

本节内容

# 定点数 原码乘法运算

王道考研/CSKAOYAN.COM

1

雨声警告! 



今天的雨  
下得跟依萍找她爸要钱那天一样大



今天的雨  
下的跟棋贵人被打死那天一样大

王道考研/CSKAOYAN.COM

2

## 本节总览

### 乘法运算

乘法运算的实现思想

原码的一位乘法

补码的一位乘法

王道考研/CSKAOYAN.COM

3

## 手算乘法（十进制）

r 进制:  $K_n K_{n-1} \dots K_2 K_1 K_0 K_{-1} K_{-2} \dots K_{-m}$

$$= K_n \times r^n + K_{n-1} \times r^{n-1} + \dots + K_2 \times r^2 + K_1 \times r^1 + K_0 \times r^0 + K_{-1} \times r^{-1} + K_{-2} \times r^{-2} + \dots + K_{-m} \times r^{-m}$$

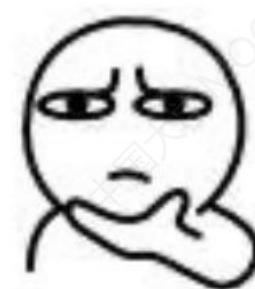
你怎么这个亚子



$$\begin{array}{r} 0.985 \\ \times 0.211 \\ \hline 985 \\ 985 \\ 1970 \\ \hline 0.207835 \end{array}$$



$$\begin{array}{r} 0.985 \\ \times 0.211 \\ \hline 0.000985 \\ 0.00985 \\ 0.1970 \\ \hline 0.207835 \end{array}$$



$$\begin{aligned} 0.211 &= 2 \times 10^{-1} + 1 \times 10^{-2} + 1 \times 10^{-3} \\ 0.985 &= 985 \times 10^{-3} \end{aligned}$$

$$0.985 \times 0.211 = (985 \times 1 \times 10^{-6}) + (985 \times 1 \times 10^{-5}) + (985 \times 2 \times 10^{-4})$$

王道考研/CSKAOYAN.COM

4



## 手算乘法（二进制）

r 进制:  $K_n K_{n-1} \dots K_2 K_1 K_0 K_{-1} K_{-2} \dots K_{-m}$

$$= K_n \times r^n + K_{n-1} \times r^{n-1} + \dots + K_2 \times r^2 + K_1 \times r^1 + K_0 \times r^0 + K_{-1} \times r^{-1} + K_{-2} \times r^{-2} + \dots + K_{-m} \times r^{-m}$$

$$\begin{array}{r} 0.1101 \\ \times 0.1011 \\ \hline 1101 \\ 1101 \\ 0000 \\ 1101 \\ \hline 0.10001111 \end{array}$$



$$\begin{array}{r} 0.1101 \\ \times 0.1011 \\ \hline 0.00001101 \\ 0.0001101 \\ 0.000000 \\ 0.01101 \\ \hline 0.10001111 \end{array}$$



考虑用机器实现:

- 实际数字有正负, 符号位如何处理?
- 乘积的位数扩大一倍, 如何处理?
- 4个位积都要保存下来最后统一相加?

用“移位”实现

(乘数)  $0.1011 = 1 \times 2^{-1} + 0 \times 2^{-2} + 1 \times 2^{-3} + 1 \times 2^{-4}$

(被乘数)  $0.1101 = 1101 \times 2^{-4}$

$$0.1101 \times 0.1011 = (1101 \times 1 \times 2^{-8}) + (1101 \times 1 \times 2^{-7}) + (1101 \times 0 \times 2^{-6}) + (1101 \times 1 \times 2^{-5})$$

王道考研/CSKAOYAN.COM

5

## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位 (含1位符号位),  $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ,  $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ , 采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理: 符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

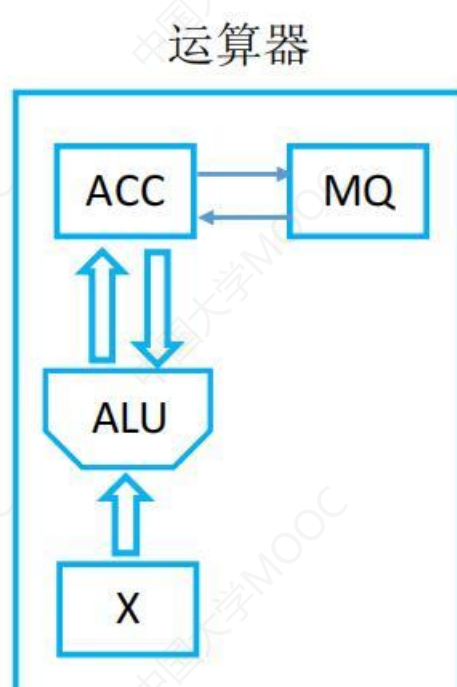
$$[|x|]_{\text{原}} = 0.1101, [|y|]_{\text{原}} = 0.1011$$

王道考研/CSKAOYAN.COM

6



## 穿越：运算器的基本组成



运算器：用于实现算术运算（如：加减乘除）、逻辑运算（如：与或非）

ACC：累加器，用于存放操作数，或运算结果。  
 MQ：乘商寄存器，在乘、除运算时，用于存放操作数或运算结果。  
 X：通用的操作数寄存器，用于存放操作数  
 ALU：算术逻辑单元，通过内部复杂的电路实现算数运算、逻辑运算

