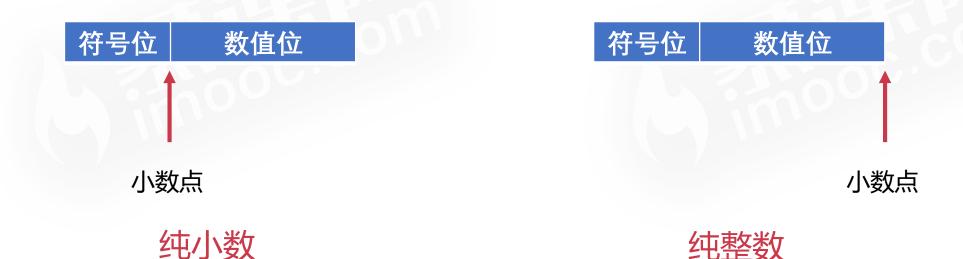


- ◆ 定点数的表示方法
- ◆ 浮点数的表示方法
- ◆ 定点数与浮点数的对比

### 定点数的表示方法

◆ 小数点固定在某个位置的数称之为定点数



### 定点数的表示方法



乘以比例因子以满足定点数保存格式

#### 定点数的表示方法

数值	符号位	数值位
0.1011	0	1011
-0.1011	1	1011

数值	符号位	数值位
1011	0	1011
-1011	1	1011

10.01 101.1

乘以比例因子以满足定点数保存格式

- ◆ 定点数的表示方法
- ◆ 浮点数的表示方法
- ◆ 定点数与浮点数的对比

### 浮点数的表示方法

- ◆ 计算机处理的很大程度上不是纯小数或纯整数
- ◆ 数据范围很大, 定点数难以表达



### 浮点数的表示方法

- ◆ 浮点数的表示格式
- ◆ 浮点数的表示范围
- ◆ 浮点数的规格化

### 浮点数的表示方法

◆ 浮点数的表示格式

### 浮点数的表示格式

 $1234500000000 = 1.2345 \times 10^{11}$ 

1.2345: 尾数

10: 基数 11: 阶码

科学计数法

#### 浮点数的表示格式

$$N = S \times r^j$$

S: 尾数 r: 基数 j: 阶码

尾数规定使用纯小数

#### 浮点数的表示格式

$$N = S \times r^j$$

$$11.0101 = 0.110101 \times 2^{10}$$

$$11.0101 = 0.0110101 \times 2^{11}$$

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位 (8位)
0	10	0	110101 <mark>00</mark>
0	11	0	0110101 <mark>0</mark>

