





数据的机器级表示-1

Data Representation at Machine Level

李杉杉





CONTENT

目录

- 01 位和数据类型
- 02 进位计数制
- 03 整数数据类型







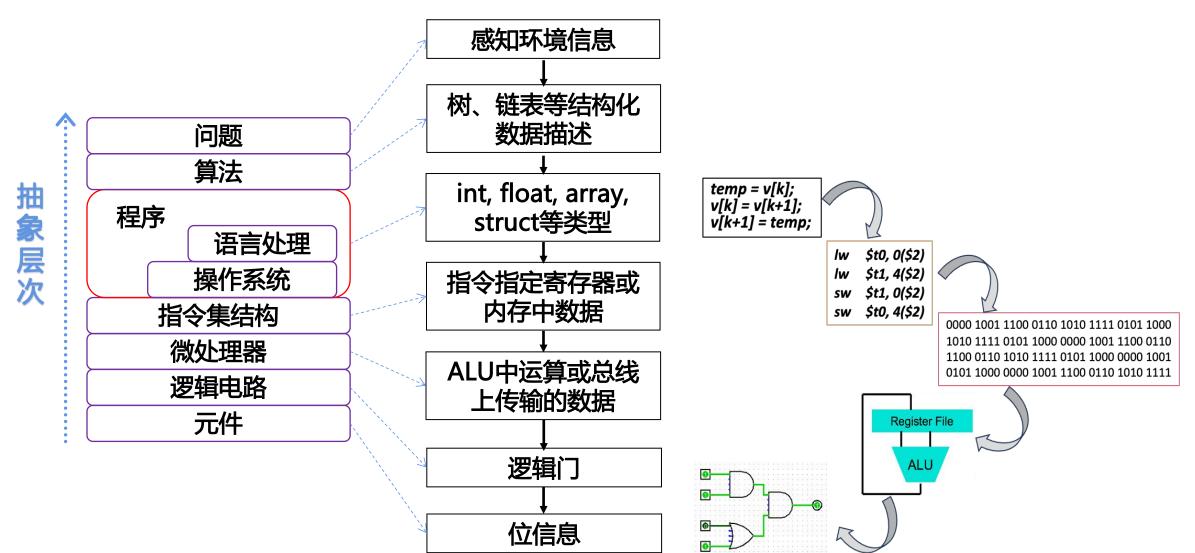
```
#include<stdio.h>
                                      数据的表示
        int main () {
                 Int X;
4
                 scanf ("%d", &x);
5
                 printf ("2 + %d = %d.", x , 2 + x);
6
                 printf ("2 - %d = %d.", x, 2 - x);
8
                      数据的运算
```

- > 现代计算机里所有信息都是采用数字化的形式表示的
 - 整数、小数、文字、图像、声音等等
- ▶ 当一个C程序执行时,在计算机内部究竟发生了什么
 - 需要从最底层—计算机内表示数值的方式开始
- 如果程序处理的是图像、视频、声音、文字等数据,那么计算机将:
 - 如何获取这些数据?
 - 如何表示这些数据?
 - 如何处理这些数据?













信息的最小单位—位/比特

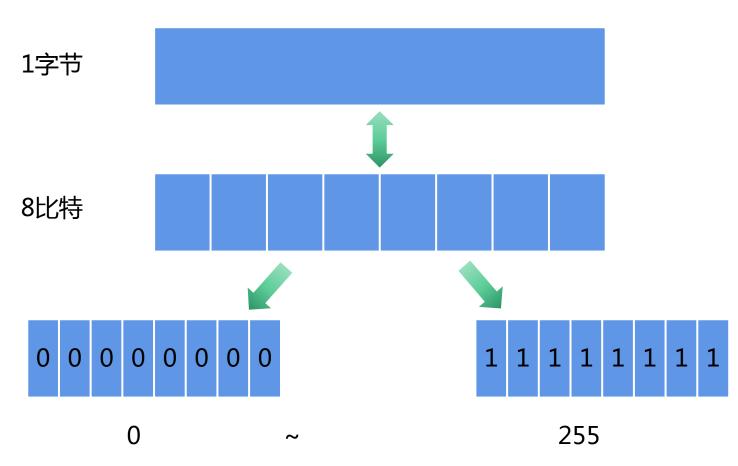
- 在冯·诺依曼结构中,所有信息(代码和数据)都采用二进制编码
 - 编码:用少量简单的基本符号对复杂多样的信息进行一定规律的组合
- 在计算机内部,数以亿计、微小、快速的电子元件控制电子的流动
- 这些元件对电路中电压的有无做出反应
- 如果存在电压用 "1"表示,不存在电压用 "0"表示
- "0" 和 "1" 被称为比特(bit),或位
- "二进制位" (binary digit) 的缩写





信息存储/读取的基本单元—字节

- 比特=位=bit=b
- 字节=Byte=B
- 1字节 = 8比特







为什么是二进制,不是十进制?