Accumulator  
 Multiple-Quotient Register  
 Arithmetic and Logic Unit

	加	减	乘	除
ACC	被加数、和	被减数、差	乘积高位	被除数、余数
MQ			乘数、乘积低位	商
X	加数	减数	被乘数	除数

王道考研/CSKAOYAN.COM

7

## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

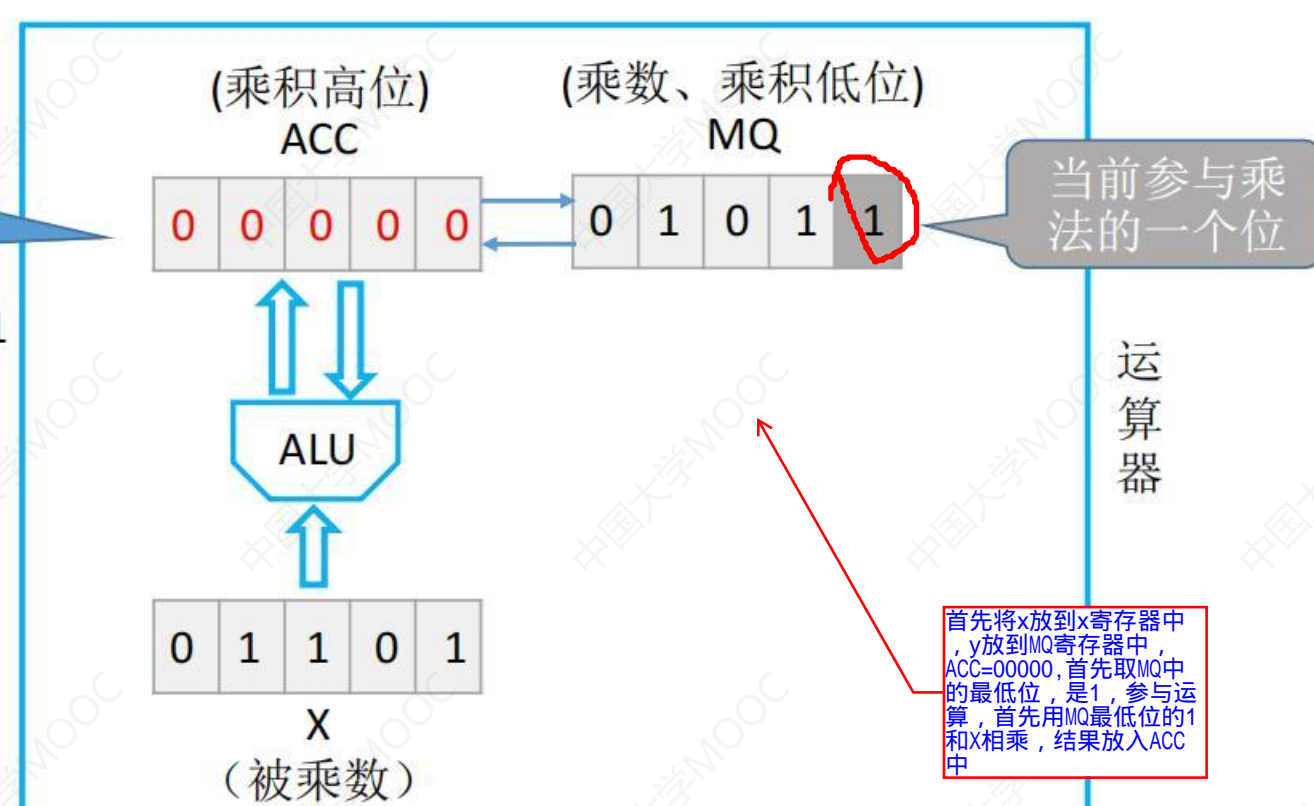
实现方法：先加法再移位，重复n次

```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
    
```

当前位=1，则ACC加上被乘数  
 当前位=0，则ACC加上 0

在正式进行乘法之前，ACC置0  
 $00000 + 01101 = 01101$



王道考研/CSKAOYAN.COM

8



## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

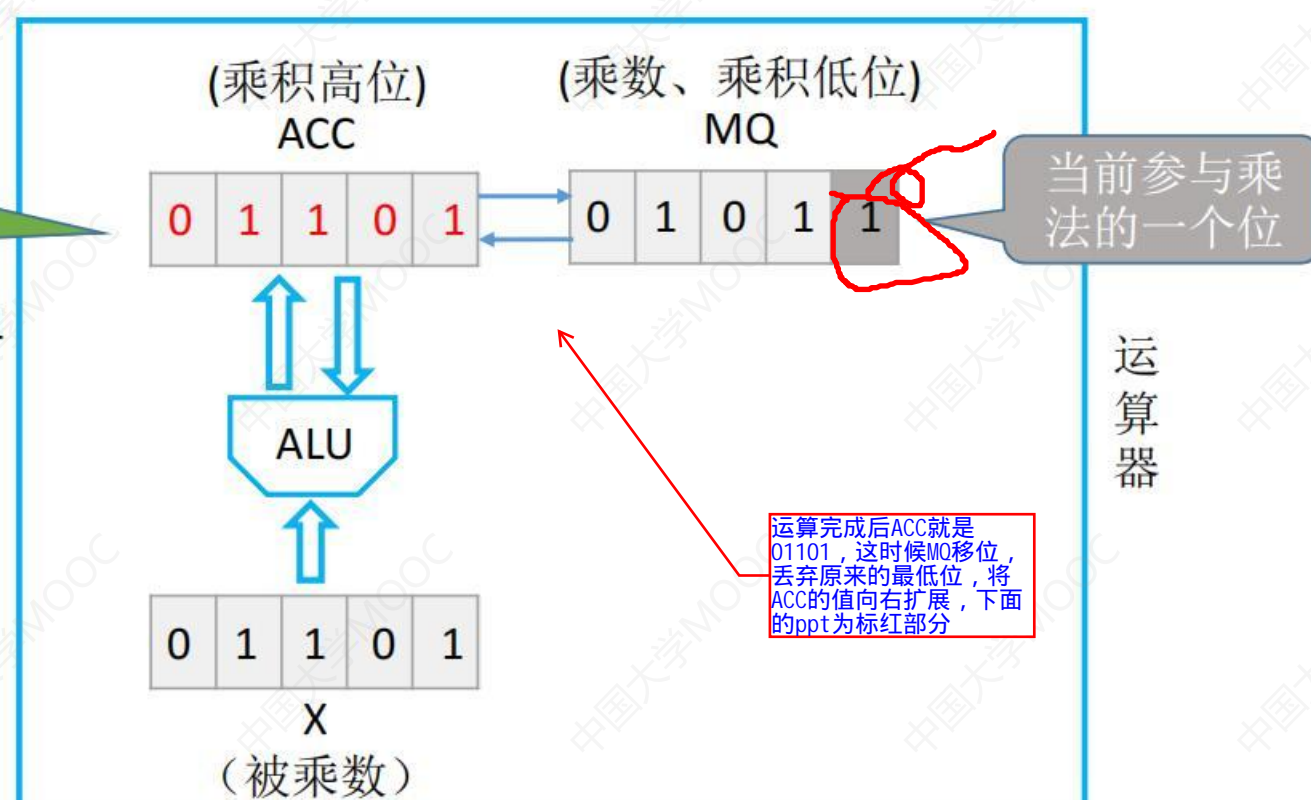
实现方法：先加法再移位，重复  $n$  次

```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
  
