$[x]_{\text{原}} = 1.1111$$

解：由定义得

$$\therefore x = -0.1111$$

$$x = [x]_{\text{补}} - 2$$

$$= 1.0001 - 10.0000$$

$$= -0.1111$$

例 6.7 已知 $[x]_{\text{补}} = 1,1110$

6.1

求 x

解：由定义得

$$\begin{aligned}x &= [x]_{\text{补}} - 2^{4+1} \\&= 1,1110 - 100000 \\&= -0010\end{aligned}$$

$$[x]_{\text{补}} \xrightarrow{?} [x]_{\text{原}}$$

$$[x]_{\text{原}} = 1,0010$$

$$\therefore x = -0010$$

当真值为 负 时，原码 可用 补码除符号位外
每位取反，末位加 1 求得

练习 求下列真值的补码

6.1

真值	$[x]_{\text{补}}$	$[x]_{\text{原}}$
$x = +70 = 1000110$	0, 1000110	0, 1000110
$x = -70 = -1000110$	1, 0111010	1, 1000110
$x = 0.1110$	0.1110	0.1110
$x = -0.1110$	1.0010	1.1110
$x = \boxed{0.0000} \quad [+0]_{\text{补}} = [-0]_{\text{补}}$	$\boxed{0.0000}$	0.0000
$x = \boxed{-0.0000}$	$\boxed{0.0000}$	1.0000
$x = -1.0000$	1.0000	不能表示

由小数补码定义
$$[x]_{\text{补}} = \begin{cases} x & 1 > x \geq 0 \\ 2 + x & 0 > x \geq -1 \pmod{2} \end{cases}$$

2023/3/1
$$[-1]_{\text{补}} = 2 + x = 10.0000 - 1.0000 = 1.0000$$

4. 反码表示法

6.1

(1) 定义

整数

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

x 为真值

n 为整数的位数

如 $x = +1101$

$[x]_{\text{反}} = 0,1101$



用 逗号 将符号位

和数值部分隔开

$x = -1101$

$[x]_{\text{反}} = (2^{4+1} - 1) - 1101$

$= 1111 - 1101$

$= 1,0010$



小数

6.1

$$[x]_{\text{反}} = \begin{cases} x & 1 > x \geq 0 \\ (2 - 2^{-n}) + x & 0 \geq x > -1 \pmod{2 - 2^{-n}} \end{cases}$$

x 为真值 n 为小数的位数

如

$$x = +0.1101$$

$$x = -0.1010$$

$$[x]_{\text{反}} = 0.1101$$

$$[x]_{\text{反}} = (2 - 2^{-4}) - 0.1010$$

$$= 1.1111 - 0.1010$$

$$= 1.0101$$

用 小数点 将符号位

和数值部分隔开

(2) 举例

6.1

例6.8 已知 $[x]_{\text{反}} = 0,1110$ 求 x

解： 由定义得 $x = + 1110$

例6.9 已知 $[x]_{\text{反}} = 1,1110$ 求 x

解： 由定义得
$$\begin{aligned} x &= [x]_{\text{反}} - (2^{4+1} - 1) \\ &= 1,1110 - 11111 \\ &= - 0001 \end{aligned}$$

例 6.10 求 0 的反码

解： 设 $x = + 0.0000$ $[+0.0000]_{\text{反}} = 0.0000$

$x = - 0.0000$ $[-0.0000]_{\text{反}} = 1.1111$

同理，对于整数 $[+0]_{\text{反}} = 0,0000$ $[-0]_{\text{反}} = 1,1111$

$\therefore [+0]_{\text{反}} \neq [-0]_{\text{反}}$

三种机器数的小结

- 最高位为符号位，书写上用 “,”（整数）或 “.”（小数）将数值部分和符号位隔开
- 对于正数，原码 = 补码 = 反码
- 对于负数，符号位为 1，其数值部分
原码除符号位外每位取反末位加 1 → 补码
原码除符号位外每位取反 → 反码

