第二讲:二进制编码表示

主 要 内 容

- ◆ 计算机的外部信息和内部数据
- ◆ 进位计数制
 - 十进制
 - 二进制
 - 八进制和十六进制
- ◆ 二进制数与其他计数制数之间的转换
 - R进制数与十进制数之间的转换
 - 二、十六进制数之间的转换
 - 十进制数→二进制数的简便方法

顺便再来看看(ISA)

计算机是如何工作的呢?

"存储程序"工作方式——程序(指令)、数据、执行

(计算机硬件能够理解并执行的只有机器指令)

(计算机硬件能够存储处理的只有二进制数据)

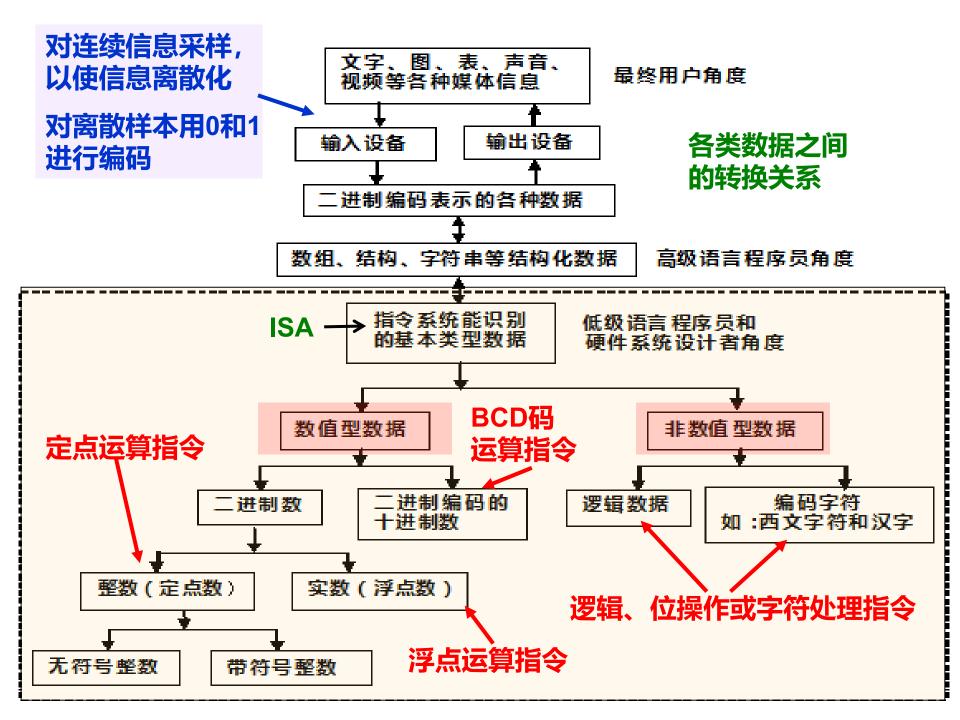
◆ISA即指令集体系结构规定了如何使用硬件

- 可执行的指令的集合;
- 指令可以接受的操作数的类型;
- 操作数能存放到哪些地方: 寄存器, MM;
- 指令执行过程的控制方式,包括程序计数器等。

人脑接受一切信 息,理解并处理

做菜:接受固定原材料,处理

如果外部世界的一切信息都要用计算机来处理?



信息的二进制编码

◆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

◆真值和机器数

- 机器数: 用0和1编码的计算机内部的0/1序列
- 真值:机器数真正的值,即:现实中带正负号的数

Decimal / Binary (十/二进制数)

◆ The decimal number 5836.47 in powers of 10:

$$5 \times 10^{3} + 8 \times 10^{2} + 3 \times 10^{1} + 6 \times 10^{0} + 4 \times 10^{-1} + 7 \times 10^{-2}$$

◆ The binary number 11001 in powers of 2 :

$$1 \times 2^{4} + 1 \times 2^{3} + 0 \times 2^{2} + 0 \times 2^{1} + 1 \times 2^{0}$$

= 16 + 8 + 0 + 0 + 1 = 25

◆ 用一个下标表示数的基 (radix / base)