```

当前位=1，则ACC加上被乘数  
当前位=0，则ACC加上 0

(ACC)+(X)→ACC  
00000+01101=01101



王道考研/CSKAOYAN.COM

9

## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

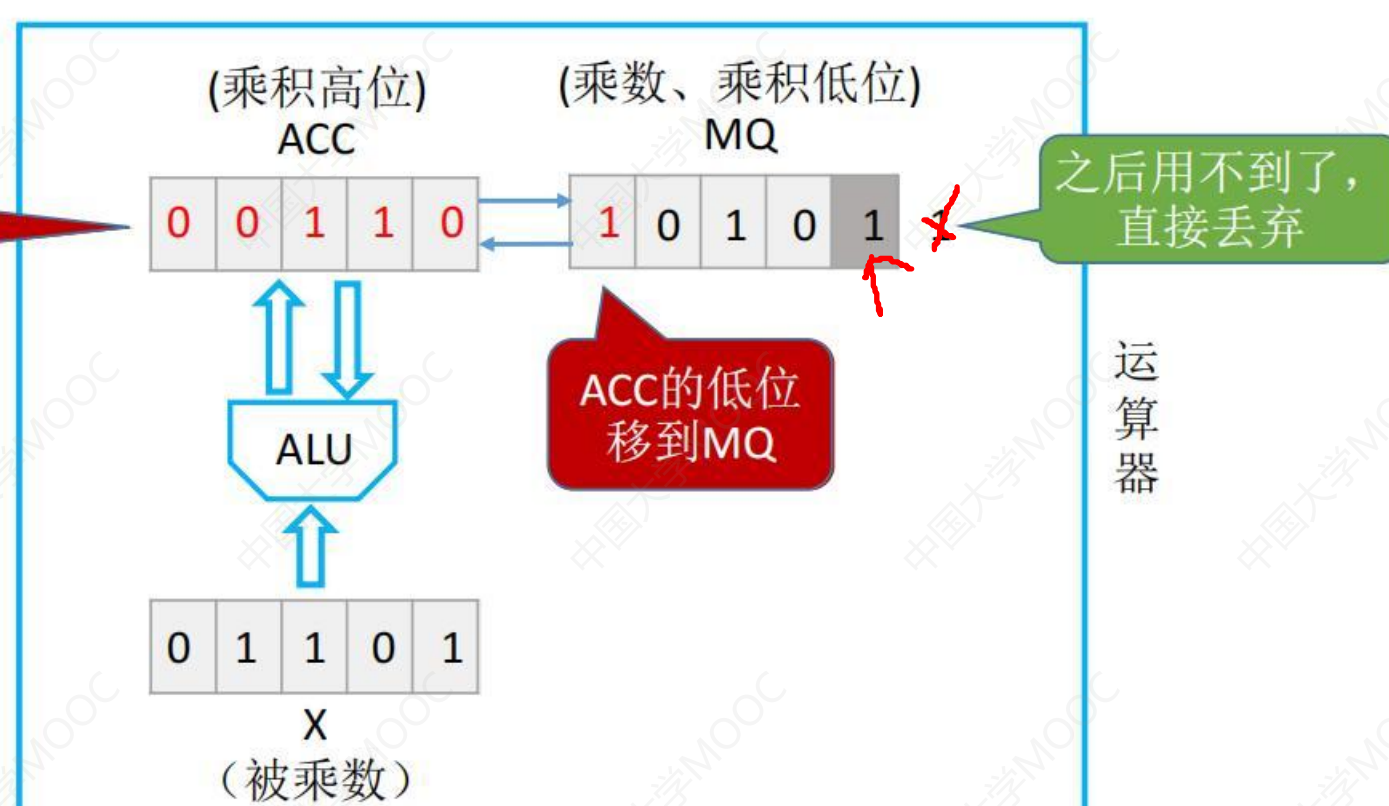
实现方法：先加法再移位，重复  $n$  次

```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
  
```

当前位=1，则ACC加上被乘数  
当前位=0，则ACC加上 0

逻辑右移，高位补0



王道考研/CSKAOYAN.COM

10



## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

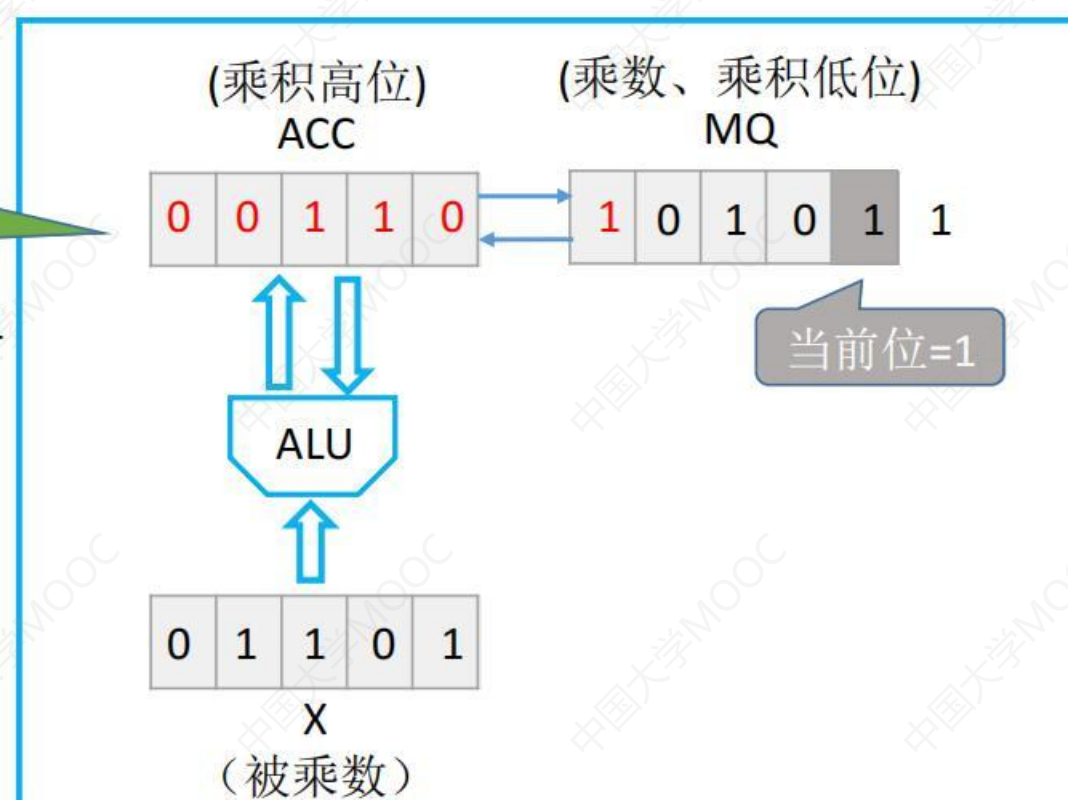
实现方法：先加法再移位，重复  $n$  次

```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
  