- 既然计算机可以识别电压数值,是否可以使用电压值做出10进制的信息表示
- · 第一台通用计算机ENIAC采用的是十进制,但效率太低,电路太复杂
 - 测量电压的具体值,10种状态(0-9)表示复杂
 - 要求电路的电压值必须稳定,不允许从3.3伏波动到2.9伏
 - 运算组合状态过多(55种)





为什么是二进制,不是十进制?

- 采用二进制
 - 只需使用两个基本符号0和1,个数少
 - 物理上容易实现,只需两个稳定态的物理器件
 - 数字电路的两个状态表示(电压高低/有无),无需测量电压的具体值
 - 二进制编码、计数运算规则简单,运算组合状态最少(3种)
 - 对应逻辑命题中的"真"和"假"
 - 便于使用逻辑电路实现算术运算(一个异或门)





两种稳定状态

- 自然界的事物通常具有两种稳定的状态
 - 磁盘
 - 使用1和0表示磁化和未磁化
 - 光盘
 - 使用1和0表示凹(聚光)和凸(散光)
 - 手电筒/电灯(光源)
 - 亮和灭





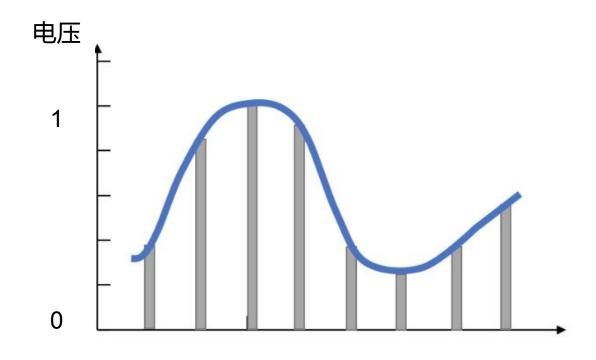






两种稳定状态——接近0和远离0

- 计算机并不是区分电压的绝对不存在(即0)和绝对存在(即1)
- 计算机电路区分的是接近0的电压和远离0的电压
 - 如果计算机把1.1伏的电压表示为1,把0伏的电压表示为0
 - 那么0.9伏的电压也会被视作1,而0.2伏的电压会被当作0







位组合:计算机中的比特/位表示任意数值的方式

- 计算机要解决一个真正的问题,必须能<mark>唯一的识别出许多不同的数值</mark>,而不仅仅是0和1
- 为了唯一的识别出多个数值,必须对多个位进行组合
- 如果用8位(对应8根线路上的电压)
 - 使用01001110表示某一个特定值,用11100111表示另一个值
 - 最多能区分出256(即28)个不同的值
 - $(00000000)_2 \sim (111111111)_2$
 - 对应十进制::(0)10~(255)10
 - 对应十六进制: (00)16 ~ (FF)₁₆
- 如果有k位,最多能区分出2k个不同的值
 - 这些k位的每一种组合都是一个编码
 - 对应着某个特定的值





位运算

- 除了需要表示出不同的数值之外,还需要对这种表示出来的信息进行运算
- 1679年,德国数学家莱布尼茨(戈特弗里德·威廉·莱布尼茨,Gottfried Wilhelm (von)
 Leibniz,1646年7月1日-1716年11月14日)发表了一篇关于二进制表示及算术运算的论文
- 1854年,英国数学家乔治·布尔(George Boole, 1815年11月2日 1864年12月8日)给出了二进制的逻辑运算,布尔代数即由此得名
- 这些工作奠定了现代计算机工作的数学基础





计算机中的数据类型

- 同一个数值,多种表示方法
- 整数:6
 - 十进制计数法:"6"
 - 一元计数法:"正一"
 - 罗马字符:"VI"
 - 二进制计数法:"0110"
- 某种表示法:编码,运算,数据类型





