计算机组成



第六章 计算机的运算方法

Contents



(一)数制与编码

- 1. 进位计算制及其数据之间的相互转换
- 2. 定点数的编码表示

(二)运算方法和运算电路

- 1. 基本运算部件 加法器,算术逻辑部件 (ALU)
- 2. 加/减法运算 补码加减法运算器, 标志位的生成
- 3. 乘除法运算的基本原理, 乘法电路和除法电路的基本结构

(三)整数的表示和运算

- 1. 无符号整数的表示和运算
- 2. 带符号整数的表示和运算

(四) 浮点数的表示和运算

- 1.浮点数的表示 IEEE754标准
- 2. 浮点数的加/减运算

数制与编码

- 1. 进位计算制及其相 互转换
 - 1). 基r数制:用r个基本符号(如0,1,2,...,r-1)表示数值N。 r为基数

$$N = D_{m-1}D_{m-2} \dots D_1 D_0 D_{-1} D_{-2} \dots D_{-k}$$

其中, D_i (-k≤i≤m-1) 为基本符号,小数点位置隐含在 **D**₀与**D**₋₁之间。

2). 有权基r数制:每个Di的单位都赋以固定权值wi,wi为Di 的权。

如果该数制是逢r进位,则有

$$N = \sum_{i=-k}^{m-1} D_i \times r^i$$

其中ri为位权,称该数制为r进位数制,简称r进制,

数制与编码

3). 进制转换

(1) R进制数 => 十进制数

按"权"展开 (a power of R)

例1:
$$(10101.01)_2$$
=1×2⁴+1×2²+1×2⁰+1×2⁻²=(21.25)₁₀

例2:
$$(307.6)_8$$
=3×8²+7×8⁰+6×8⁻¹=(199.75)₁₀

(2)十进制数 => R进制数

整数部分和小数部分分别转换

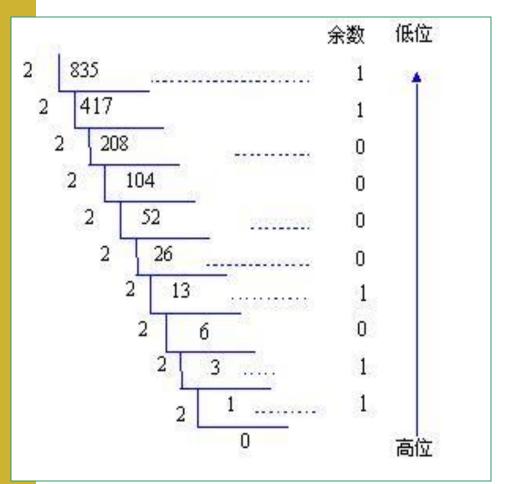
- ① 整数(integral part)----"除基取余,上右下左"
- ② 小数(fractional part)----"乘基取整,上左下右"

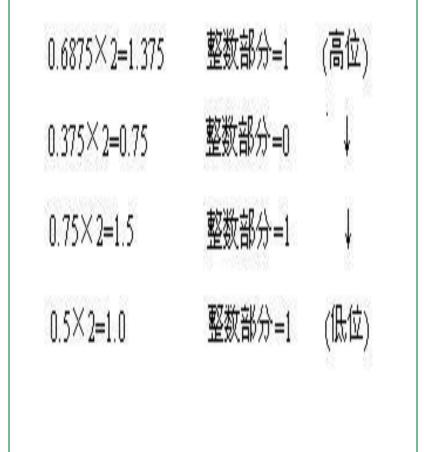
二、十进制转换

例1:(835.6785)₁₀=(1101000011.1011)₂

整数----"除基取余,上右下左"

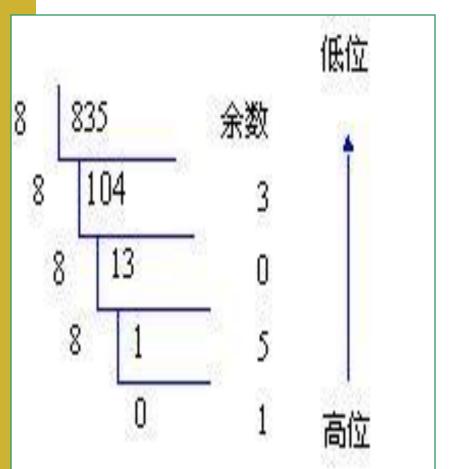
小数----"乘基取整,上左下右"





例2:(835.63)₁₀=(1503.50243...)₈

整数----"除基取余,上右下左"小数----"乘基取整,上左下右"



