### 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 下的跟祺贵人被打死那天一样大

王道考研/CSKAOYAN.COM

# 本节总览 乘法运算的实现思想 原码的一位乘法 补码的一位乘法

手算乘法 (十进制) r 进制:  $K_n K_{n-1} \dots K_2 K_1 K_0 K_{-1} K_{-2} \dots K_{-m}$  $=K_{\mathbf{n}}\times r^{n}+K_{\mathbf{n}-1}\times r^{n-1}+\cdots+K_{2}\times r^{2}+K_{1}\times r^{1}+K_{0}\times r^{0}+K_{-1}\times r^{-1}+K_{-2}\times r^{-2}+\ldots+K_{-m}\times r^{-m}$ 0.985 你怎么这个亚子 0.985  $\times$  0.211  $\times$  0.211 0.000985 985 0.00985985 0.1970 1970 0.2078350.207835 $0.211 = 2 \times 10^{-1} + 1 \times 10^{-2} + 1 \times 10^{-3}$  $0.985 = 985 \times 10^{-3}$  $0.985 \times 0.211 = (985 \times 1 \times 10^{-6}) + (985 \times 1 \times 10^{-5}) + (985 \times 2 \times 10^{-4})$ 

4

3

王道考研/CSKAOYAN.COM

## 手算乘法 (二进制)

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





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?

(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 = 1101×2-4

用"移位"实现

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

王道考研/CSKAOYAN.COM

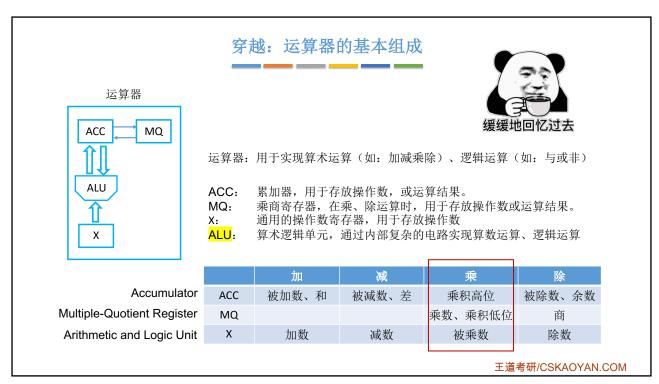
5

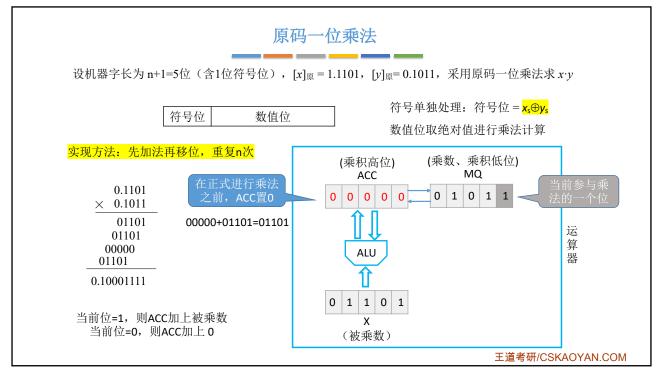
### 原码一位乘法

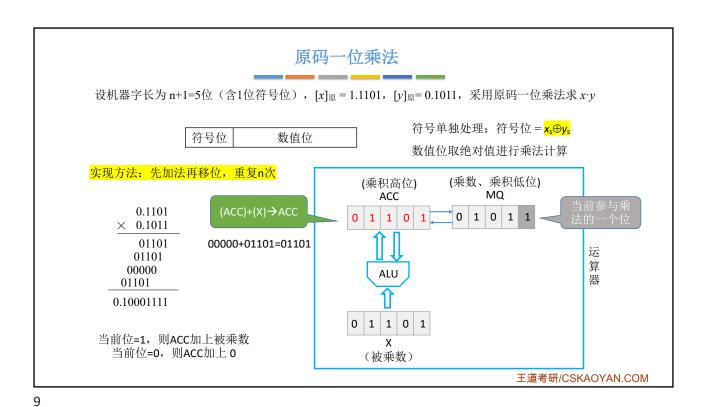
设机器字长为  $\mathrm{n+1=5}$ 位(含1位符号位), $[x]_{\mathbb{R}}=1.1101$ , $[y]_{\mathbb{R}}=0.1011$ ,采用原码一位乘法求  $x\cdot y$ 