计算机中的数据类型

- 如果在计算机上能对以某种表示法编码的信息进行运算,这种特殊的表示法 就可以被称为数据类型
- 定义数据的性质和操作规则,编程语言中的重要概念
- 在大多数计算机上存在着多种数值表示方法
 - 用来表示进行算术运算的正负整数的二进制补码整数
 - 用来表示从键盘输入计算机或显示在计算机显示器上的字符的ASCII码
 - 类似于十进制"科学计数法"的浮点数数据类型







 $N = \sum K_i \times R^i$

i=-m

进位/位置计数制(定位数制)

- 一种记数(对数量计数的)方式
- 使用有限种数字符号来表示所有的数值
- R进制,逢R进一
- 基数/底数 (R):使用的数字符号的数目
- \dot{Q} \dot{Q}
- *K_i*: 位号为i位上的数字符号

二进制:01(计算机中使用)

八进制:01234567

十进制:0123456789(日常生活广泛使用)

十六进制:0123456789ABCDEF





二进制

- 计算机采用二进制数表示数值
 - 基数为R=2
 - 数字符号为0和1
 - 8位(1字节)有效数字, n=8
 - 如数字N=(30)₁₀可以表示为:
 - $(00011110)_2 = 0 \times 2^7 + 0 \times 2^6 + 0 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0$
 - i=0时, K₀ = 0, R⁰ = 2⁰

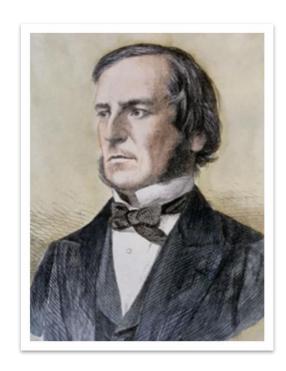
$$N = \sum_{i=-m}^{n-1} K_i \times R^i$$





二进制

- 二进制是计算机编码存储和操作信息的核心
- 围绕0和1的丰富数学知识体系
- 数学家George Boole
 - 布尔代数
 - 逻辑值True(真)和False(假)
 - 编码为二进制的1和0
 - 逻辑推理的基本原则







十六进制表示法

- 由二进制的位置计数法发展而来
- 二进制占位多、容易出错
- 方便人们手工处理二进制数位

二进制 1111 1010 0001 1101 0011 0111 1011

十六进制 0×FA1D37B 0×fa1d37b 0×Fa1D37b





八进制表示法

- 八进制数与二进制数之间的转换
 - 一位八进制数相当于3位二进制数
 - 八进制数转换成二进制数,或二进制数转换成八进制数很方便
- 例如: (563)₈ = (101,110,011)₂
 (0.764)₈= (0.111,110,100)₂









十进制数转二进制数



二进制数转十进制数



二进制数转八进制



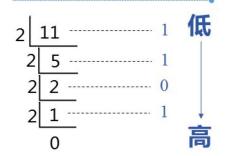
二进制数转十六进制数





十进制转二进制





11

整数部分

除尽为止:1011

小数部分:乘2取整



0.625

小数部分

求得位数满足要求为止





二进制转十进制

• 逐位码权累加求和

$$N = \sum_{i=-m}^{n-1} K_i \times R^i$$

例:

 $(10110110)_2$

$$= 1 \times 2^{7} + 0 \times 2^{6} + 1 \times 2^{5} + 1 \times 2^{4} + 0 \times 2^{3} + 1 \times 2^{2} + 1 \times 2^{1} + 0 \times 2^{0}$$

$$= 128 + 0 + 32 + 16 + 0 + 4 + 2 + 0$$





二进制转十六进制

• 小数点为界

- 向两边四位一组变为一位十六进制数
- 例:

```
(1001\ 1100\ .\ 01)_2
```

- $= (1001\ 1100\ .\ 0100)_2$
- $= (9C.4)_{16}$

二进制转八进制

- 小数点为界
- 向两边三位一组变为一位八进制数
- 例:

```
(10\ 011\ 100\ .\ 01)_2
```

 $= (10\ 011\ 100\ .\ 010)_2$

 $=(234.2)_8$





常用的2的幂

- $2^5 = 32$, $2^6 = 64$, $2^7 = 128$, $2^8 = 256$, $2^9 = 512$
- $2^{10} = 1024 (1 \text{ KB}), 2^{11} = 2048, 2^{12} = 4096$
- $2^{13} = 8192$, $2^{14} = 16384$, $2^{15} = 32768$
- $2^{16} = 65536$, $2^{20} = 1048576$ (1 MB)
- $2^{30} = 1073741824 (1 GB), 2^{40} = 1 TB$
- $2^{50} = 1 \text{ PB}, 2^{60} = 1 \text{ EB}$
- $2^{70} = 1 \text{ ZB}, 2^{80} = 1 \text{ YB}$



