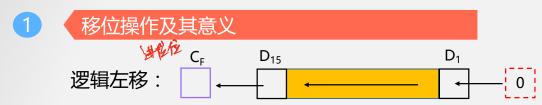


# 计算机组成原理

第三章 运算方法与运算器

3.3 原码一位乘法

3.3 原码一位乘法 和龙鹅, 龙科棋



搬租间,

数据整体左移一位,最高 $\dot{Q}_{15}$ 被移出至 $\dot{Q}_{F}$ ,最低位 $\dot{Q}_{1}$ 补0

移位前 01101110

逻辑左移后 0 11011100

算术左移: D<sub>15</sub> D<sub>1</sub> D<sub>1</sub> 0

数据整体左移一位,最高位 $D_{15}$ 被移至 $C_F$ ,最低位 $D_1$ 补0

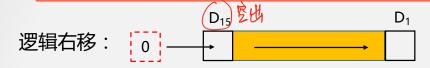
移位前 01101110

逻辑左移后 0 11011100

相当于乘2

3.3 原码一位乘法

### 



数据整体右移一位,最高位D<sub>15</sub>补O,最低位D<sub>1</sub>被移出移位前 11101110

逻辑右移后 01110111

#### 算术右移:



数据整体右移一位,最高位D<sub>15</sub>被复制填补D<sub>15</sub>,最低位D<sub>1</sub>被移出

移位前

11111111

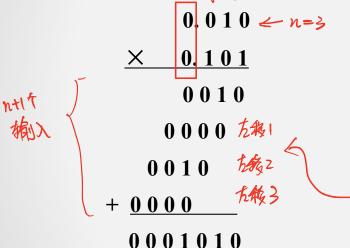
11101110

相当于除2

逻辑左移后

手工性激略了幾位

# 2 〈二进制乘法的手工计算过程



- a. 说明乘法可由加法实现
- b. 存在的问题<<

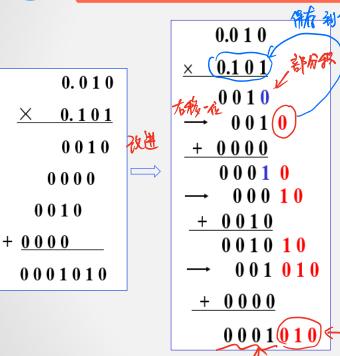
对力化数

- 需要多输入的全加器 (最多为n+1);
- 需要长度为2n的积寄存器; 偏大为2n /旅》卷稿?
- 对应乘数的不同位,部分积左移次数不同,

且乘法过程中总移位次数多。

## 3.3 原码一位乘法

### 二进制乘法的手工计算过程

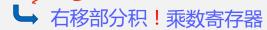


如何解决上述问题(改进的方法)

• 需要多输入的全加器(最多为n+1)



• 针对乘数不同位部分积左移次数不同的问题



需要长度为2n的积寄存器



3 原码一位乘法算法

原码答点 众

• 符号位单独参加运算,数据位取绝对值参加运算。

运算法则:

设: $[X]_{\mathbb{R}} = X_0 \cdot X_1 X_2 ... X_n$   $[Y]_{\mathbb{R}} = Y_0 \cdot Y_1 Y_2 ... Y_n$ 

则: P0 = X<sub>0</sub> ⊕ Y<sub>0</sub> |P| = |X|· |Y|

幣包

•运算过程采用改进的乘法运算方法。

#### 原码一位乘法算法

例1 已知 X = 0.110  $\underline{Y} = -0.101$ 用原码一位乘法求X<sub>\*</sub>Y 解: [X] = 0.110 >[Y]<sub>@</sub> = 1.101 0.010**先设为0** 部分积 |乘数| / 判断位 0.101> 00.000 Y<sub>0</sub>.101 -0010 用双线中 00.110 佛位 0010 00.110 🕱 + 000000010  $\rightarrow 00.011$  $> 0 Y_0.10$ 00010 + 00.000 + 001000.011 001010  $10 Y_0.1$  $\rightarrow 00.001$ 001010 + 00.110 + 000000.111 0001010  $\rightarrow$ 00.011 110 Y<sub>0</sub>

 $X*Y = (0 \oplus 1).011110 = 1.011110$ 

说明 00110 → Y<sub>3</sub> = 1 部分积 + |X| 每次运算结果右移1位 Y<sub>3</sub> = 0 部分积 + 0 Y<sub>3</sub> =1 部分积 + |X|