#### 浮点数的表示方法

- ◆ 浮点数的表示格式
- ◆ 浮点数的表示范围

### 浮点数的表示范围

假设阶码数值取m位,尾数数值取n位

 $N = S \times r^j$  阶码符号位 阶码数值位 尾数符号位 尾数数值位

阶码能够表示的最大值:  $2^m - 1$   $-(2^m - 1)$   $2^m - 1$ 

阶码表示范围:  $[-(2^m-1), 2^m-1]$ 

### 浮点数的表示范围

假设阶码数值取m位, 尾数数值取n位

 $N = S \times r^J$ 

阶码符号位 阶码数值位 尾数符号位 尾数数值位

尾数能够表示的最大值:  $1-2^{-n}$ 

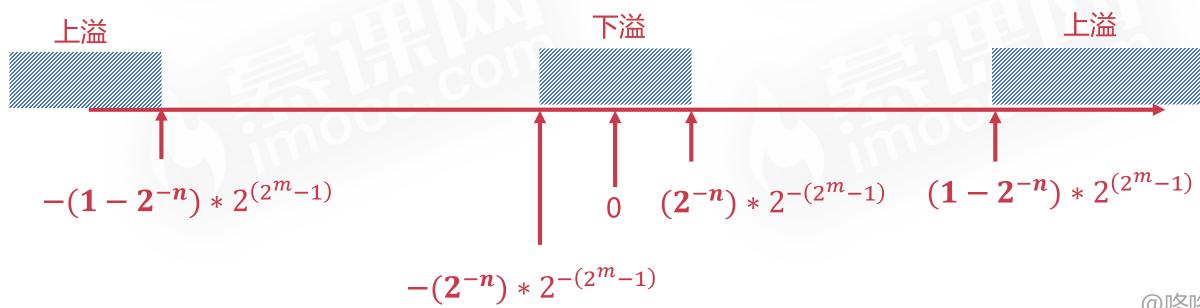
尾数能够表示的最小值: 2-n

尾数表示范围:  $[2^{-n}, 1 - 2^{-n}]$ 

 $[-(1-2^{-n}), -(2^{-n})]$   $[2^{-n}, 1-2^{-n}]$ 

阶码表示范围:  $[-(2^m-1), 2^m-1]$ 

尾数表示范围:  $[-(1-2^{-n}), -(2^{-n})]$   $[2^{-n}, 1-2^{-n}]$ 



#### 浮点数的表示范围

单精度浮点数: 使用4字节、32位来表达浮点数(float)

双精度浮点数: 使用8字节、64位来表达浮点数(double)

#### 浮点数的表示方法

- ◆ 浮点数的表示格式
- ◆ 浮点数的表示范围
- ◆ 浮点数的规格化

#### 浮点数的规格化

 $1234500000000 = 1.2345 \times 10^{11}$ 

尾数: [1, 10)

 $1234500000000 = 0.12345 \times 10^{12}$ 

 $123450000000 = 12.345 \times 10^{10}$ 



科学计数法

### 浮点数的规格化

尾数规定使用纯小数

尾数最高位必须是1

### 浮点数的规格化

 $11.0101 = 0.110101 \times 2^{10}$ 

 $11.0101 = 0.0110101 \times 2^{11}$ 

 $11.0101 = 0.00110101 \times 2^{100}$ 

 $11.0101 = 1.10101 \times 2^{1}$ 



例子1:设浮点数字长为16位,阶码为5位,尾数为11位,将十进制数 $\frac{13}{128}$ 表示为二进制浮点数。

原码=反码=补码: x = 0.0001101000

浮点数规格化:  $x = 0.1101000 * 2^{-11}$ 

尾数为1101000000 尾数符为0 阶符为1 阶码为0011

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
1	0011	0	1101000000



例子2:设浮点数字长为16位,阶码为5位,尾数为11位,将十进制数-54表示为二进制浮点数。

原码: x = 1,110110



尾数反码0010011111 尾数补码0010100000

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
0	0110	1	0010100000



- ◆ 定点数的表示方法
- ◆ 浮点数的表示方法
- ◆ 定点数与浮点数的对比

#### 定点数与浮点数的对比

- ◆ 当定点数与浮点数位数相同时, 浮点数表示的范围更大
- ◆ 当浮点数尾数为规格化数时,浮点数的精度更高
- ◆ 浮点数运算包含阶码和尾数, 浮点数的运算更为复杂

### 定点数与浮点数的对比

浮点数在数的表示范围、精度、溢出处理、编程等方面均优于定点数

浮点数在数的运算规则、运算速度、硬件成本方面不如定点数

- ◆ 定点数的表示方法
- ◆ 浮点数的表示方法
- ◆ 定点数与浮点数的对比



整数加法:  $A[x] + B[x] = [A + B][x](mod 2^{n+1})$ 

小数加法: A[x] + B[x] = [A + B][x](mod2)

数值位与符号位一同运算,并将符号位产生的进位自然丢掉

例子1: A=-110010, B=001101, 求A+B

$$A[\hat{\gamma}] = 1,001110$$

$$B[补] = B[原] = 0,001101$$

1,001110

1,011011

$$A[x] + B[x] = (A + B)[x] = 1,011011$$

$$A + B = -100101$$



例子2: A=-0.1010010, B=0.0110100, 求A+B

 $A[\hat{\gamma}] = 1,1.01011110$ 

B[补] = B[原] = 0,0.0110100

1,1.0101110

+ 0,0.0110100

1,1.1100010

A[x | + B[x | = (A + B)[x | = 1,1.1100010]