03 整数数据类型





整数数据类型

- 编程语言中的基本数据类型之一
- 表示整数:包括正整数、负整数和零
- 整数数据类型有很多用途,
 - 存储和处理整数值,如计数(任务执行次数、选课人数)、索引、循环计数器等
 - 声明整型变量并对其进行赋值,也可以进行整数运算,如加减乘除等





整数的二进制表示

- 无符号整数(Unsigned Integer)
 - 仅能表示非负整数(包括零)
 - 不使用符号位,将所有位都用于表示数值
 - unsigned int y = 20; // 无符号, 仅表示正数
- 有符号整数(Signed Integer)(默认情况)
 - 可以表示正数、负数和零
 - 使用符号位和数值位一起编码而成
 - 最高位作为符号位,0表示正数,1表示负数
 - signed int x = -10; // 有符号 , 表示负数





整数数据类型

无符号整数

- 二进制向量X有k位数X = $[x_{k-1}, x_{k-2}, ..., x_1, x_0]$
- $B2U_k(X) = x_{k-1} \cdot 2^{k-1} + x_{k-2} \cdot 2^{k-2} + \dots + x_1 \cdot 2^1 + x_0 \cdot 2^0$

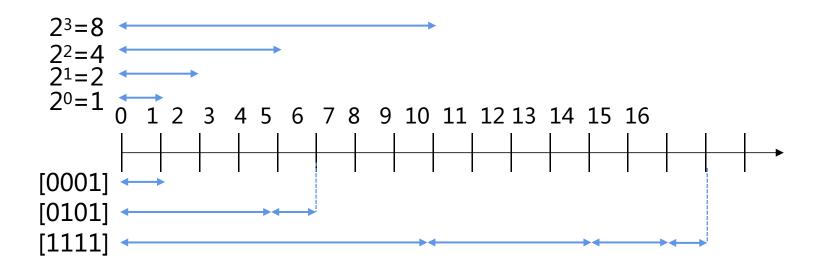
$X_{k-1} \mid X_{k-2} \mid \dots \mid X_1 \mid X_0$



整数数据类型

无符号整数

- $B2U_4([0001])=0 \cdot 2^3+0 \cdot 2^2+0 \cdot 2^1+1 \cdot 2^0=1$
- $B2U_4([0101])=0 \cdot 2^3+1 \cdot 2^2+0 \cdot 2^1+1 \cdot 2^0=5$
- $B2U_4([1111])=1 \cdot 2^3+1 \cdot 2^2+1 \cdot 2^1+1 \cdot 2^0=15$







无符号整数

字长	二进制	十六进制	最大值
8	1111 1111	0xFF	28-1
16	11111111 (16位)	0xFFFF	216-1
32	11111111(32位)	0xFFFFFFF	232-1
64	11111111(64位)	0xFFFFFFFF(16位)	264-1

字长:计算机CPU(ALU)一次能并行处理的二进制数据的位数,这里被处理的数据称为字(word)

字长为k,可表示从0到2k-1共2k个整数





无符号整数

字长	二进制	十六进制	最大值
8	1111 1111	0xFF	28-1
16	11111111(16位)	0xFFFF	216-1
32	11111111(32位)	0xFFFFFFF	232-1
64	11111111(64位)	0xFFFFFFFF(16位)	264-1

字长为k,可表示从0到2k-1共2k个整数





有符号整数

- 二进将k位的2k个不同的数字分为两半,一半表示正数,另一半表示负数
- k=4的时候可以表示2^k=16个数字
 - 从+1到+7的7个正数
 - 从-1到-7的7个负数
 - 剩下2个,一个用来表示0,还剩一个码字可以用来表示那个数字?
 - 从+1到+7,从-1到-7,是哪些码字与其匹配?