或用后缀B-二进制(H-十六进制(前缀0x-)、O-八进制)

$$11001_2 = 25_{10}$$
, $11001B = 25$

Octal / Hexadecimal (八 / 十六进制数)

$$v = \sum_{i=0}^{n-1} 2^i b_i$$

$$2^3 = 8$$

$$2^4 = 16$$

03720

0x7d0

110 - 6

111 - 7

00	0 -	0	
00	01 -	1	
01	0 -	2	
0	11 -	3	
10	0 -	4	
10)1 -	5	

一个8进制数字用3位二进制数字表示

一个16进制数字用4位二进制数字表示

计算机用二进制表示所有信息! 为什么要引入 8 / 16进制?

8 / 16进制是二进制的简便表示。 便于阅读和书写!

它们之间对应简单,转换容易。

在机器内部用二进制,在屏幕或其 他外部设备上表示时,转换为10进 制或8/16进制数,可缩短长度

早期有用8进制数简便表示2进制数 现在基本上都用16进制数表示机器数

数制之间的转换

- (1) 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

$$(0.10101)_2 = (000.101010)_2 = (0.52)_8$$

④ 二进制数转换成十六进制数

$$(11001.11)_2 = (0001 1001.1100)_2 = (19.C)_{16}$$

数制之间的转换

(2) R进制数 => 十进制数

按"权"展开 (a power of R)

例1: $(10101.01)_2 = 1 \times 2^4 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^0 + 1 \times 2^{-2} = (21.25)_{10}$

例2: $(307.6)_8 = 3\times8^2 + 7\times8^0 + 6\times8^{-1} = (199.75)_{10}$

例1: $(3A. 1)_{16} = 3x16^{1} + 10x16^{0} + 1x16^{-1} = (58.0625)_{10}$

(3) 十进制数 => R进制数

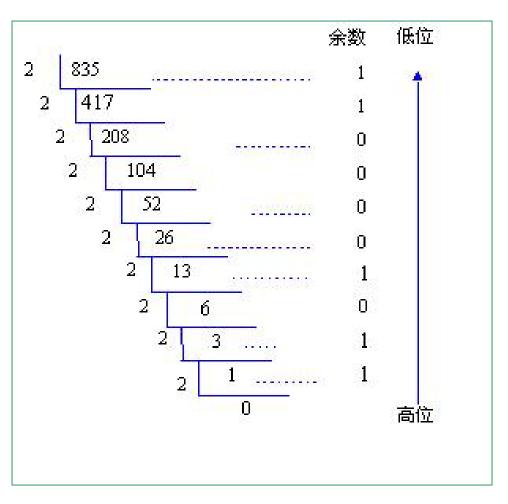
整数部分和小数部分分别转换

- ① 整数(integral part)---- "除基取余,上右下左" 理论上的做法
- ② 小数(fractional part)---- "乘基取整, 上左下右"」

10进制→2进制

例1: (835.6785)₁₀=(1101000011.1011)₂

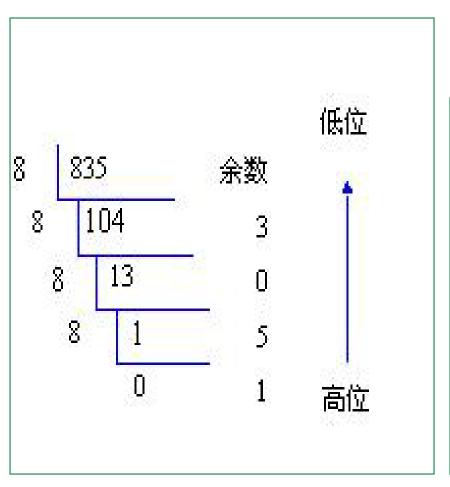
整数----"除基取余,上右下左" 小数----"乘基取整,上左下右"



0.6875×2=1.375	整数部分=1	(高位)
0.375×2=0.75	整数部分=0	¥
0.75×2=1.5	整数部分=1	¥
0.5×2=1.0	整数部分=1	(低位)

10进制→8进制

例2: (835.63)₁₀=(1503.50243···)₈



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。

数制之间的转换(简便方法)