例6.11 设机器数字长为8位（其中1位为符号位）**6.1**
对于整数，当其分别代表无符号数、原码、补码和反码时，对应的真值范围各为多少？

二进制代码	无符号数 对应的真值	原码对应 的真值	补码对应 的真值	反码对应 的真值
00000000	0	+0	<u>+0</u>	+0
00000001	1	+1	+1	+1
00000010	2	+2	+2	+2
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
01111111	127	+127	+127	+127
10000000	128	-0	-128	-127
10000001	129	-1	-127	-126
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
11111101	253	-125	-3	-2
11111110	254	-126	-2	-1
11111111	255	-127	-1	-0

例6.12 已知 $[y]_{\text{补}}$ 求 $[-y]_{\text{补}}$

6.1

解： 设 $[y]_{\text{补}} = y_0 \cdot y_1 y_2 \cdots y_n$

<I> $[y]_{\text{补}} = 0 \cdot y_1 y_2 \cdots y_n$

$[y]_{\text{补}}$ 连同符号位在内， 每位取反， 末位加 1

即得 $[-y]_{\text{补}}$

$$[-y]_{\text{补}} = 1 \cdot \overline{y_1} \overline{y_2} \cdots \overline{y_n} + 2^{-n}$$

<II> $[y]_{\text{补}} = 1 \cdot y_1 y_2 \cdots y_n$

$[y]_{\text{补}}$ 连同符号位在内， 每位取反， 末位加 1

即得 $[-y]_{\text{补}}$

$$[-y]_{\text{补}} = 0 \cdot \overline{y_1} \overline{y_2} \cdots \overline{y_n} + 2^{-n}$$

5. 移码表示法

6.1

补码表示很难直接判断其真值大小

如	十进制	二进制	补码	
	$x = +21$	$+10101$	$0,10101$	 错 大
	$x = -21$	-10101	$1,01011$	
	$x = +31$	$+11111$	$0,11111$	 错 大
	$x = -31$	-11111	$1,00001$	

$$\begin{aligned} x + 2^5 & \\ +10101 + 100000 &= 110101 \quad \text{大} \quad \text{正确} \\ -10101 + 100000 &= 001011 \quad \text{大} \quad \text{正确} \\ +11111 + 100000 &= 111111 \quad \text{大} \quad \text{正确} \\ -11111 + 100000 &= 000001 \quad \text{大} \quad \text{正确} \end{aligned}$$