符号位 数值位 符号单独处理:符号位=x<sub>s</sub>⊕y<sub>s</sub> 数值位取绝对值进行乘法计算  $[|x|]_{\mathbb{R}}=0.1101$ ,  $[|y|]_{\mathbb{R}}=0.1011$ 

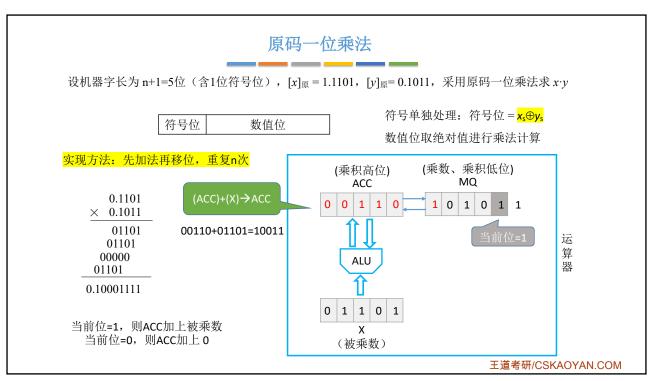
王道考研/CSKAOYAN.COM

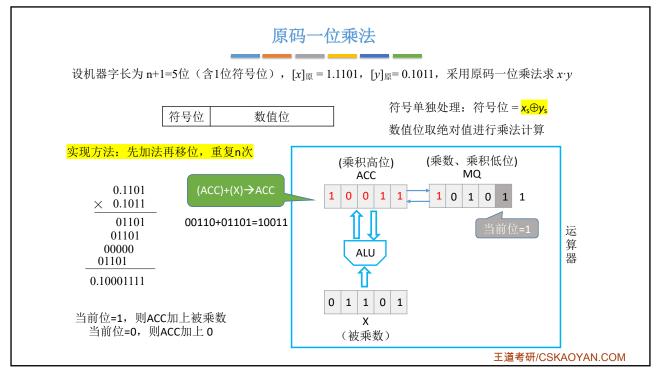


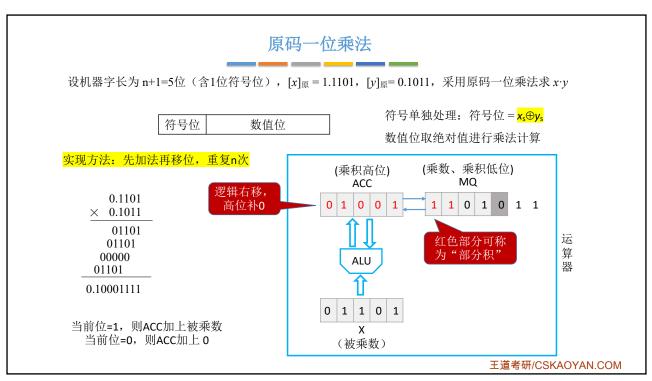


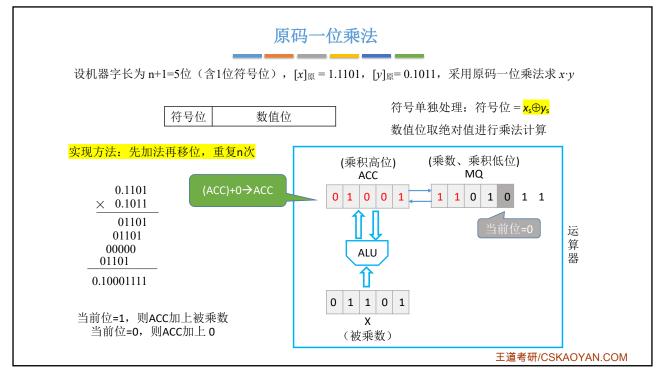


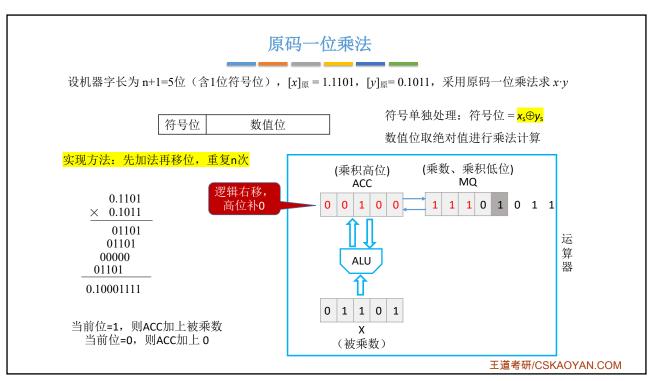
原码一位乘法 设机器字长为  $\mathrm{n+1=5}$ 位(含1位符号位), $[x]_{\mathbb{R}}=1.1101$ , $[y]_{\mathbb{R}}=0.1011$ ,采用原码一位乘法求  $x\cdot y$ 符号单独处理:符号位 =  $x_s \oplus y_s$ 符号位 数值位 数值位取绝对值进行乘法计算 实现方法: 先加法再移位, 重复n次 (乘数、乘积低位) (乘积高位) MQ ACC 逻辑右移, 0.1101 0 0 1 1 0 1 0 1 0 1 高位补0 × 0.1011 01101 运 01101 ACC的低位 算器 00000 ALU 移到MQ 01101 0.10001111 0 1 1 0 1 当前位=1,则ACC加上被乘数 当前位=0,则ACC加上0 (被乘数) 王道考研/CSKAOYAN.COM