A + B = -0.0011110



例子3: A=-10010000, B=-01010000, 求A+B

$$A[\hat{\gamma}] = 1,01110000$$

 $B[\hat{x}] = 1,10110000$ 

A[x | + B[x | = (A + B)[x | = 1,00100000]

A + B = -11100000

A = -144 B = -80 A + B = -224

1,01110000

+ 1,10110000

1 1,00100000

→ 模2<sup>n+1</sup>舍去

例子4: A=-10010000, B=-11010000, 求A+B

 $A[\hat{\gamma}] = 1,01110000$ 

 $B[\hat{\gamma}] = 1,00110000$ 

 $A[\[\dot{\gamma}\]] + B[\[\dot{\gamma}\]] = (A + B)[\[\dot{\gamma}\]] = 0.10100000$  A + B = 10100000

1,01110000

+ 1,00110000

1 0,10100000

→ 模2<sup>n+1</sup>舍去



例子4: A=-10010000, B=-11010000, 求A+B

$$A[\hat{\gamma}] = 1,01110000$$

 $B[\hat{r}] = 1,00110000$ 

 $A[\hat{x}] + B[\hat{x}] = (A + B)[\hat{x}] = 0.10100000$ 

$$A + B = 10100000$$

$$A = -144$$
  $A + B = 160$ 

$$B = -208$$

1,01110000

+ 1,00110000

1 0,10100000

→ 模2<sup>n+1</sup>舍去



发生了溢出

#### 判断溢出

◆ 双符号位判断法

单符号位表示变成双符号位: 0=>00,1=>11

双符号位产生的进位丢弃

结果的双符号位不同则表示溢出

例子4: A=-10010000, B=-11010000, 求A+B

A[?] = 1,01110000

 $B[^{\uparrow}] = 1,00110000$ 

11,01110000

+ 11,00110000

1 10,10100000

→ 符号位进位舍去

A[xh] + B[xh] = (A + B)[xh] = 10,10100000

双符号位不同,表示溢出



例子3: A=-10010000, B=-01010000, 求A+B

A[?] = 1,01110000

 $B[\hat{\gamma}] = 1,10110000$ 

11,01110000

+ 11,10110000

1 11,00100000

→ 符号位进位舍去

A[xh] + B[xh] = (A + B)[xh] = 11,00100000

→ 双符号位相同,没有溢出

(A + B)[R] = 11,11100000 = -11100000

整数减法:  $A[^{1}] - B[^{1}] = A + (-B)[^{1}] (mod 2^{n+1})$ 

小数减法:  $A[x] - B[x] = A + (-B)[x] \pmod{2}$ 

-B[补]等于B[补]连同符号位按位取反,末位加一

$$B[\hat{\gamma}] = 1,0010101$$
  $(-B)[\hat{\gamma}] = 0,1101011$ 

例子5: A=11001000, B=-00110100, 求A-B

$$A[h] = A[h] = 0,11001000$$

 $B[\hat{x}] = 1,11001100$ 

 $(-B)[\grave{\uparrow}] = 0.00110100$ 

 $A[\lambda h] - B[\lambda h] = A + (-B)[\lambda h]$ 

$$A + (-B)[?] = 0,111111100$$

00,11001000

+ 00,00110100

00,11111100



整数加法:  $A[^{*}] + B[^{*}] = [A + B][^{*}] (mod 2^{n+1})$ 

小数加法: A[x] + B[x] = [A + B][x](mod 2)