有符号整数

- 二进制表示:原码、反码、补码表示法
 - 编码是为了解决正负号问题
 - 计算机中几乎不用反码,运算普遍使用补码
 - 二进制(有符号)补码的运算
 - 二进制-十进制转换





正数

- 使用位置计数法直接表示
- k位,用2^k个码字的一半来表示从[0,2^{k-1}-1]的正数
- 第一位代表符号位(正数符号位为0)
- 原码、反码、补码
- 三码合一(相同)
- k=4,真值范围[0,7],表示的最大整数为7

二进制(原码/ 反码/补码)	十进制	
0000	0	
0001	1	
0010	2	
0011	3	
<mark>0</mark> 100	4	
<mark>0</mark> 101	5	
0 110	6	
0111	7	





负数:原码

- 符号数值表示法(直观)
- 符号位0/1表示数据正/负
- 符号位+数值绝对值
- k=4
 - 负数真值范围[-(2^{k-1}-1), -1]
 - 表示的最小整数为-7

二进制(原码)	十进制
0000	0
0001	1
0010	2
0011	3
0100	4
0101	5
<mark>0</mark> 110	6
0111	7
1 000	-0
1 001	-1
1 010	-2
1 011	-3
1 100	-4
1 101	-5
1 110	-6
1 111	-7





负数:反码

- 另一种思路
- 正数原码,按位取反
- k=4
 - 负数真值范围[-(2^{k-1}-1), -1]
 - 表示的最小整数为-7

原码	反码	十进制
0000	0000	0
0001	0001	1
0010	0010	2
0011	0011	3
0100	0100	4
0101	0101	5
0110	<mark>0</mark> 110	6
0111	0111	7
1 111	1 000	-7
1 110	1 001	-6
1 101	1 010	-5
1 100	1 011	-4
1 011	1 100	-3
1 010	1 101	-2
1 001	1 110	-1
1 000	1 111	-0



负数:原码和反码

- 0的表示不唯一,不利于程序员编程
 - $[+0]_{\bar{\mathbb{R}}} = 0000$ $[-0]_{\bar{\mathbb{R}}} = 1000$
 - $[+0]_{\overline{\boxtimes}} = 0000$ $[-0]_{\overline{\boxtimes}} = 1111$



更合理的表示?

补码

- 加、减运算方式不统一,尤其当a<b时,实现a-b比较困难

 - $(4)_{10}$ - $(3)_{10}$ = $(4)_{10+}$ (-3)₁₀= $(0100)_{\overline{D}}$ + $(1100)_{\overline{D}}$ = $(10000)_{\overline{D}}$ = $(0)_{10}$
- 需要额外对符号位进行处理,不利于硬件设计





- 负数表示法:尽可能使逻辑电路最简单
- 几乎所有的计算机都使用相同的基本结构——算术逻辑单元(Arithmetic and Logic Unit, ALU)来进行加法运算
- ALU并不知道(也不关心)所加的两个位组合表示什么,它只是简单的将 二进制数相加
- 0100 (4)
- <u>+ ???? (-3)</u>
- \bullet = 0001 (1)





补码	十进制
0000	0
0001	1
0010	2
0011	3
0100	4
0101	5
0110	6
0111	7
1 000	
1 001	
1 010	
1 011	-5
1 100	
1 101	
1 110	
1 111	





- A+(-A)=0(A表示正数)
- -A的表示:
 - -A的反码加1
 - 或A取反加1

	Α
+	A的反码
=	1111
+	0001
=	0000 (0)

补码	十进制
0000	0
0001	1
0010	2
0011	3
0 100	4
0 101	5
0 110	6
0111	7
1 000	
1 001	
1 010	
1 011	-5
1 100	
1 101	
1 110	
1 111	





- 在对每个数值加0001后,应得到正确的结果
 - 验证-7~-1的二进制表示
- 1000 : -8
 1000 (?)
 + 0001 (1)
 = 1001 (-7)
- 1111和0000: -1和0
- 1111 (-1)
- + 0001(1)
- \bullet = (1)0000 (0)
- 在做补码算术运算时这个进位总是被忽略

补码	十进制
0000	0
0001	1
0 010	2
0011	3
0 100	4
<mark>0</mark> 101	5
<mark>0</mark> 110	6
<mark>0111</mark>	7
1000	-8
1 001	-7
1 010	-6
1 011	-5
1 100	-4
1 101	-3
1 110	-2
1111	-1





- 模运算编码(受到计算机字长限制)
- 正数原码按位取反加1
- 或反码加1
- k=4
 - 负数真值范围[2^{k-1}, -1]
 - 表示的最小整数为-8

补码	十进制
0000	0
0001	1
0010	2
0011	3
0100	4
0101	5
0 110	6
0111	7
1 000	-8
1 001	-7
1 010	-6
1 011	-5
1 100	-4
1 101	-3
1 110	-2
1 111	-1