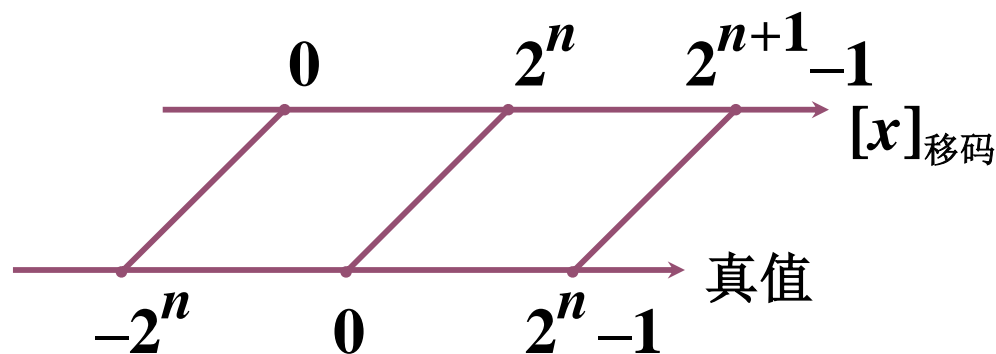
(1) 移码定义

6.1

$$[x]_{\text{移}} = 2^n + x \quad (2^n > x \geq -2^n)$$

x 为真值, n 为 整数的位数

移码在数轴上的表示



如 $x = 10100$

$$[x]_{\text{移}} = 2^5 + 10100 = 1,10100$$

$$x = -10100$$

$$[x]_{\text{移}} = 2^5 - 10100 = 0,01100$$

用 逗号 将符号位
和数值部分隔开

(2) 移码和补码的比较

设 $x = +1100100$

$$[x]_{\text{移}} = 2^7 + 1100100 = \mathbf{1},1100100$$

$$[x]_{\text{补}} = \mathbf{0},1100100$$

设 $x = -1100100$

$$[x]_{\text{移}} = 2^7 - 1100100 = \mathbf{0},0011100$$

$$[x]_{\text{补}} = \mathbf{1},0011100$$

补码与移码只差一个符号位

(3) 真值、补码和移码的对照表

6.1

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 0	1 0 0 0 0 0	0 0 0 0 0 0	0
- 1 1 1 1 1	1 0 0 0 0 1	0 0 0 0 0 1	1
- 1 1 1 1 0	1 0 0 0 1 0	0 0 0 0 1 0	2
⋮	⋮	⋮	⋮
- 0 0 0 0 1	1 1 1 1 1 1	0 1 1 1 1 1	31
± 0 0 0 0 0	0 0 0 0 0 0	1 0 0 0 0 0	32
+ 0 0 0 0 1	0 0 0 0 0 1	1 0 0 0 0 1	33
+ 0 0 0 1 0	0 0 0 0 1 0	1 0 0 0 1 0	34
⋮	⋮	⋮	⋮
+ 1 1 1 1 0	0 1 1 1 1 0	1 1 1 1 1 0	62
+ 1 1 1 1 1	0 1 1 1 1 1	1 1 1 1 1 1	63