数值位与符号位一同运算,并将符号位产生的进位自然丢掉

单符号位表示变成双符号位: 0=>00,1=>11

双符号位产生的进位丢弃

结果的双符号位不同则表示溢出

溢出判断

整数减法:  $A[x] - B[x] = A + (-B)[x](mod 2^{n+1})$ 

小数减法:  $A[x] - B[x] = A + (-B)[x] \pmod{2}$ 

-B[补]等于B[补]连同符号位按位取反,末位加一



$$x = S_x \times r^{j_x}$$

$$y = S_y \times r^{j_y}$$



$$x = 0.1101 \times 2^{01}$$

$$y = (-0.1010) \times 2^{11}$$

#### 対阶

- ◆ 浮点数尾数运算简单
- ◆ 浮点数位数实际小数位与阶码有关
- ◆ 阶码按小阶看齐大阶的原则

 $x = 0.1101 \times 2^{01}$  $y = (-0.1010) \times 2^{11}$ 

対阶的目的是使得两个浮点数阶码一致,使得尾数可以进行运算

#### 対阶

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
00	0001	00	1101
00	0011	11	1010

$$x = 0.1101 \times 2^{01}$$
$$y = (-0.1010) \times 2^{11}$$

$$x = 0.001101 \times 2^{11}$$
$$y = (-0.1010) \times 2^{11}$$

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
00	0011	00	0011(01)
00	0011	11	1010

#### 尾数求和

- ◆ 使用补码进行运算
- ◆ 减法运算转化为加法运算: A B = A + (-B)

#### 尾数求和

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
00	0011	00	0011
00	0011	11	1010

$$x = 0.0011 \times 2^{11}$$
$$y = (-0.1010) \times 2^{11}$$

$$x[\bar{R}] = 00.0011$$

$$x[?] = 00.0011$$

$$y[原] = 11.1010$$

$$y[\hat{\gamma}] = 11.0110$$

$$S = (x + y)[?] = 11.1001$$

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
00	0011	11	1001

#### 尾数规格化

◆ 对补码进行规格化需要判断两种情况: S>0和S<0

$$S[?] = 00.1xxxxxx(S > 0)$$

符号位与最高位不一致

$$S[\grave{\uparrow} | = 11.0xxxxxx(S < 0)$$

如果不满足此格式,需要进行左移,同时阶码相应变化,以满足规格化

#### 尾数规格化

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
00	0011	11	1001

$$S = (x + y)[?] = 11.1001$$

$$S = (x + y)[补] = 11.(1)0010(左移)$$

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
00	0010	11	0010

$$S[\grave{\uparrow} | = 00.1xxxxxx(S > 0)$$

$$S[\grave{\uparrow} | ] = 11.0xxxxxx(S < 0)$$

$$S = (x + y)[N] = 11.0010$$
  
 $(x + y)[R] = -0.1110$ 

$$(x + y) = -0.1110 \times 2^{10}$$

#### 尾数规格化 (右移)

◆ 一般情况下都是左移

$$S[\grave{\uparrow} | = 00.1xxxxxx(S > 0)$$
$$S[\grave{\uparrow} | = 11.0xxxxxx(S < 0)$$

$$S[\grave{\uparrow} | ] = 11.0xxxxxx(S < 0)$$

- ◆ 双符号位不一致下需要右移(定点运算的溢出情况)
- ◆ 右移的话则需要进行舍入操作

#### 舍入

◆ "0舍1入"法(二进制的四舍五入)



$$S[\hat{\gamma}] = 10.10110111$$

$$S[\hat{\gamma}] = 11.01011011(1)$$

11.01011011

可能溢出

11.01011100



#### 舍入

 $S[\hat{\gamma}] = 01.111111111$ 

 $S[\hat{\gamma}] = 00.10000000(1)$ 

00.11111111

+ 1

01.0000000 00.1000000(0) 两次右规,记得阶 码要+2哦



#### 溢出判断

- ◆ 定点运算双符号位不一致为<u>溢出</u>
- ◆ 浮点运算尾数双符号位不一致不算溢出

因为尾数双符号位可以进行右规

#### 溢出判断

◆ 浮点运算主要通过阶码的双符号位判断是否溢出

如果规格化后, 阶码双符号位不一致, 则认为是溢出

例子:  $x = 0.11010011 \times 2^{1101}$ ,  $y = 0.111011110 \times 2^{1100}$ , 假设阶码4位,尾数8位,计算x + y