```

当前位=1，则ACC加上被乘数  
当前位=0，则ACC加上 0

(ACC)+(X)→ACC  
00110+01101=10011



王道考研/CSKAOYAN.COM

11

## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

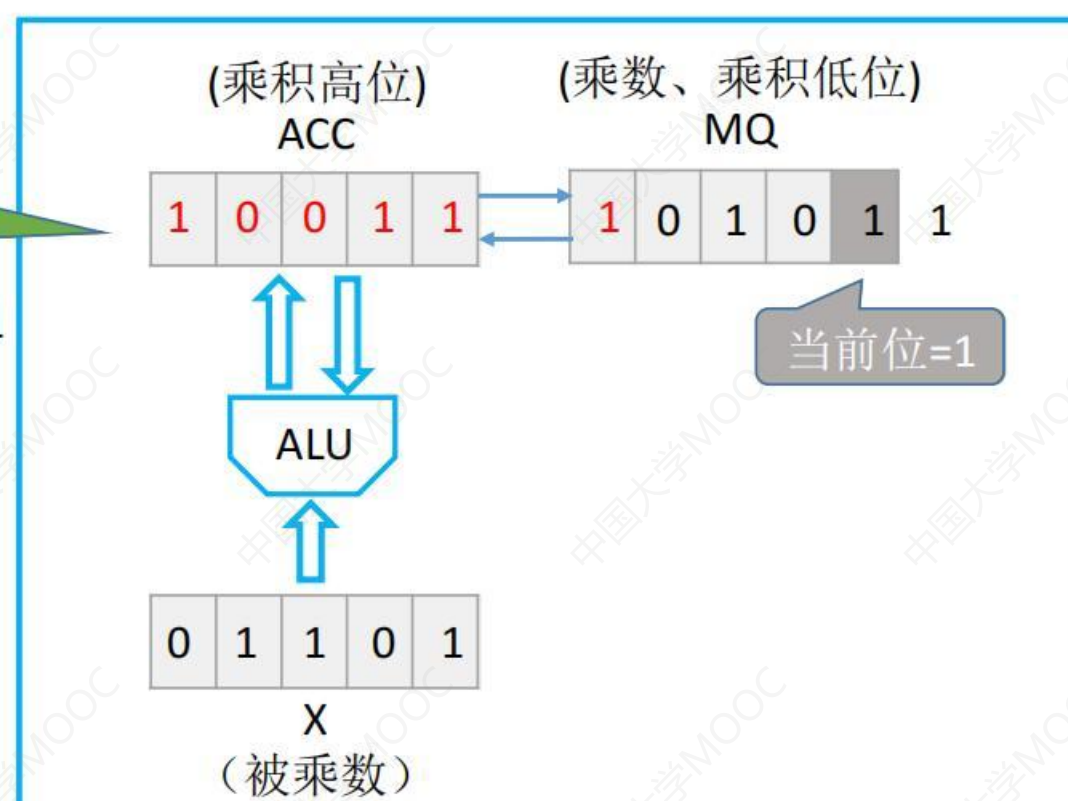
实现方法：先加法再移位，重复  $n$  次

```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
  
```

当前位=1，则ACC加上被乘数  
当前位=0，则ACC加上 0

(ACC)+(X)→ACC  
00110+01101=10011



王道考研/CSKAOYAN.COM

12



## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

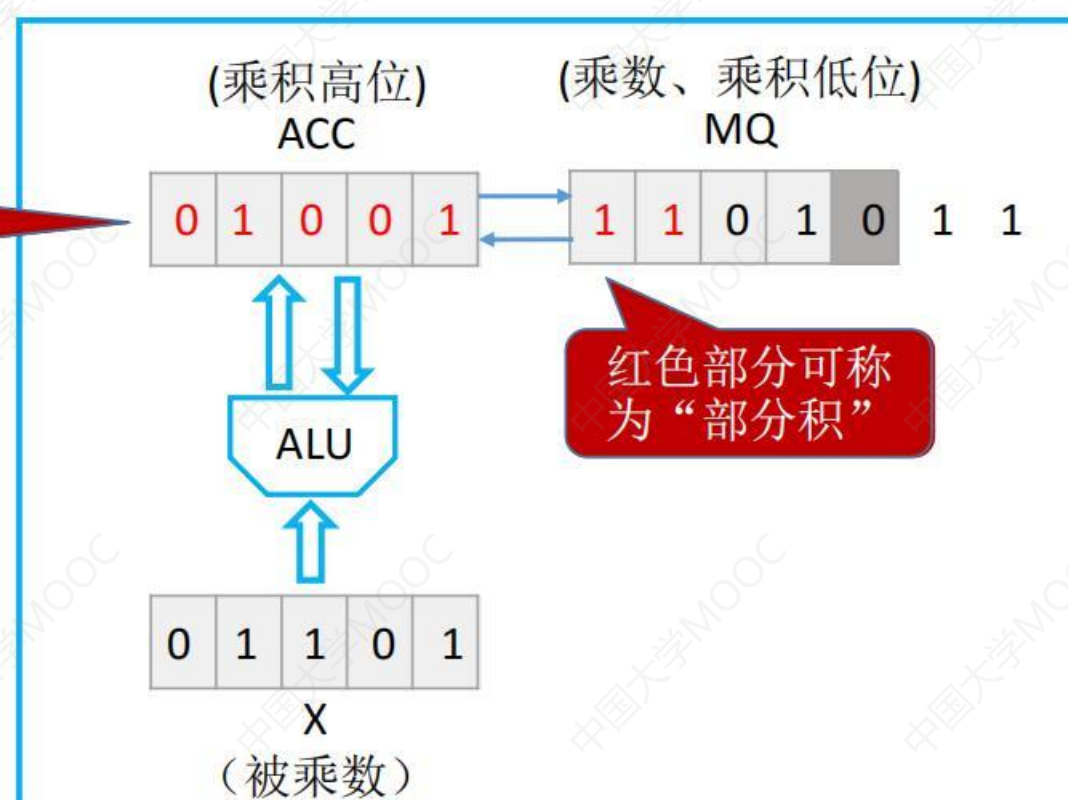
实现方法：先加法再移位，重复  $n$  次

```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
  