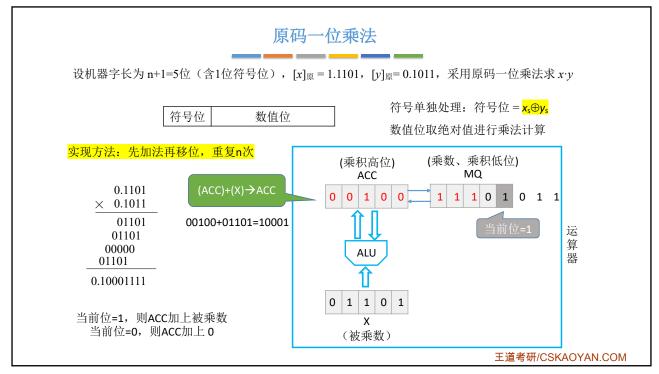


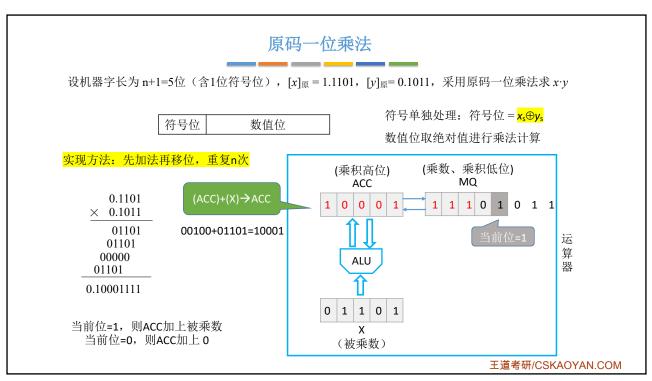


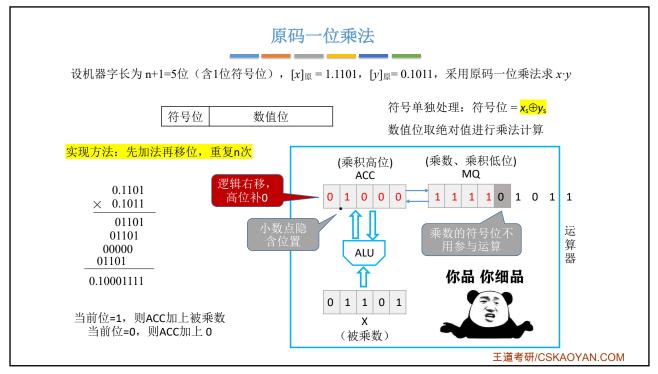


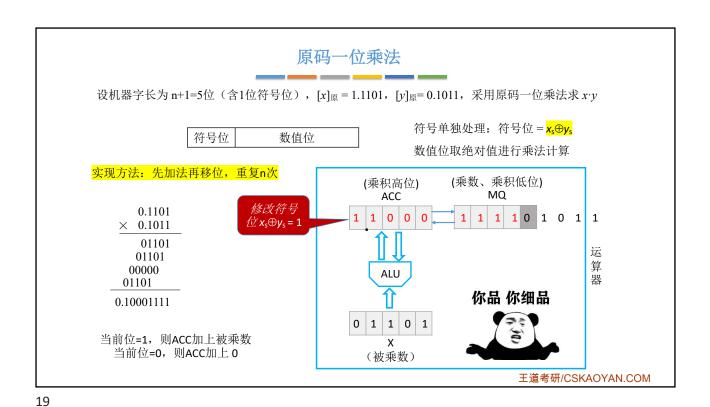












原码一位乘法 (手算模拟) 设机器字长为5位(含1位符号位,n=4),x = -0.1101,y = +0.1011,采用原码一位乘法求x·y解: |x| = 00.1101,|y| = 00.1011,原码一位乘法的求解过程如下。 MQ (高位部分积) (低位部分积/乘数) 00.0000 1011 丢失位 起始情况  $C_4$ =1, 则+|x| 00.1101 通用寄存器 00.1101 Tips: 00.0110 右移部分积和乘数 右移 ---- 110<u>1</u>1 • 乘数的符号位不参与运算,可以省略 +|x| $C_4$ =1, 则+|x|00.1101 • 原码一位乘可以只用单符号位 01.0011 • 答题时最终结果最好写为原码机器数 右移 00.1001 ---- 111<u>0</u>11 右移部分积和乘数 C<sub>4</sub>=0, 则+0 原码一位乘法: 【 机器字长n+1, 数值部分占n位 +0 00.0000 符号位通过<mark>异或</mark>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 00.1001 右移部分积和乘数 右移 00.0100 ---- 111<u>1</u>011  $C_4=1, ||J||+|x||$ +|x|00.1101 根据当前乘数中参与运算的位确定(ACC)加 01.0001 什么。若当前运算位=1,则(ACC)+[|x|]原; 右移部分积和乘数 右移 00.1000 ---- 11111011 若=0,则(ACC)+0。 乘数全部移出 每轮加法后ACC、MQ的内容统一逻辑右移 结果的绝对值部分 符号位  $P_s = x_s \oplus y_s = 1 \oplus 0 = 1$ , 得  $x \cdot y = -0.10001111$ .

<u>\_\_\_</u>