第一步: 対阶

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
00	1101	00	11010011
00	1100	00	11101110





阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
00	1101	00	11010011
00	1101	00	01110111(0)

例子:  $x = 0.11010011 \times 2^{1101}$ ,  $y = 0.111011110 \times 2^{1100}$ , 假设阶码4位,尾数8位,计算x + y

第二步: 尾数求和

00.11010011

+ 00.01110111

01.01001010

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
00	1101	01	01001010

例子:  $x = 0.11010011 \times 2^{1101}$ ,  $y = 0.111011110 \times 2^{1100}$ , 假设阶码4位,尾数8位,计算x + y

第三步: 规格化 (右规)

01.01001010



00.10100101(0)

第四步: 舍入

 $00.10100101(0) \implies 00.10100101$ 



阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
00	1110	00	10100101

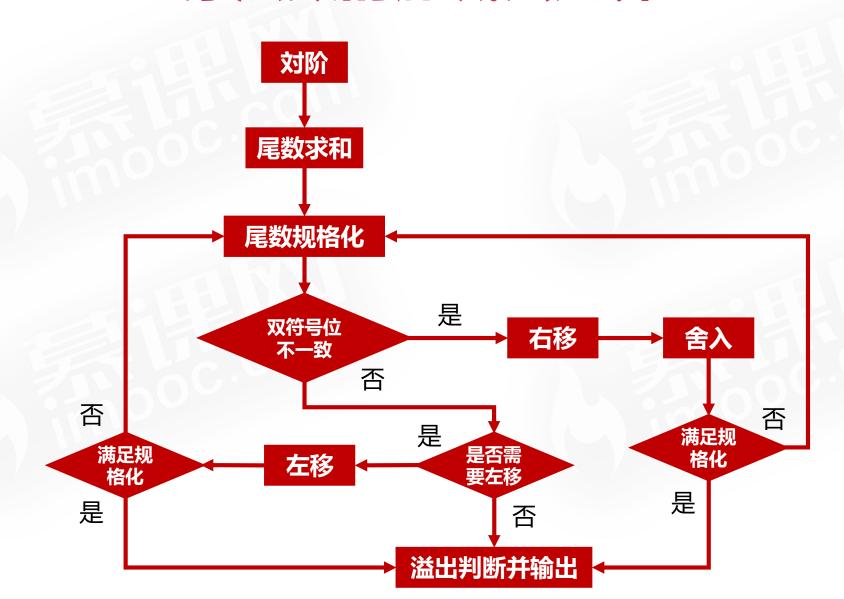
例子:  $x = 0.11010011 \times 2^{1101}$ ,  $y = 0.111011110 \times 2^{1100}$ , 假设阶码4位,尾数8位,计算x + y

第五步: 溢出判断

阶码符号位	阶码数值位	尾数符号位	尾数数值位
00	1110	00	10100101

阶码符号位一致,没有溢出

$$x + y[\bar{R}] = x + y[\bar{N}] = 0.10100101 \times 2^{1110}$$





$$x = S_{x} \times r^{j_{x}}$$

$$y = S_y \times r^{j_y}$$

乘法: 阶码相加,尾数求积

$$x \times y = (S_x \times S_y) \times r^{(j_x + j_y)}$$

$$x = S_{x} \times r^{j_{x}}$$

$$y = S_y \times r^{j_y}$$

除法: 阶码相减, 尾数求商

$$x/y = (S_x/S_y) \times r^{(j_x - j_y)}$$



例子:  $x = 0.11010011 \times 2^{1101}$ ,  $y = 0.111011110 \times 2^{0001}$ , 假设阶码4位,尾数8位,计算x \* y

$$x \times y = (S_x \times S_y) \times r^{(j_x + j_y)}$$
  
=  $(0.11010011 \times 0.111011110) \times r^{1101 + 0001}$   
=  $0.11000100$ (保留八位)  $\times r^{1110}$ 