(3) 十进制数 => R进制数

实际按简便方法先转换为二进制数,再按需转换为8/16进制数

```
整数: 2、4、8、16、32、64、128、256、512、1024、2048、4096
、8192、16384、32768、65536
```

小数: 0.5、0.25、0.125、0.0625、0.03125、......

```
例: 4123.25 = 4096+16+8+2+1+0.25
```

=1 0000 0001 1011.01B

 $=(101B.4)_{16}$

4023 = (4096-1)-64-8

=1111 1111 1111B-100 0000B-1000B

=1111 1011 0111B

 $= FB7H = (FB7)_{16}$

第三讲:数值数据的编码表示

主 要 内 容

- ◆ 定点数的表示
 - 定点数的二进制编码
 - 原码、补码、移码表示
 - 定点整数的表示
 - 无符号整数、带符号整数
- ◆ 浮点数的表示
 - 浮点数格式和表示范围
 - IEEE754浮点数标准
 - 单精度浮点数、双精度浮点数
 - 特殊数的表示形式
- ◆ 十进制数的二进制编码 (BCD码)

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!

- ◆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)

Sign and Magnitude (原码的表示)

Decimal	Binary	Decimal	Binary
0	0000	-0	1 000
1	0 001	-1	1 001
2	0 010	-2	1 010
3	0 011	-3	1 011
4	0 100	-4	1 100
5	0 101	-5	1 101
6	0 110	-6	1 110
7	0 111	-7	1 111

◆容易理解, 但是:

- ✓ 0 的表示不唯一, 故不利于程序员编程
- ✓ 加、减运算方式不统一
- ✓ 需额外对符号位进行处理,故不利于硬件设计
- ✓ 特别当 a<b时, 实现 a-b比较困难

从 50年代开始,整数都采用补码来表示 但浮点数的尾数用原码定点小数表示

补码特性 - 模运算(modular运算)

重要概念:在一个模运算系统中,一个数与它除以"模"后的余数等价。

时钟是一种模12系统(0 ≡ 12 ≡ 24 ≡ 36, 3 ≡ 15, 6 ≡ 18)

假定钟表时针指向10点,要将它拨向6点,则有两种拨法:

① 倒拨4格: 10-4=6

② 顺拨8格: 10+8 = 18 ≡ 6 (mod 12)

模12系统中: 10-4 ≡ 10+8 (mod 12)

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

则,称8是-4对模12的补码 (即:-4的模12补码等于8)。

同样有 -3 ≡ 9 (mod 12)

-5 ≡ 7 (mod 12) 等 (正数的补码

结论1: 一个负数的补码等于模减该负数的绝对值。就是它自己)

结论2: 对于某一确定的模,某数减去小于模的另一数,总可

以用该数加上另一数的相反数的补码来代替。

补码(modular运算): +和-的统一

补码的表示

现实世界的模运算系统举例

例1: "钟表"模运算系统

假定时针只能顺拨,从10点倒拨5格后是几点?

10-5=10+(12-5)=10+7=5 (mod 12) 取模即只留余数,超过模 "12"的部分被丢弃! 相 当于17-12=5留下了

例2: "4位十进制数" 模运算系统

假定算盘只有四档,且只能做加法,则在算盘上计算

9028-1713等于多少?

9028-1713=9028+(104-1713)

=9028+8287

-取模即只留余数,高位"1"被丢弃!

= 1 7315

(超过模10000的部分被丢弃)

 $=7315 \pmod{10^4}$

相当于只有低4位留在算盘上。

计算机中的运算器是模运算系统

8位二进制加法器模运算系统

模是多少?