(4) 移码的特点

6.1

➤ 当 $x = 0$ 时 $[+0]_{\text{移}} = 2^5 + 0 = 1,00000$

$$[-0]_{\text{移}} = 2^5 - 0 = 1,00000$$

$$\therefore [+0]_{\text{移}} = [-0]_{\text{移}}$$

➤ 当 $n = 5$ 时 最小的真值为 $-2^5 = -100000$

$$[-100000]_{\text{移}} = 2^5 - 100000 = 000000$$

可见，最小真值的移码为全 0

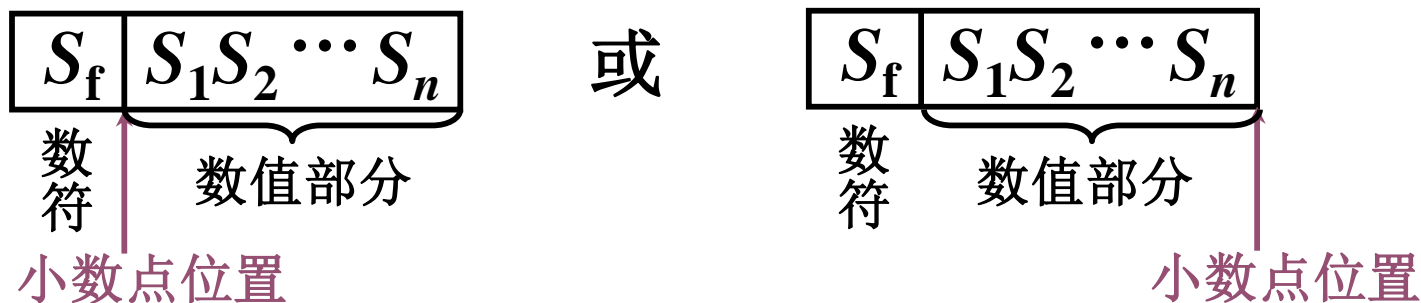
用移码表示浮点数的阶码

能方便地判断浮点数的阶码大小

6.2 数的定点表示和浮点表示

小数点按约定方式标出

一、定点表示



定点机

小数定点机

整数定点机

原码

$$-(1 - 2^{-n}) \sim +(1 - 2^{-n})$$

$$-(2^n - 1) \sim +(2^n - 1)$$

补码

$$-1 \sim +(1 - 2^{-n})$$

$$-2^n \sim +(2^n - 1)$$

反码

$$-(1 - 2^{-n}) \sim +(1 - 2^{-n})$$

$$-(2^n - 1) \sim +(2^n - 1)$$

二、浮点表示

6.2

$N = S \times r^j$ 浮点数的一般形式

S 尾数 j 阶码 r 基数（基值）

计算机中 r 取 2、4、8、16 等

当 $r = 2$ $N = 11.0101$ 二进制表示

✓ $= 0.110101 \times 2^{10}$ 规格化数

$$= 1.10101 \times 2^1$$

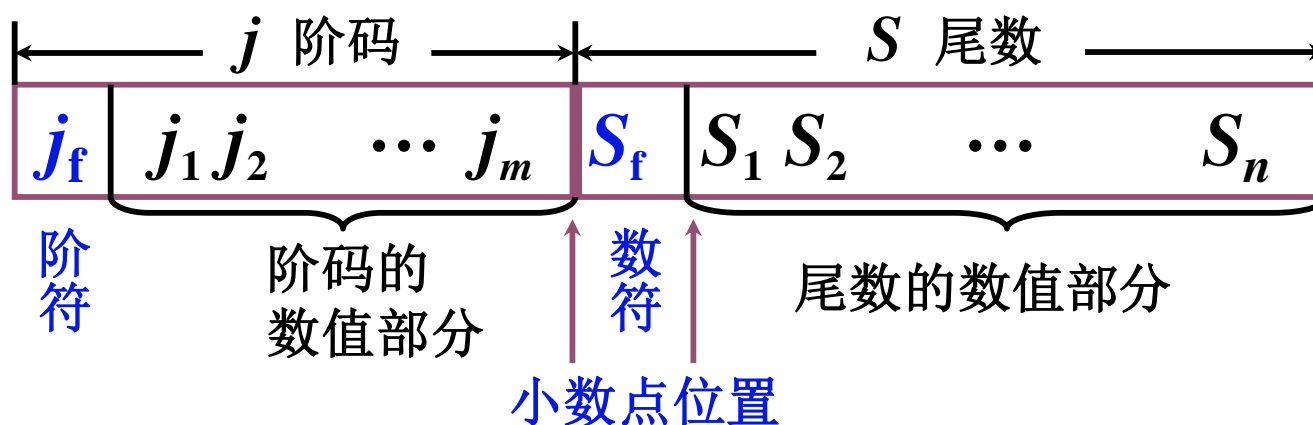
$$= 1101.01 \times 2^{-10}$$

$$✓ = 0.00110101 \times 2^{100}$$

计算机中 S 小数、可正可负

j 整数、可正可负

1. 浮点数的表示形式

 S_f

代表浮点数的符号