有可能乘积的小数部分总得不到0,此时得到一个近似值。

0.63×8=5.04	整数部分=5	(高位)
0.04×8=0.32	整数部分=0	
0.32×8=2.56	整数部分=2	
0.56×8 = 4.48	整数部分=4	
0.48×8=3.84	整数部分=3	(低位)

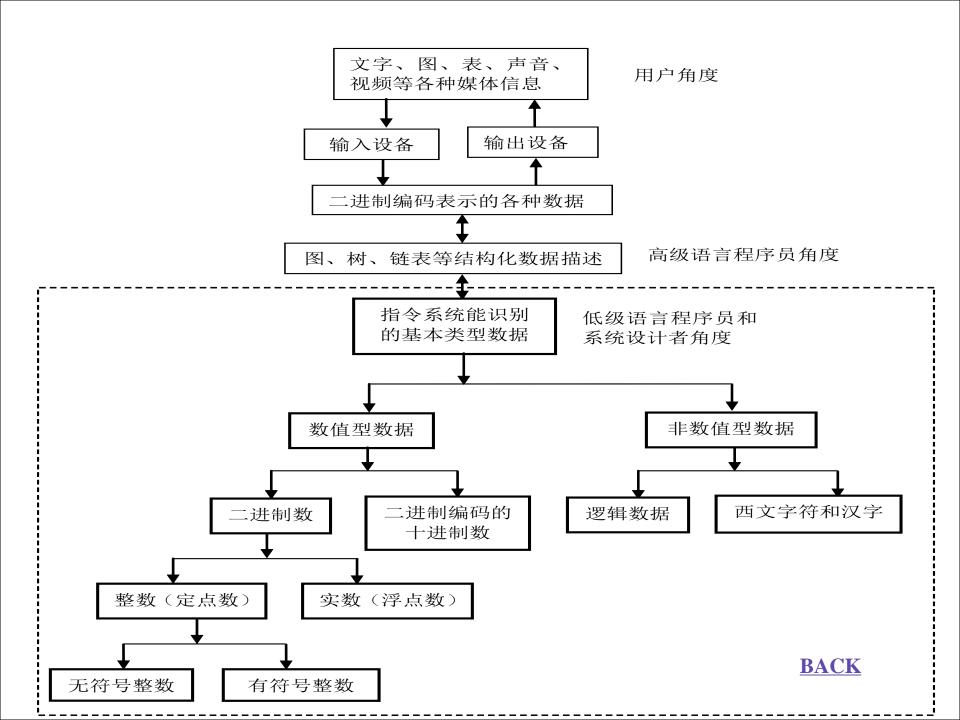
(3) 二/八/十六进制数的相互转换

- ①八进制数转换成二进制数
- $(13.724)_{8}$ = $(001\ 011\ .\ 111\ 010\ 100\)_{2}$ = $(1011.1110101)_{2}$
- ② 十六进制数转换成二进制数
- $(2B.5E)_{16} = (00101011 . 01011110)_{2} = (101011.0101111)_{2}$
- ③二进制数转换成八进制数
- $(0.10101)_2 = (0.00.101.010)_2 = (0.52)_8$
- ④ 二进制数转换成十六进制数
- $(11001.11)_2 = (0001 1001.1100)_2 = (19.C)_{16}$

信息的二进制编码

- 计算机的外部信息与内部机器级数据
- ■机器级数据分两大类:
 - 数值数据: 无符号整数、带符号整数、浮点数(实数)、十进制数
 - 非数值数据:逻辑数(包括位串)、西文字符和汉字
- ■计算机内部所有信息都用二进制(即: 0和1)进行编码
- ■用二进制编码的原因:
 - 制造二个稳定态的物理器件容易
 - 二进制编码、计数、运算规则简单
 - 正好与逻辑命题对应,便于逻辑运算,并可方便地用逻辑电路实现 算术运算

数值数据的表示



数值数据的表示

- 数值数据表示的三要素
 - ■进位计数制
 - ■定、浮点表示
 - 如何用二进制编码

即:要确定一个数值数据的值必须先确定这三个要素。 例如, 机器数 01011001的值是多少? 答案是: 不知道!