28

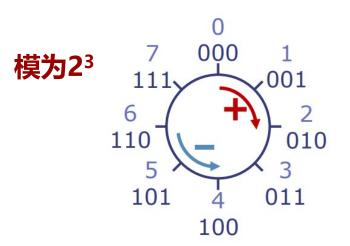
计算0111 1111 - 0100 0000 = ?
0111 1111 + (- 0100 0000) = 0111 1111 + (28- 0100 0000)
=0111 1111 + 1100 0000 = 1 0011 1111 (mod 28)
= 0011 1111
只留余数,1被丢弃

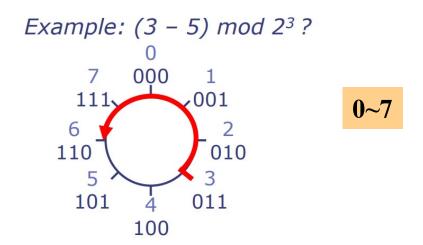
结论1: 一个负数的补码等于对应正数(该负数的绝对值)的"各位取反、末位加1"

注意: 并不会真的用减法去计算 (28-0100 0000)

运算器是一个模运算系统

计算机中运算器只有有限位。假定为n位,则运算结果只能保留低n位, 其模为2ⁿ。





Compute 3 – 2 using 3-bit 2's complement addition

运算器是一个模运算系统

补码的定义 假定补码有n+1位,则:

定点整数: [X]_补= 2ⁿ⁺¹ + X (-2ⁿ≤X < 2ⁿ, mod 2ⁿ⁺¹)

定点小数: [X]_补= 2 + X (-1≤X<1, mod 2)

4位中最高位即为符号位 1代表负数 0代表正数

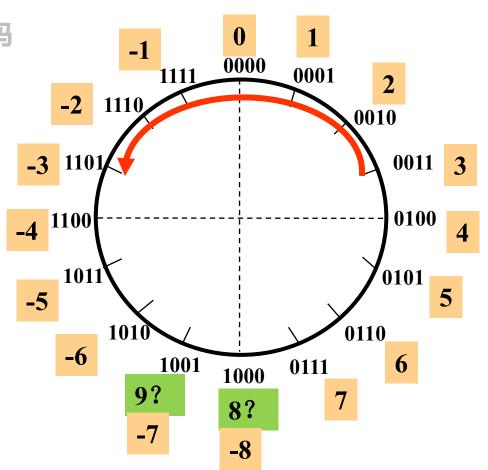
注:实际上在计算机中并不使用补码

定点小数! 无需掌握该知识点

当n+1=4时, 共有16个机器数: 0000~1111, 可看成是模为 24的钟表系统。

真值的范围为 -8~+7

3: 0011 1 6: 0110 0011 -6: 1010 + 1010 1101



求特殊数的补码

假定机器数有n位

——也就是一个补码共占用n位,包括符号位

$$[X]_{\stackrel{>}{\downarrow}_{1}} = 2^{n} + X \quad (-2^{n-1} \le X < 2^{n-1}, \mod 2^{n})$$

- ① $[-2^{n-1}]_{k} = 2^n 2^{n-1} = 10...0 \quad (n-1 \uparrow 0) \pmod{2^n}$
- ② $[-1]_{\nmid k} = 2^n 0...01 = 11...1 \quad (n \uparrow 1) \pmod{2^n}$
- ③ $[+0]_{3} = [-0]_{3} = 00...0 \quad (n \uparrow 0)$

补码与真值之间的简便转换

例: 设机器数有8位, 求123和-123的补码表示。

如何快速得到123的二进制表示?

解:
$$123 = 127$$
- $4 = 011111111B - 100B = 01111011B$
 $-123 = -01111011B$
 $[+01111011]_{\stackrel{}{\mathbb{A}}} = 2^8 + 01111011 = 100000000 + 01111011$
 $= 01111011 \pmod{2^8}$,即 7BH。

Two's Complement (补码的表示)

◆ 正数:符号位(sign bit)为0,数值部分不变

◆ 负数:符号位为1,数值部分"各位取反,末位加1"