```

当前位=1，则ACC加上被乘数  
当前位=0，则ACC加上 0

逻辑右移，  
高位补0



王道考研/CSKAOYAN.COM

13

## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

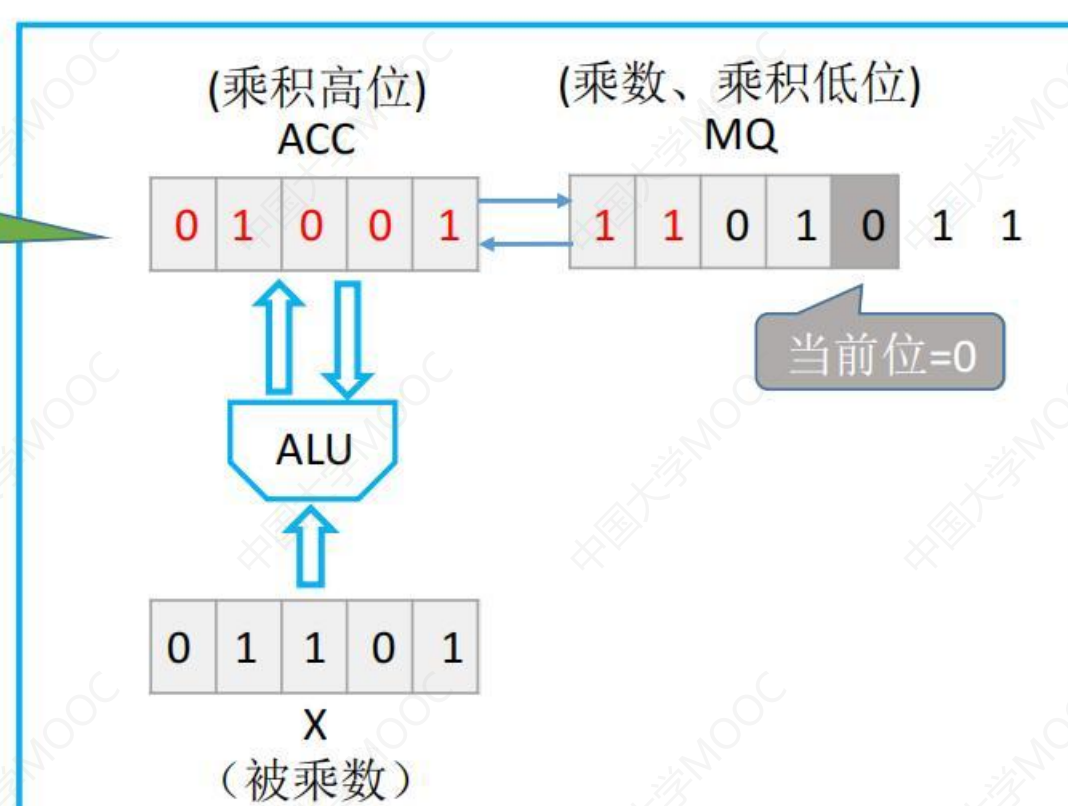
实现方法：先加法再移位，重复  $n$  次

```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
  
```

当前位=1，则ACC加上被乘数  
当前位=0，则ACC加上 0

(ACC)+0→ACC



王道考研/CSKAOYAN.COM

14



## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

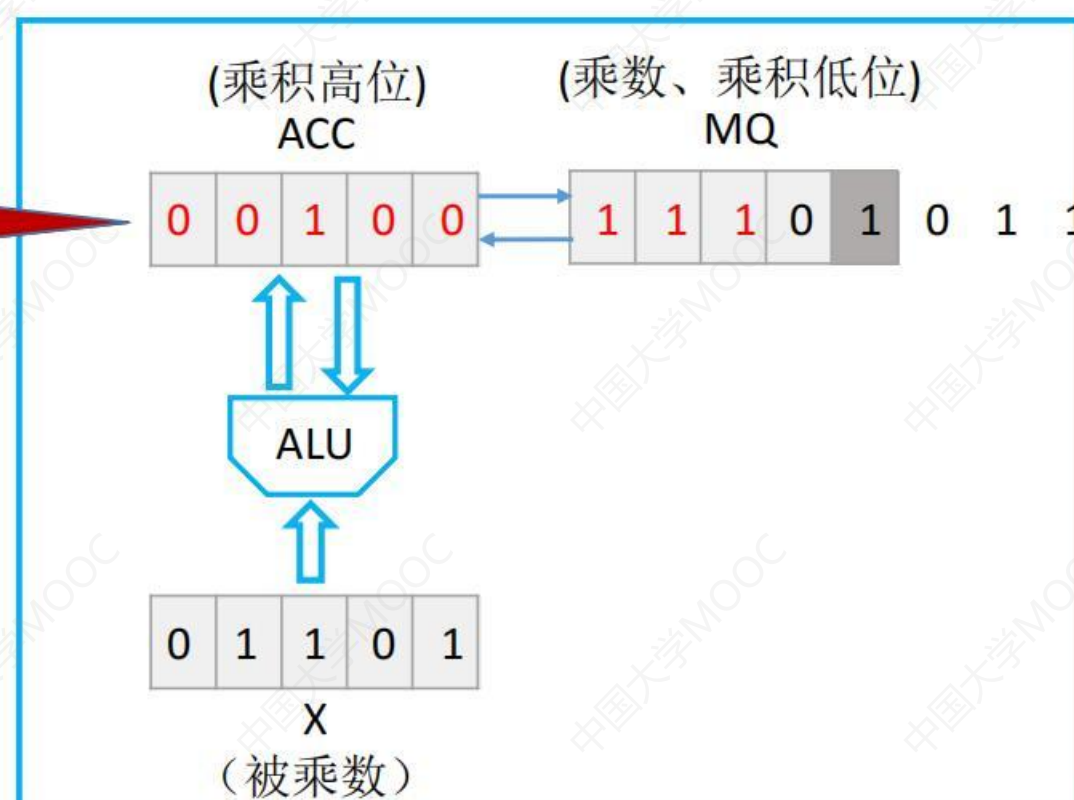
实现方法：先加法再移位，重复  $n$  次

```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
  