 n

其位数反映浮点数的精度

 m

其位数反映浮点数的表示范围

 j_f 和 m

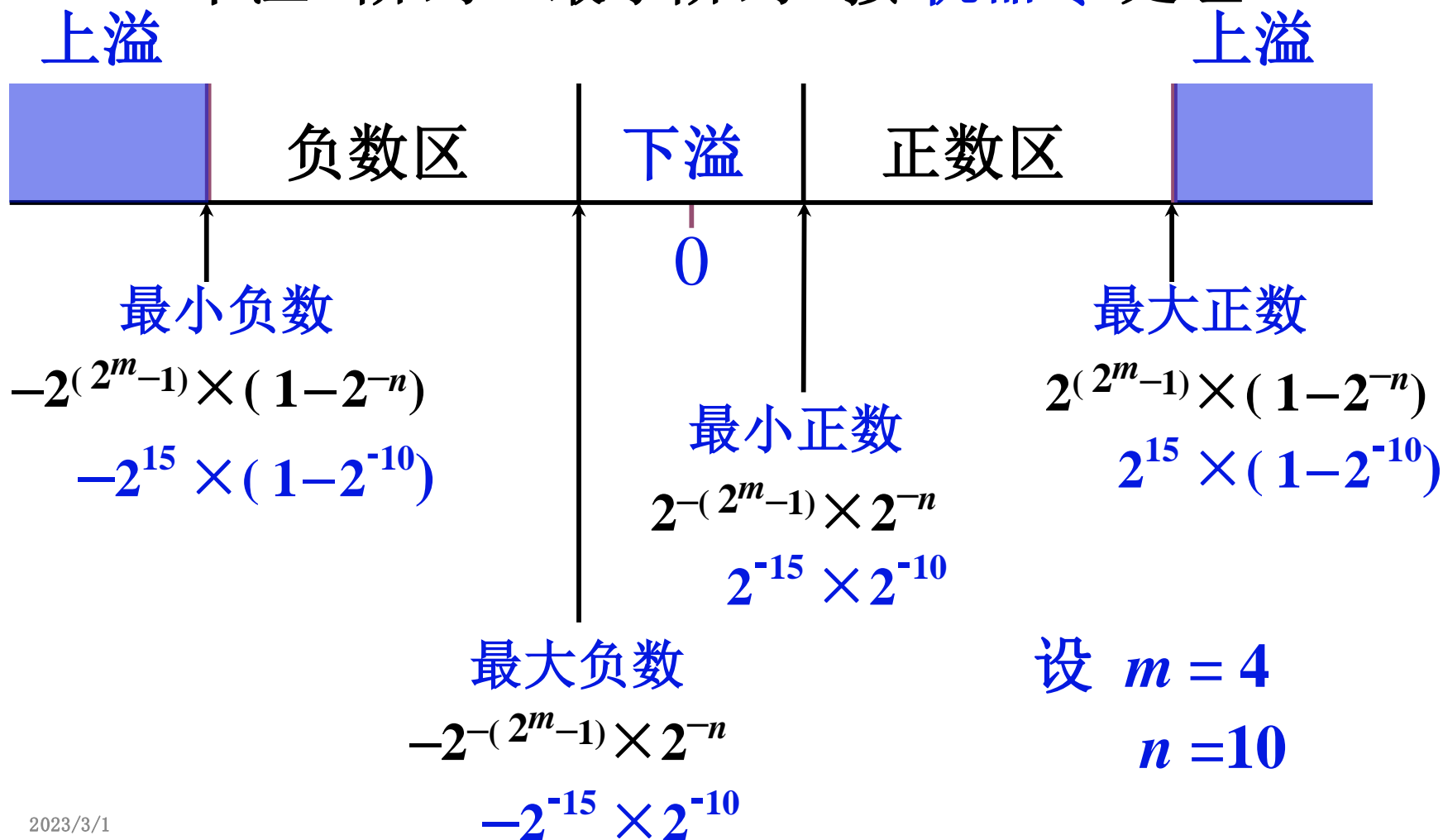
共同表示小数点的实际位置

2. 浮点数的表示范围 (以原码为例)

6.2

上溢 阶码 > 最大阶码

下溢 阶码 < 最小阶码 按 机器零 处理



练习

6.2

设机器数字长为 24 位，欲表示 ± 3 万的十进制数，试问在保证数的最大精度的前提下，除阶符、数符各取 1 位外，阶码、尾数各取几位？

解： $\because 2^{14} = 16384 \quad 2^{15} = 32768$

\therefore 如果是定点数 15 位二进制数可反映 ± 3 万之间的十进制数

$$2^{15} \times 0.\underbrace{\times \times \times \dots \times \times \times}_{n\text{位}}$$

$m = 4, 5, 6, \dots$

满足 最大精度 可取 $m = 4, n = 18$

3. 浮点数的规格化形式

6.2

$r = 2$ 尾数最高位为 1

$r = 4$ 尾数最高 2 位不全为 0

$r = 8$ 尾数最高 3 位不全为 0

基数不同，浮点数的
规格化形式不同

4. 浮点数的规格化

$r = 2$ 左规 尾数左移 1 位，阶码减 1

右规 尾数右移 1 位，阶码加 1

$r = 4$ 左规 尾数左移 2 位，阶码减 1

右规 尾数右移 2 位，阶码加 1

$r = 8$ 左规 尾数左移 3 位，阶码减 1

右规 尾数右移 3 位，阶码加 1

基数 r 越大，可表示的浮点数的范围越大

基数 r 越大，浮点数的精度降低

例如：设 $m = 4$, $n = 10$, $r = 2$

6.2

尾数规格化后的浮点数表示范围

最大正数 $2^{+1111} \times \underbrace{0.1111111111}_{10 \text{ 个 } 1} = 2^{15} \times (1 - 2^{-10})$