- 进位计数制
 - 十进制、二进制、十六进制、八进制数及其相互转换
- 定/浮点表示(解决小数点问题)
 - 定点整数、定点小数
 - 浮点数(可用一个定点小数和一个定点整数来表示)
- 定点数的编码(解决正负号问题)
 - ■原码、补码、反码、移码 (反码很少用)

6.1 无符号数和有符号数

一、无符号数

寄存器的位数(机器字长)

反映无符号数的表示范围



8位

 $0 \sim 255$



16位

 $0 \sim 65535$

1. 机器数与真值

真值

带符号的数

+0.1011

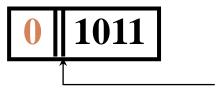
-0.1011

+ 1100

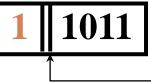
-1100

机器数

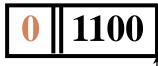
符号数字化的数



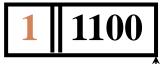
小数点的位置



小数点的位置



小数点的位置



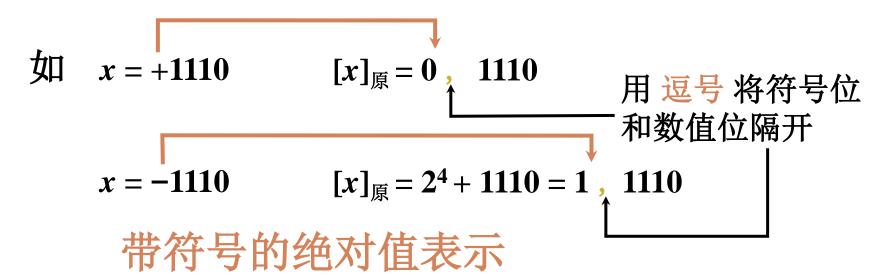
小数点的位置

2. 原码表示法

(1) 定义

整数
$$[x]_{\mathbb{R}} = \begin{cases} 0, & x & 0 \le x < 2^n \\ 2^n - x & -2^n < x \le 0 \end{cases}$$

$$x 为真值 \quad n 为整数的位数$$



$$[x]_{\mathbb{R}} = \begin{cases} x & 1 > x \ge 0 \\ 1 - x & 0 \ge x > -1 \end{cases}$$

x 为真值

如

$$x = +0.1101$$

$$[x]_{\mathbb{R}} = 0$$
, 1101

用 小数点 将符号 · 位和数值部分隔开

$$x = -0.1101$$
 $[x]_{\mathbb{R}} = 1 - (-0.1101) = 1.1101$

$$x = +0.1000000$$

$$[x]_{\mathbb{R}} = 0 + 1000000$$

用 小数点 将符号 -位和数值部分隔开

$$x = -0.1000000$$
 $[x]_{\mathbb{R}} = 1 - (-0.1000000) = 1.1000000$

(2) 举例

例 6.1 已知
$$[x]_{\mathbb{R}} = 1.0011$$
 求 $x - 0.0011$ 解. 由完义得

解:由定义得

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

例 6.2 已知
$$[x]_{\mathbb{R}} = 1,1100$$
 求 $x - 1100$ 解: 由定义得

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

(2) 举例

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

解: 由定义得

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

例 6.2 已知
$$[x]_{\mathbb{R}} = 1,1100$$
 求 $x \to 1100$ 解: 由定义得

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

原码的特点:简单、直观

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	減	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 —— 加

3. 补码表示法

(1) 补的概念

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

- 一负数加上 "模" 即得该负数的补数
- > 两个互为补数的数 它们绝对值之和即为 模 数

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

```
+ 0101 \pmod{2^4}
两个互为补数的数
                  -1011
分别加上模
                               + 10000
                  + 10000
                  +0101
                               + 10101
结果仍互为补数
                             (\text{mod}2^4)
       .. + 0101 \equiv + 0101
                                           丢掉
   可见 + 0101 → + 0101
                    - 1011
           0.0101 \rightarrow + 0.101
          0101 \longrightarrow -1011
          \overline{-1011} = 100000
                     -1011
                                  用 逗号 将符号位
                    1.0101
                                  和数值位隔开
```

(3) 补码定义

整数

$$[x]_{\nmid k} = \begin{cases} 0, & x \\ 2^{n} > x \ge 0 \\ 2^{n+1} + x & 0 > x \ge -2^{n} \pmod{2^{n+1}} \end{cases}$$

x 为真值

n 为整数的位数

如
$$x = +1010$$

$$x = -1011000$$

$$[x]_{\nmid \mid} = 2^{7+1} + (-1011000)$$

$$= 100000000$$

$$-1011000$$

$$1,0101000$$

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

x 为真值

如
$$x = +0.1110$$
 $x = -0.1100000$
$$[x]_{\stackrel{?}{\uparrow}} = 0.1110$$

$$[x]_{\stackrel{?}{\uparrow}} = 2 + (-0.1100000)$$

$$= 10.00000000$$

$$-0.11000000$$

$$1.01000000$$
 和数值位隔开

补码说明

- 补码最高一位是符号位,符号 0 正 1 负
- 补码表示为: 2×符号位 + 数的真值
- 零的补码只有一个,故补码能表示 -1
- 补码能很好地用于加减运算,运算时,符号位与 数值位一样参加运算。

