

计算机的运算方法-练习 1 (观看 B 站或 mooc 刘宏伟视频 6.3-6.4 节)

1、双符号位补码也叫变形补码，在不同场合有不同含义，选出正确选项：

- 在定点整数补码加减法中，双符号位 00 代表(B)、11 代表(C)、01 和 10 代表 (A)
A、溢出 B、正数 C、负数
- 在浮点数补码加减法中，尾数出现双符号位 00 代表(B)、11 代表(C)、01 和 10 代表 (D)
A、溢出 B、正数 C、负数 D、非规格化数，需要进行规格化处理
- Booth 算法中的双符号位从左至右分别代表什么含义？ (C)
A、都是符号位
B、都是数值位
C、符号位和数值部分的进位
D、数值部分的进位和符号位

2、填表 (表格需要熟练记忆)

全 1 代表数值部分进位

算法	加法次数	移位次数	移位 (填写算术或逻辑、左移或右移)	符号是否参与运算
原码一位乘	<u>n</u>	<u>n</u>	部分积 <u>逻辑右移</u>	<u>否</u>
Booth 算法	<u>n+1</u>	<u>n</u>	部分积 <u>算术右移</u>	<u>是</u>
加减交替法， (也叫不恢复 余数法)	<u>n+1 或</u> <u>n+2</u>	<u>n</u>	余数 <u>逻辑左移</u>	<u>否</u>

3、计算题 (给出计算过程详细步骤)

1) 补码加减法类题型 (重点)

设机器数字长为 8 位 (含 1 位符号位)，用补码运算规则求 A-B。

其中 $A = -\frac{10}{64}$ ， $B = -\frac{21}{128}$ 。

2) 原码一位乘题型

已知二进制数 $x = -0.1100$ ， $y = 0.1001$ ，按原码一位乘计算 $x * y$ 。

(答案：-0.01101100)

3) Booth 算法题型 (重点)

已知二进制数 $x = -0.1011$ ， $y = -0.1101$ ，按 Booth 算法计算 $[x * y]_{补}$ 及其真值。

(答案：0.10001111)

4) 原码一位除，加减交替法 (即不恢复余数法)

已知二进制数 $x = -0.1001$ ， $y = 0.1101$ ，用原码加减交替法计算 $[x / y]_{原}$ ，并给出商与余数的真值。(答案：1.1011; -0.1011; -0.0001*2⁻⁴)

5) 浮点数加减法题型 (需要掌握)

已知： $x = 2^{-011} \times 0.101100$ ， $y = 2^{-010} \times (-0.011100)$ ，求 $[x \pm y]_{补}$

(观看 <https://www.bilibili.com/video/BV1t4411e7LH?p=90> 6.4 节的 3 个视频做题)

1) 补码加减法类题型 (重点)

设机器数字长为 8 位 (含 1 位符号位), 用补码运算规则求 $A-B$ 。

其中 $A = -\frac{10}{64}$, $B = -\frac{21}{128}$ 。 0.001010

解: $A = -\frac{10}{64} \Rightarrow [A]_8 = 0.001010$
 $[A]_{补} = 1.110110$

$B = -\frac{21}{128} \Rightarrow -B = \frac{21}{128}$

$-B > 0 \Rightarrow [-B]_8 = [-B]_{补} = 0.001011$

$[A-B]_{补} = [A]_{补} + [-B]_{补}$

$= 1.110110$

$+ 0.001011$

$\hline 1.000001$

丢掉

$\therefore [A-B]_{补} = 0.000001$

$\therefore A-B = 0.000001 = \frac{1}{128}$

(小数末尾补0;
目的是两个数对齐) ~~必须~~

而且本题要求8位

注意: ①默认用 1 位符号位进行加法操作, 化减为加
 ②进位丢掉要写一下, 同时溢出要标注(答题规范)

例:
$$\begin{array}{r} x_0.x_1x_2 \cdots x_n \\ + y_0.y_1y_2 \cdots y_n \\ \hline \text{①} z_0.z_1z_2 \cdots z_n \end{array}$$

丢掉

如果有溢出也要写“溢出”二字。

2) 原码一位乘题型

已知二进制数 $x = -0.1100$, $y = 0.1001$, 按原码一位乘计算 $x * y$ 。

(答案: -0.01101100)

解: 第1步: 写出原码、绝对值和符号位

$[x]_{\text{原}} = 1.1100$, $x^* = 0.1100$ (绝对值), $x_0 = 1$

$[y]_{\text{原}} = 0.1001$, $y^* = 0.1001$ (绝对值), $y_0 = 0$

第2步: $x^* \times y^*$ 计算过程

部分积	乘数	
0.0000	1001	
+ 0.1100		$+x^*$
0.1100		
0.0110	0100	\rightarrow
+ 0.0000		$+0$
0.0110		
0.0011	0010	\rightarrow
+ 0.0000		$+0$
0.0011		
0.0001	1001	\rightarrow
+ 0.1100		$+x^*$
0.1101		
0.0110	1100	\rightarrow

点评: 原码一位乘

根据递推公式:

n 次加法

n 次移位

(n 是数值部分位数)

加一次移位一次

横线表示加法相加过程

第3步: 写出运算结果

① 乘积符号位 $x_0 \oplus y_0 = 1$

② $x^* \cdot y^* = 0.01101100$

则 $x \cdot y = -0.01101100$

3) Booth 算法题型 (重点)

已知二进制数 $x = -0.1011$, $y = -0.1101$, 按 Booth 算法计算 $[x * y]_{\text{补}}$ 及其真值。

(答案: 0.10001111)