最小正数 $2^{-1111} \times \underbrace{0.1000000000}_{9 \text{ 个 } 0} = 2^{-15} \times 2^{-1} = 2^{-16}$

最大负数 $2^{-1111} \times (-\underbrace{0.1000000000}_{9 \text{ 个 } 0}) = -2^{-15} \times 2^{-1} = -2^{-16}$

最小负数 $2^{+1111} \times (-\underbrace{0.1111111111}_{10 \text{ 个 } 1}) = -2^{15} \times (1 - 2^{-10})$

三、举例

6.2

例 4.13 将 $+\frac{19}{128}$ 写成二进制定点数、浮点数及在定点机和浮点机中的机器数形式。其中数值部分均取 10 位，数符取 1 位，浮点数阶码取 5 位（含 1 位阶符）。

解： 设 $x = +\frac{19}{128}$

二进制形式 $x = 0.0010011$

定点表示 $x = 0.0010011\ 000$

浮点规格化形式 $x = 0.1001100000 \times 2^{-10}$

定点机中 $[x]_{\text{原}} = [x]_{\text{补}} = [x]_{\text{反}} = 0.0010011000$

浮点机中 $[x]_{\text{原}} = 1, 0010; 0. 1001100000$

$[x]_{\text{补}} = 1, 1110; 0. 1001100000$

$[x]_{\text{反}} = 1, 1101; 0. 1001100000$

例 4.14 将 -58 表示成二进制定点数和浮点数，并写出它在定点机和浮点机中的三种机器数及阶码为移码、尾数为补码的形式（其他要求同上例）。

解： 设 $x = -58$

二进制形式 $x = -111010$

定点表示 $x = -0000111010$

浮点规格化形式 $x = -(0.1110100000) \times 2^{110}$

定点机中

$[x]_{\text{原}} = 1, 0000111010$

$[x]_{\text{补}} = 1, 1111000110$

$[x]_{\text{反}} = 1, 1111000101$

浮点机中

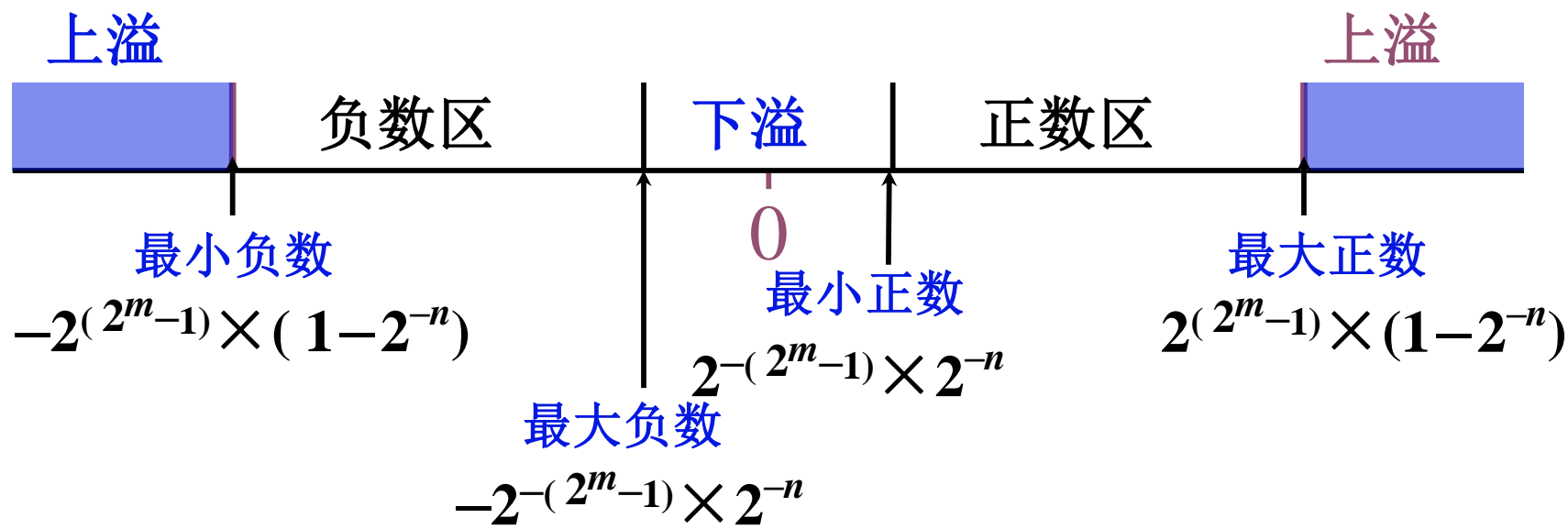
$[x]_{\text{原}} = 0, 0110; 1.1110100000$