```

当前位=1，则ACC加上被乘数  
当前位=0，则ACC加上 0

逻辑右移，  
高位补0



运算器

王道考研/CSKAOYAN.COM

15

## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

实现方法：先加法再移位，重复  $n$  次

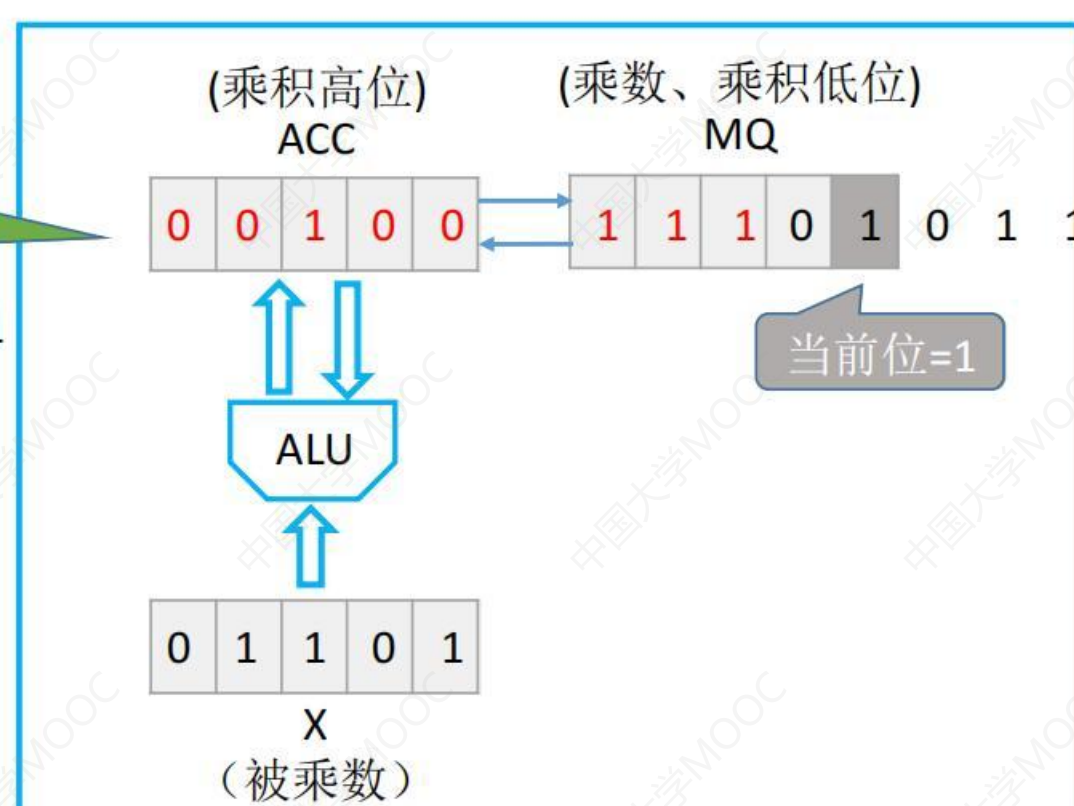
```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
  
```

当前位=1，则ACC加上被乘数  
当前位=0，则ACC加上 0

(ACC)+(X)→ACC

00100+01101=10001



当前位=1

运算器

王道考研/CSKAOYAN.COM

16



## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

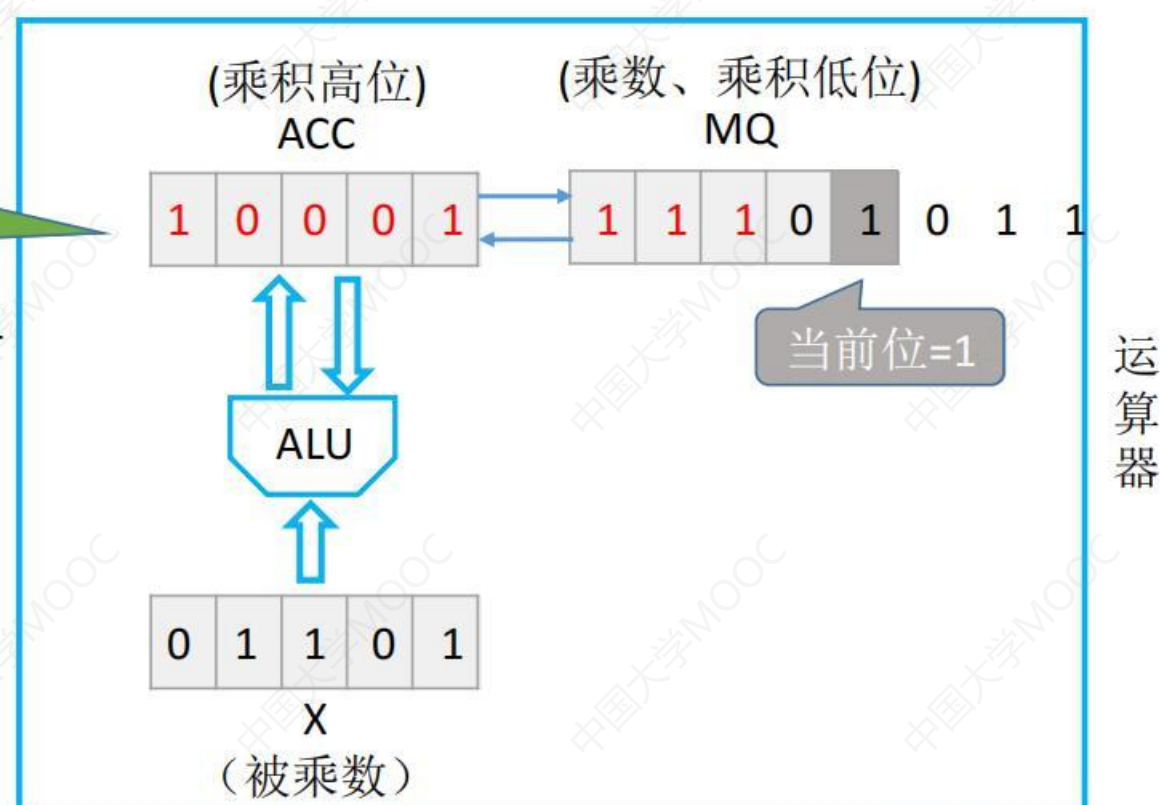
实现方法：先加法再移位，重复  $n$  次

```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
  