求特殊数的补码

假定机器数有n位

①
$$[-2^{n-1}]_{\nmid k} = 2^n - 2^{n-1} = 10...0 \quad (n-1 \uparrow 0) \pmod{2^n}$$

②
$$[-1]_{\stackrel{}{\mathbb{A}}} = 2^{n} - 0...01 = 11...1$$
 (n个1) (mod 2^{n}) 整数补码

③
$$[-1.0]_{3}=2-1.0=1.00...0$$
($(n-1 extstyle 0)$ ($mod 2$) 小数补码

4
$$[+0]_{k} = [-0]_{k} = 00...0 (n \uparrow 0)$$

特殊数的补码(续)

• 当补码的位数为n位时,其模为2n,所以

$$[-2^{n-1}]_{\nmid k} = 2^n - 2^{n-1} = 10...0 \quad (n-1 \uparrow 0) \pmod{2^n}$$

• 当补码的位数为n+1位时, 其模为2n+1, 所以

$$[-2^{n-1}]_{3} = 2^{n+1} - 2^{n-1} = 2^n + 2^{n-1} = 1 \ 10...0 \ (n-1 \uparrow 0) \ (mod \ 2^{n+1})$$

这说明同一个真值在不同位数的补码表示中,对应的机器数 不同,因此给定编码表示时,一定要明确编码的位数,在机器 内部编码的位数就是机器中运算部件的位数。

(4) 求补码的快捷方式

又[
$$x$$
]_原 = 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

例 6.5 已知
$$[x]_{ij} = 0.0001$$
 求 x

解: 由定义得 x = +0.0001

解:由定义得

$$x = [x]_{\frac{1}{2}} - 2$$

$$= 1.0001 - 10.0000$$

$$= -0.1111$$

$$[x]_{\mathbb{R}} = 1.1111$$

$$x = -0.1111$$

例 6.7 已知 $[x]_{3} = 1,1110$

解: 由定义得

$$x = [x]_{3} - 2^{4+1}$$

$$= 1,1110 - 100000$$

$$= -0010$$

 $[x]_{\gtrless} \xrightarrow{?} [x]_{\mathbb{R}}$

$$[x]_{\text{f}} = 1,0010$$

$$x = -0010$$

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

求下列真值的补码

真值	$[x]_{ eqh}$	$[x]_{\mathbb{R}}$
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
$x = \boxed{0.0000} [+0]_{?} = [-$	- 0.0000	0.0000
x = -0.0000	0.0000	1.0000
x = -1.0000	1.0000	不能表示

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

$$[-1]_{3} = 2 + x = 10.0000 - 1.0000 = 1.0000$$

4. 反码表示法

(1) 定义

整数

$$[x]_{ar{\mathbb{Z}}} = \begin{cases} 0, & x & 2^n > x \ge 0 \\ (2^{n+1} - 1) + x & 0 \ge x > -2^n \pmod{2^{n+1} - 1} \end{cases}$$
 x 为真值 $x = +1101$ $x = -1101$

 $[x]_{\text{p}} = 0.1101$ 用 逗号 将符号位

和数值位隔开

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

= 11111 -1101
= 1,0010

小数

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

x 为真值

如

$$x = +0.1101$$
 $x = -0.1010$
$$[x]_{\overline{\wp}} = 0.1101$$

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

$$= 1.1111 -0.1010$$

$$= 1.0101$$
 和数值位隔开

例 6.8 已知
$$[x]_{\xi} = 0,1110$$
 求 x 相定义得 $x = +1110$

例 6.9 已知
$$[x]_{\mathbb{Z}} = 1,1110$$
 求 x 和 完 义 $y = x - [x]$ $y = x - [x]$

解: 由定义得
$$x = [x]_{\mathbb{Z}} - (2^{4+1} - 1)$$

= 1,1110 - 11111
= -0001

例 6.10 求 0 的反码

解: 设
$$x = +0.0000$$
 $[+0.0000]_{\overline{\mathbb{D}}} = 0.0000$ $x = -0.0000$ $[-0.0000]_{\overline{\mathbb{D}}} = 1.1111$

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

$$\therefore \quad [+ \ 0]_{\mathbb{Z}} \neq [- \ 0]_{\mathbb{Z}}$$

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(其中一位为符号位)

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	原码对应	补码对应	反码对应
	对应的真值	的真值	的真值	的真值
00000000	0	+0	±0	+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
:	: 253	:	:	:
11111101		-125	-3	-2
11111110	254	-126	-2	-1
11111111	255	-127	-1	-0