$[x]_{\text{补}} = 0, 0110; 1.0001100000$

$[x]_{\text{反}} = 0, 0110; 1.0001011111$

$[x]_{\text{阶移、尾补}} = 1, 0110; 1.0001100000$

例4.15 写出对应下图所示的浮点数的补码 6.2 形式。 设 $n = 10$, $m = 4$, 阶符、数符各取 1 位。



解:

真值

补码

最大正数	$2^{15} \times (1-2^{-10})$	0,1111; 0.1111111111
最小正数	$2^{-15} \times 2^{-10}$	1,0001; 0.0000000001
最大负数	$-2^{-15} \times 2^{-10}$	1,0001; 1.1111111111
最小负数	$-2^{15} \times (1-2^{-10})$	0,1111; 1.0000000001

机器零

6.2

- 当浮点数 **尾数为 0** 时，不论其阶码为何值
按机器零处理
- 当浮点数 **阶码等于或小于它所表示的最小
数** 时，不论尾数为何值，按机器零处理

如 $m = 4$ $n = 10$

当阶码和尾数都用补码表示时，机器零为

$\times, \times \times \times \times; \quad \mathbf{0.00 \dots 0}$

(阶码 = -16) $\mathbf{1, 0000}; \quad \times.\times\times \dots \times$

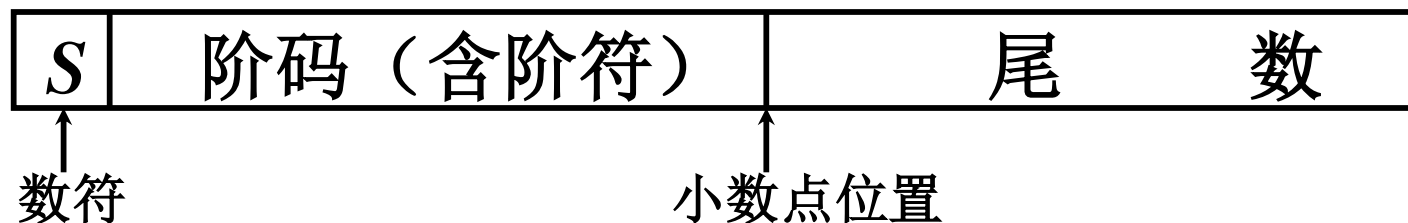
当阶码用移码，尾数用补码表示时，机器零为

$\mathbf{0, 0000}; \quad \mathbf{0.00 \dots 0}$

有利于机器中 “判 0” 电路的实现

四、IEEE 754 标准

6.2



尾数为规格化表示

非“0”的有效位最高位为“1”（隐含）

	符号位 S	阶码	尾数	总位数
短实数	1	8	23	32
长实数	1	11	52	64
临时实数	1	15	64	80