```

当前位=1，则ACC加上被乘数  
当前位=0，则ACC加上 0

(ACC)+(X)→ACC  
00100+01101=10001



王道考研/CSKAOYAN.COM

17

## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

实现方法：先加法再移位，重复  $n$  次

```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
  
```

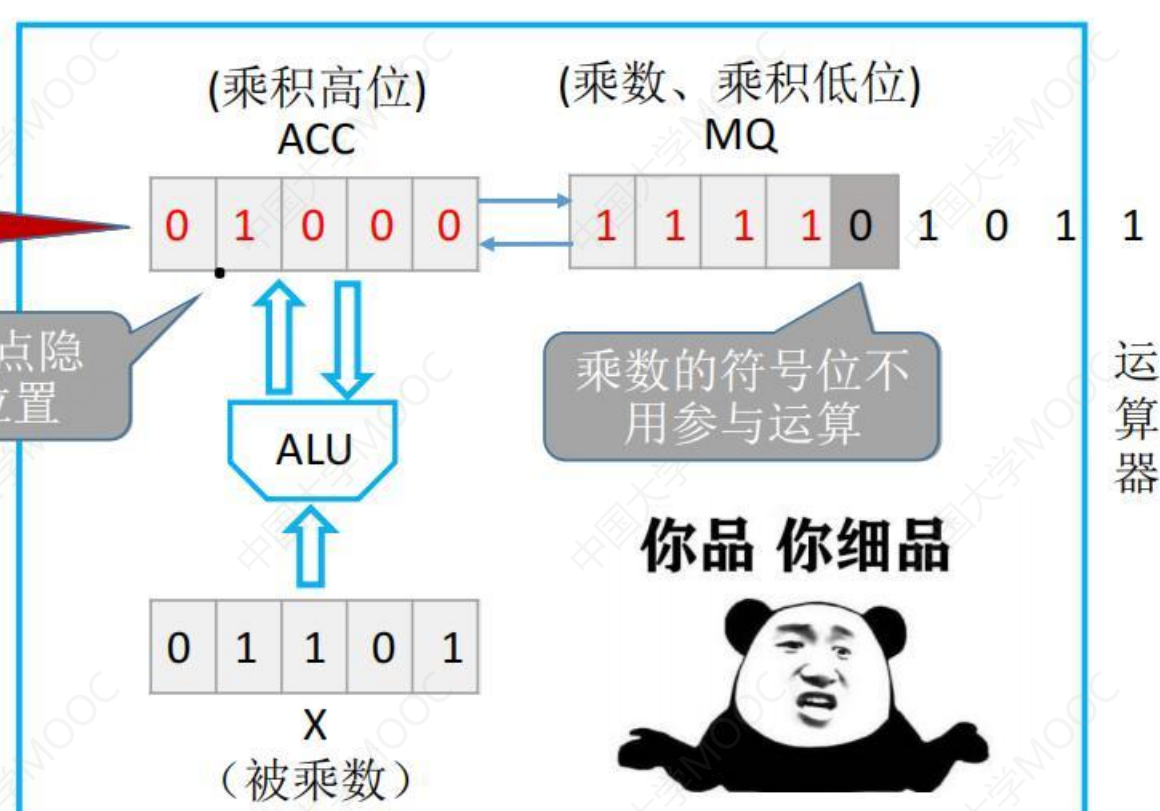
当前位=1，则ACC加上被乘数  
当前位=0，则ACC加上 0

逻辑右移，  
高位补0

小数点隐含位置

乘数的符号位不用参与运算

你品 你细品



王道考研/CSKAOYAN.COM

18



## 原码一位乘法

设机器字长为  $n+1=5$  位（含1位符号位）， $[x]_{\text{原}} = 1.1101$ ， $[y]_{\text{原}} = 0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

符号位	数值位
-----	-----

符号单独处理：符号位 =  $x_s \oplus y_s$

数值位取绝对值进行乘法计算

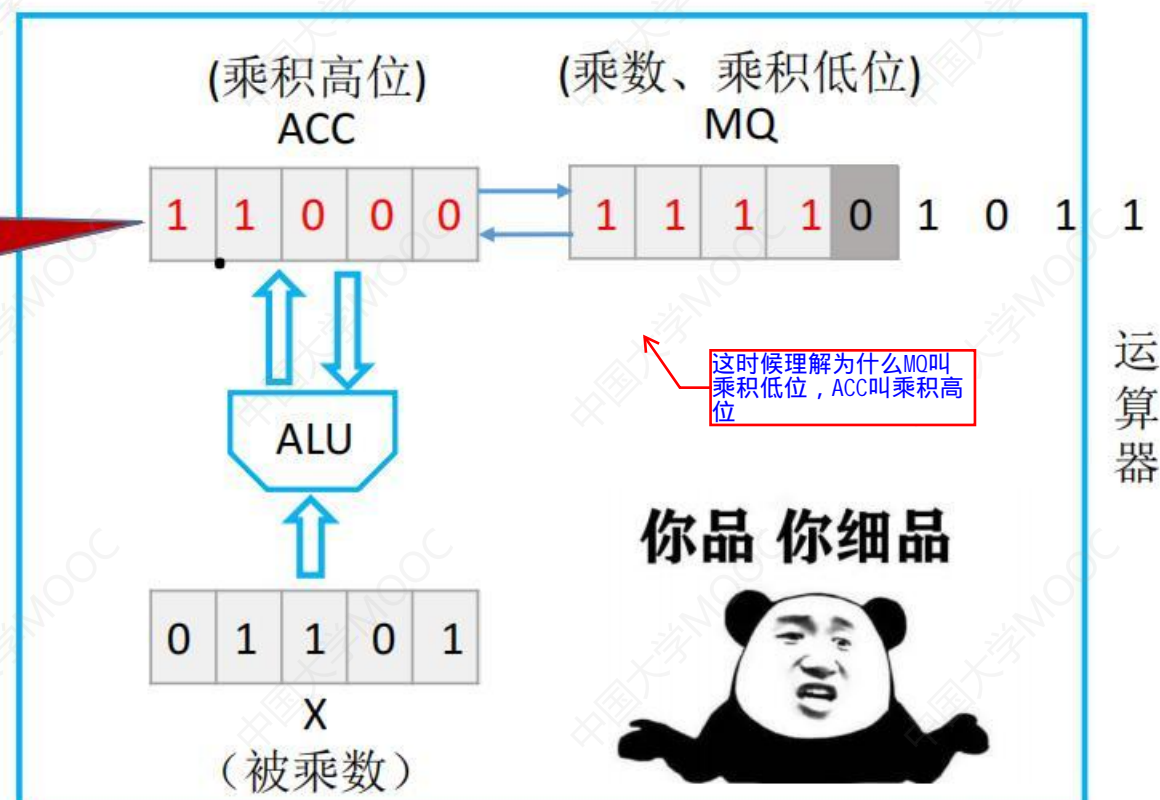
实现方法：先加法再移位，重复  $n$  次

```

    0.1101
  × 0.1011
  -----
    01101
    01101
    00000
    01101
  -----
  0.10001111
  