解: 第1步: 写出 $[x]_{\text{补}}$, $[-x]_{\text{补}}$, $[y]_{\text{补}}$

$$[x]_{\text{补}} = 1.0101$$

$$[-x]_{\text{补}} = 0.1011$$

$$[y]_{\text{补}} = 1.0101$$

第2步: 被乘数用双符号位

乘数用于加法规则判断

"前有符号位, 后有附加位0"

竖式计算

点评: 要记住这个表

y_i	y_{i+1}	$y_{i+1} - y_i$	操作
0	0	0	$\rightarrow 1$
0	1	1	$+ [x]_{\text{补}} \rightarrow 1$
1	0	-1	$+ [-x]_{\text{补}} \rightarrow 1$
1	1	0	$\rightarrow 1$

00.0000	1 0 0 1 1 0	$+ [-x]_{\text{补}}$
+ 00.1011		
00.1011		
00.0101	1 1 0 0 1 1	\rightarrow
00.0010	1 1 1 0 0 1	\rightarrow
+ 11.0101		$+ [x]_{\text{补}}$
11.0111		
11.1011	1 1 1 1 0 0	\rightarrow
11.1101	1 1 1 1 1 0	\rightarrow
+ 00.1011		$+ [-x]_{\text{补}}$
00.1000	1 1 1 1	最后一步不移位

(注意: 最后一列代表了本行执行了什么操作)

第3步: 写出运算结果, 用1位符号位表示

$$[x \cdot y]_{\text{补}} = 0.10001111 \quad \therefore x \cdot y = 0.10001111$$

4) 原码一位除, 加减交替法 (即不恢复余数法)

已知二进制数 $x = -0.1001$, $y = 0.1101$, 用原码加减交替法计算 $[x/y]_{\text{原}}$, 并给出商与余数的真值。(答案: 1.1011 ; -0.1011 ; -0.0001×2^{-4})

解: $[x]_{\text{原}} = 1.1001$

$[y]_{\text{原}} = 0.1101$

$[x^*]_{\text{补}} = 0.1001$

$[y^*]_{\text{补}} = 0.1101$

$[-y^*]_{\text{补}} = 1.0011$

点评: 加减交替法推导得

上商 "1" $2R_i - y^*$

上商 "0" $2R_i + y^*$

加减交替

加减交替实际是
 x^* 与 y^* 运算
但借助了补码 "化减为加"

被除数/余数	商	说明
0.1001 + 1.0011	0.0000	$+ [-y^*]_{\text{补}}$
1.1100 1.1000 + 0.1101	0	余数为负, 上商 0 $\leftarrow + [y^*]_{\text{补}}$
0.0101 0.1010 + 1.0011	01	余数为正, 上商 1 $\leftarrow + [-y^*]_{\text{补}}$
1.1101 1.1010 + 0.1101	010	余数为负, 上商 0 $\leftarrow + [y^*]_{\text{补}}$
0.0111 0.1110 + 1.0011	0101	余数为正, 上商 1 $\leftarrow + [-y^*]_{\text{补}}$
0.0001	01011	余数为正, 上商 1

注意: 商上满 5 后, 余数部分小数点前为 0 即可停止。但当小数点前为 1 时, 需多加一次 $[y^*]_{\text{补}}$ (此时商不用动, 因为已算完)

① 符号位 $x_0 \oplus y_0 = 1 \oplus 0 = 1$

② $\frac{x^*}{y^*} = 0.1011 \therefore [x/y]_{\text{原}} = 1.1011$

$\therefore x/y = -0.1011$

余 -0.0001×2^{-4}

(因为余数符号与被除数保持一致)

见 PPT 例题

所以可能出现 $n+2$ 次加法

5) 浮点数加减法题型 (需要掌握)

已知: $x = 2^{-011} \times 0.101100$, $y = 2^{-010} \times (-0.011100)$, 求 $[x \pm y]_{\text{补}}$

解: $[x]_{\text{原}} = 11, 011; 00.101100$ $[y]_{\text{原}} = 11, 010; 11.011100$
 $[x]_{\text{补}} = 11, 101; 00.101100$ $[y]_{\text{补}} = 11, 110; 11.100100$

① 对齐, 小阶向大阶对齐

$\therefore [x]_{\text{补}} = 11, 110; 00.010110$

② $[x+y]_{\text{补}} = [x]_{\text{补}} + [y]_{\text{补}}$, 尾数求和

$$\begin{array}{r} 00.010110 \quad \text{用} [x]_{\text{补}} \text{代替} [x]_{\text{补}} \text{进行运算} \\ + 11.100100 \\ \hline 11.111010 \end{array}$$

$\therefore [x+y]_{\text{补}} = 11, 110; 11.111010$

③ 左规 $[x+y]_{\text{补}} = 11, 011; 11.010000$

注意: 这里尾数左移3位, 阶码减3,

即 $11, 110 + [-3]_{\text{补}} = 11, 110 + 11, 101 = 11, 011$

④ 由于左规无精度损失, 无需舍入。

$[y]_{\text{补}} = 11, 110; 00.011100$

$[x-y]_{\text{补}} = [x]_{\text{补}} + [-y]_{\text{补}}$, 尾数求和

$$\begin{array}{r} 00.010110 \quad \text{用} [x]_{\text{补}} \text{代替} [x]_{\text{补}} \text{进行运算} \\ + 00.011100 \\ \hline 00.110010 \end{array}$$

$\therefore [x-y]_{\text{补}} = 11, 110; 00.110010$

由于 $[x-y]_{\text{补}}$ 尾数已是规格化数, 因此无需左规或右规, 也无需舍入。