负数:补码

• -6的二进制补码表示是什么(采用4位表示)?

```
1. A: 6, 0110
2. -A的反码 1001(A按位取反)
3. 1001
+ 0001
= 1010(-6)
验证
0110(6)
+ 1010(-6)
=(1)0000
```





补码拓展:

- 补码是一种模运算编码
- "模"是指一个计量系统的计数范围
 - 如时钟的计量范围是0~11,模=12
- 计算机也可以看成一个计量系统,它也有一个计量范围,即都存在一个"模"
 - 表示n位的计算机计量范围是0~2n-1,模=2n
- "模"实质上是计量系统产生"溢出"的量,它的值在计量系统上表示不出来, 计量系统上只能表示出模的余数
- 任何有模的计量系统,均可化减法为加法运算,简化设计,降低成本





补码拓展:

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

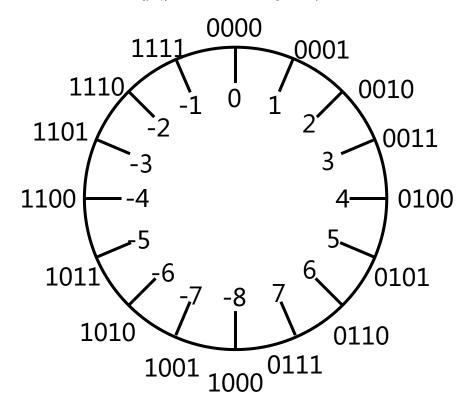


- 例:图中时针指向的是10点,要将它拨向6点,有两种拨法
 - 1、逆时针拨4格, 10-4=6
 - 2、顺时针拨8格, 10+8=18[mod 12]=6
 - -4 = 8 [mod 12]
- · 加和减的统一:
 - 一个负数的补码等于模减该负数的绝对值
 - 对于某一确定的模,某数减去小于模的另一数,总可以加上另一数负数的补码来代替
 - 一个负数的补码等于将对应正数补码各位取反、末位加一



补码拓展:一个n位运算器,只能保留低n位的运算结果,即模为2°的补码运算

模为24的时钟系统



补码的定义:

$$[X]_c = 2^n + X (-2^n \le X \le 2^n, \mod 2^n)$$

补码表示:

000...000 ~ 011...111: 表示的值不变

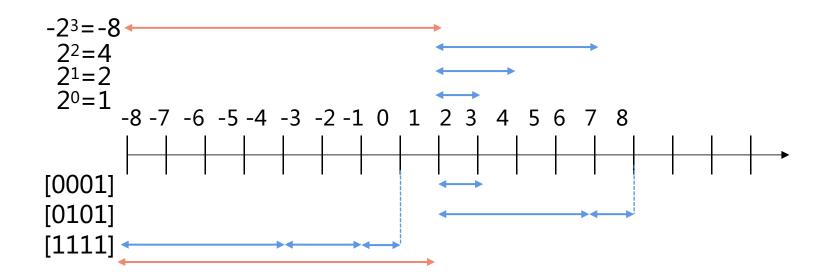
变为

$$-2^{k-1} \sim -1$$



有符号补码整数:

- $B2U_k(y)=0$ · $2^{k-1}+y_{k-2}$ · $2^{k-2}+...+y_1$ · 2^1+y_0 · 2^0
- $B2U_k(y) = -1 \cdot 2^{k-1} + y_{k-2} \cdot 2^{k-2} + \dots + y_1 \cdot 2^1 + y_0 \cdot 2^0$
- 例:
 - $B2U_4([0101]) = 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 5$
 - $B2U_4([1011]) = -1 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = -5$







有符号补码整数:

字长	二进制	十六进制	最小值
8	1000 0000	0x80	-2 ⁷
16	10000000 (16位)	0x8000	-2 ¹⁵
32	10000000 (32位)	0x80000000	-2 ³¹
64	10000000 (64位)	0x80000000(16位)	-2 ⁶³

字长	二进制	十六进制	最大值
8	0111 1111	0x7F	27-1
16	01111111 (16位)	0x7FFF	215-1
32	01111111(32位)	0x7FFFFFF	231-1
64	01111111(64位)	0x7FFFFFFF(16位)	2 ⁶³ -1