```

当前位=1，则ACC加上被乘数  
当前位=0，则ACC加上 0

修改符号  
位  $x_s \oplus y_s = 1$



你品 你细品



王道考研/CSKAOYAN.COM

19

## 原码一位乘法（手算模拟）

设机器字长为5位（含1位符号位， $n=4$ ）， $x = -0.1101$ ， $y = +0.1011$ ，采用原码一位乘法求  $x \cdot y$

解： $|x| = 00.1101$ ， $|y| = 00.1011$ ，原码一位乘法的求解过程如下。



Tips:

- 乘数的符号位不参与运算，可以省略
- 原码一位乘可以只用单符号位
- 答题时最终结果最好写为原码机器数

原码一位乘法：机器字长  $n+1$ ，数值部分占  $n$  位

符号位通过异或确定；数值部分通过被乘数和乘数绝对值的  $n$  轮加法、移位完成  
根据当前乘数中参与运算的位确定(ACC)加什么。若当前运算位=1，则  $(ACC) + [|x|]_{\text{原}}$ ；  
若=0，则  $(ACC) + 0$ 。

每轮加法后ACC、MQ的内容统一逻辑右移

符号位  $P_s = x_s \oplus y_s = 1 \oplus 0 = 1$ ，得  $x \cdot y = -0.10001111$ 。

通用寄存器

ACC (高位部分积)

(低位部分积/乘数)

MQ

	ACC	MQ	说明
	00.0000	1011	起始情况
	+ x	00.1101	$C_4=1$ ，则+ x
	00.1101		
右移	00.0110	1101	右移部分积和乘数
	+ x	00.1101	$C_4=1$ ，则+ x
	01.0011		
右移	00.1001	1110	右移部分积和乘数
	+0	00.0000	$C_4=0$ ，则+0
	00.1001		
右移	00.0100	1111	右移部分积和乘数
	+ x	00.1101	$C_4=1$ ，则+ x
	01.0001		
右移	00.1000	1111	右移部分积和乘数
		1011	乘数全部移出
	结果的绝对值部分		

王道考研/CSKAOYAN.COM

20



本节内容

定点数  
补码乘法运算

王道考研/CSKAOYAN.COM

21

补码一位乘法

设机器字长为5位（含1位符号位， $n=4$ ）， $x = -0.1101$ ， $y = +0.1011$ ，采用Booth算法求 $x \cdot y$   
 $[x]_{补} = 1.0011$ ， $[-x]_{补} = 0.1101$ ， $[y]_{补} = 0.1011$

原码一位乘法：  
进行  $n$  轮加法、移位

每次加法可能  $+0$ 、 $+ [|x|]_{原}$

每次移位是“逻辑右移”

符号位不参与运算

根据当前MQ中的最低位来确定加什么

MQ中最低位 = 1时， $(ACC) + [|x|]_{原}$   
MQ中最低位 = 0时， $(ACC) + 0$

补码一位乘法：  
进行  $n$  轮加法、移位，最后再多来一次加法

每次加法可能  $+0$ 、 $+ [x]_{补}$ 、 $+ [-x]_{补}$

每次移位是“补码的算数右移”

符号位参与运算

根据当前MQ中的最低位、辅助位来确定加什么

辅助位 - MQ中最低位 = 1时， $(ACC) + [x]_{补}$   
辅助位 - MQ中最低位 = 0时， $(ACC) + 0$   
辅助位 - MQ中最低位 = -1时， $(ACC) + [-x]_{补}$

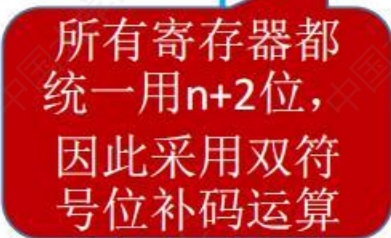
王道考研/CSKAOYAN.COM

22

王道考研/cskaoyan.com

11




$$[x]_{\text{补}}=1.0011, \quad [-x]_{\text{补}}=0.1101, \quad [y]_{\text{补}}=0.1011$$


辅助位 - MQ中最低位 = 1时,  $(ACC)+[x]_{补}$   
 辅助位 - MQ中最低位 = 0时,  $(ACC)+0$   
 辅助位 - MQ中最低位 = -1时,  $(ACC)+[-x]_{补}$

王道考研/CSKAOYAN.COM

23


$$[x]_{\text{补}} = 11.0011, [-x]_{\text{补}} = 00.1101, [y]_{\text{补}} = 0.1011$$
$$[x \cdot y]_{\text{补}} = 11.01110001$$

即  $x \cdot y = -0.10001111$

王道考研/CSKAOYAN.COM

24



部分积、被乘数、乘数都可采用双符号位原码，也可用单符号位原码（手算时乘数的符号位可不写）

### 知识点回顾

部分积、被乘数采用双符号位补码；乘数采用单符号位补码，并在末位添个0

**原码一位乘法：**  
符号位通过异或确定，数值位由被乘数和乘数的绝对值进行 n 轮加法、移位

每次加法可能  $+0$ 、 $+|x|_{原}$

每次移位是“逻辑右移”

乘数的符号位不参与运算

MQ中最低位 = 1时， $(ACC)+|x|_{原}$   
MQ中最低位 = 0时， $(ACC)+0$



朋友，过两招？

**补码一位乘法（Booth算法）：**  
符号位、数值位都是由被乘数和乘数进行 n 轮加法、移位，最后再多来一次加法

每次加法可能  $+0$ 、 $+x_{补}$ 、 $+[-x]_{补}$

每次移位是“补码的算数右移”

乘数的符号位参与运算

辅助位 - MQ中“最低位” = 1时， $(ACC)+x_{补}$   
辅助位 - MQ中“最低位” = 0时， $(ACC)+0$   
辅助位 - MQ中“最低位” = -1时， $(ACC)+[-x]_{补}$

王道考研/CSKAOYAN.COM

25



@王道论坛



@王道计算机考研备考  
@王道咸鱼老师-计算机考研  
@王道楼楼老师-计算机考研



@王道计算机考研



等撩



等撩



@王道计算机考研



@王道计算机考研



@王道在线

26