王道考研/CSKAOYAN.COM

### 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 $\frac{Booth算法}{R}$ 求x-y [x] $_{h}$ =1.0011,[-x] $_{h}$ =0.1101,[y] $_{h}$ =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

朋友, 过两招?

MQ中最低位 = 1时, $(ACC)+[|x|]_{\begin{subarray}{c} |x| > 0 \end{subarray}}$  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]\*、+[-x]\*

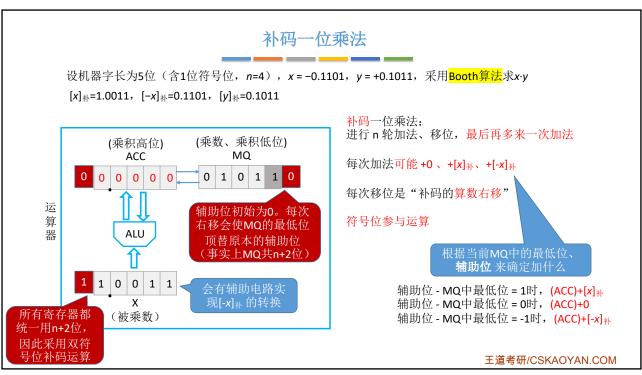
每次移位是"补码的算数右移"

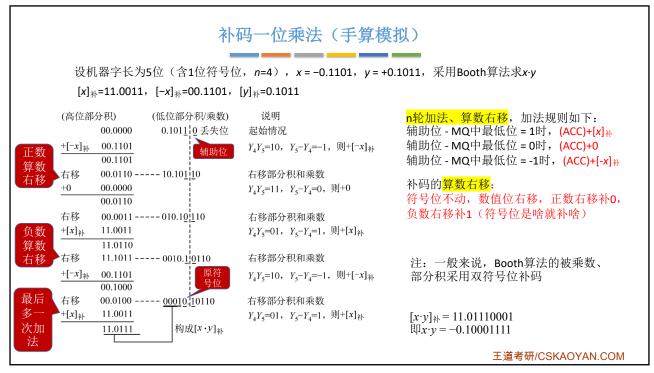
符号位参与运算

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





### 知识点回顾

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)

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



朋友,过两招?

<mark>补码</mark>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]\*、+[-x]\*

每次移位是"补码的算数右移"

乘数的符号位参与运算

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

辅助位 - MQ中"最低位" = 1时,(ACC)+[x]\*\* 辅助位 - MQ中"最低位" = 0时,(ACC)+0 辅助位 - MQ中"最低位" = -1时,(ACC)+[-x]\*\*

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

知平

₩ 微信视频号



@王道计算机考研

@王道计算机考研

@王道在线