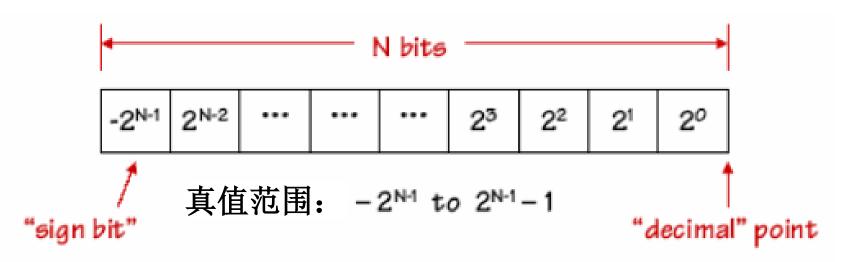
变形(模4)补码:双符号,用于存放可溢出的中间结果。

De	ecimal	补码	变形补码	Decimal	Bitwise Inverse	补码	变形补码
+0和-0	0	0000	00000	-0	1111	0000	00000
+0和-0 表示 唯一	1	0001	00001	-1	1110	1 111	11111
唯一	2	0 010	00010	-2	1101	1 110	11 110
-	3	0 011	00011	-3	1100	1 101	11 101
	4	0 100	00100	-4	1011	1 100	11 100
	5	0 101	00101	-5	1010	1 011	11 011
	6	0110	00 110	-6	1001	1 010	11 010
	7	0111	00111	-7	1000	1 001	11 001
	8	1000	01000	-8	0111	1000	11 000

值太大,用4位补码无法表示,故"溢出"!但用变形补码可保留符号位和最高数值位。

如何求补码的真值

根据补码各位上的"权",可以求出一个补码的值



8-bit 2's complement example:

$$11010110 = -2^7 + 2^6 + 2^4 + 2^2 + 2^1 = -128 + 64 + 16 + 4 + 2 = -42$$

符号为0,则为正数,数值部分相同符号为1,则为负数,数值各位取反,末位加1

例如: 补码 "11010110"的真值为: -0101010=-(32+8+2)=-42

Excess (biased) notion- 移码表示

```
<sup>。</sup>什么是"excess (biased) notation-移码表示"?
   将每一个数值加上一个偏置常数( Excess / bias )
<sup>°</sup> 一般来说,当编码位数为n时,bias取 2<sup>n-1</sup>
      Ex. n=4: E_{biased} = E + 2^3 (bias= 2^3 = 1000B)
             -8 (+8) \sim 0000B
                             0的移码表示唯一
             -7 (+8) \sim 0001B
                             此时移码和补码仅第一位正好
                             相反
             0 (+8) \sim 1000B
            +7 (+8) ~ 1111B
```

移码主要用来表示浮点数阶码!——为了简 化浮点数的编码和计算

Unsigned integer(无符号整数)

- ◆ 一般在全部是正数运算且不出现负值结果的场合下,可使 用无符号数表示。例如,地址运算,编号表示,等等
- ◆ 无符号数的编码中没有符号位
- ◆ 能表示的最大值大于位数相同的带符号整数的最大值
 - 例如,8位无符号整数最大是255(1111 1111)
 而8位带符号整数最大为127(0111 1111)
- ◆ 总是整数, 所以很多时候就简称为"无符号数"

Signed integer (带符号整数)

- ◆ 计算机必须能处理正数(positive) 和负数(negative),包含符号位
- ◆ 有三种定点编码方式
 - Signed magnitude (原码)
 现用来表示浮点(实)数的尾数
 - One's complement (反码)
 现已不用于表示数值数据
 - Two's complement (补码)
 50年代以来,所有计算机都用补码来表示定点整数
- ◆ 为什么用补码表示带符号整数?
 - 补码运算系统是模运算系统,加、减运算统一
 - 数0的表示唯一,方便使用
 - 比原码多表示一个最小负数(提示:原码+0和-0不一样)
 - 与移码相比,其符号位和真值的符号对应关系更直接

不同类型数值的相互转换

例:在32位机器上输出si, usi, i, ui的十进制(真值)和十六进制值(机器数)是什么?

```
16位带符号数 short si = -32768;
```

16位无符号数 unsigned short usi = si;

32位带符号数 **int i** = **si**;

真值

32位无符号数 unsingned ui = usi;

提示:

32768=2¹⁵

=1000 0000 0000 0000B

80 00 80 00 FF FF 80 00 00 00 80 00 .机器数

机器数不变,但真值变了

16位带符号数 →32位带符号数

16位无符号数 →32位无符号数

现象:

带符号整数:符号扩展

无符号整数: 0扩展