字长为k,可表示从-2k-1到2k-1-1共2k个整数





有符号补码整数:特殊数值

字长	有符号整数 (-1)	无符号整数(最大值)
8	1111 1111=-1	28-1
16	11111111 (16位) =-1	216-1
32	11111111 (32位) =-1	232-1
64	11111111 (64位)=-1	264-1

 $-1 \neq 10000001$



有符号补码整数的二进制-十进制转换:

- 一个8位的二进制补码数采取如下格式:
 - $a_7 a_6 a_5 a_4 a_3 a_2 a_1 a_0$
- 首先检查最高位a₇,确定符号
 - 最高位为0,正数,此时补码与原码相同,直接转换
 - 最高位为1,负数,此时对补码取反加1,再进行转换
- 转换:a⁶x2⁶ + a⁵x2⁵ + a⁴x2⁴ + a³x2³ + a²x2² + a¹x2¹ + a⁰x2⁰
- 最后,如果最高位为1,是负数,转换后的十进制数需加一个负号前缀





示例:(01110110)₂和(11110010)₂

- (01110110)₂
 - · 检查最高位a₇,确定符号位为0,正数,此时补码与原码相同,直接转换
 - 转换: 2⁶+2⁵+2⁴+2²+2¹ = 64+32+16+4+2=(118)₁₀
- $(11110010)_2$
 - 检查最高位a₇,确定符号位为1,负数,此时对补码取反加1,得到00001110
 - 转换: 1x2³ + 1x2² + 1x2¹=(14)₁₀
 - 最高位为1,是负数,转换后的十进制数需加一个负号前缀,结果为(-14)10





有符号补码整数的十进制-二进制转换:

- 为十进制数A找到一个对应的8位二进制表示:
 - a₇ a₆ a₅ a₄ a₃ a₂ a₁ a₀
- 当最高位a₇为0,正数,A = a₆ x2⁶ + a₅ x2⁵ + a₄ x2⁴ + a₃ x2³ + a₂ x2² + a₁ x2¹ + a₀ x2⁰
- 如何找到a_i (i = 0, 1, ... 6)的值?

正二进制数若最右端的数字为1,奇数;否则为偶数





示例:+123(字长为8)

- 奇数 , a₀=1
- 在等式两端同时减去1 122 = a₆×2⁶+ a₅×2⁵+ a₄×2⁴+ a₃×2³+ a₂×2²+ a₁×2¹
- 在等式两端同时除以2 61 = a₆×2⁵+ a₅×2⁴+ a₄×2³+ a₃×2²+ a₂×2¹+ a₁×2⁰
- 奇数 , a₁=1
- 在等式两端同时减去1 60 = a₆×2⁵+ a₅×2⁴+ a₄×2³+ a₃×2²+ a₂×2¹
- 在等式两端同时除以2 30 = $a_6 \times 2^4 + a_5 \times 2^3 + a_4 \times 2^2 + a_3 \times 2^1 + a_2 \times 2^0$

- 奇数 , a₄=1 3 = a₆×2¹+ a₅×2⁰
- 奇数,a₅=1 1 = a₆×2⁰
- 奇数 , a₆=1

+123的二进制表示为0111 1011





有符号补码整数的十进制-二进制转换:

- 将N的绝对值"除2取余"得到二进制表示;
- 若为正十进制数,则在二进制数前加0,得到k位结果;
- 若为负十进制数,计算负数的补码
 - 正数的原码按位"取反加1"
 - 负数的反码加1



示例:+123

除2取余,倒着取

- •将余数从高位向低位依次排列
- **•1111011**
- •正数,最高位补0
- •二进制表示为 0111 1011

2 123	 余数	
2 61	1	低位
2 30	 1	
2 15	0	
2 7	 1	
2 3	 1	
2 1	1	
0	1	高位



示例:-215(字长16)

```
    2
    215
    余数

    2
    107
    1

    2
    53
    1

    2
    26
    1

    2
    13
    0

    2
    6
    1

    2
    3
    0

    2
    1
    1

    0
    1
```

结果 (215)₁₀ = (000000011010111)₂ 或写为: 215D = 000000011010111B

正数二进制->负数补码

原码(-215)₁₀ = (100000011010111)₂

反码 $(-215)_{10} = (11111111100101000)_2$

补码(-215)₁₀ = (111111110010101)₂







• 书面作业

- 6.1
- 6.2
- 6.3
- 6.4
- 6.5
- 6.7
- 6.8

谢谢

诚耀百世節 雄创一流