



运算方法与运算器 原码一位乘法的实现 方案

主讲教师：刘辉



一、原码的手动乘法计算

二、原码一位乘法的逻辑实现

一、原码的手动乘法计算

1.十进制数的乘法过程

设 $x = +25$, $y = -13$, 求 $x \times y$, 其计算是: “绝对值和符号位单独处理”

每一行是一组部分积
每一个称作一个位积

$$\begin{array}{r} & 2 & 5 & (x) \\ \times & 1 & 3 & (y) \\ \hline & 7 & 5 \\ + & 2 & 5 \\ \hline & 3 & 2 & 5 & (z) \end{array}$$

符号位: $z_s = x_s \oplus y_s = + \oplus - = -$

所以: $x \times y = -325$

一、原码的手动乘法计算

2.二进制数的乘法过程

被乘数 $[x]_{原} = x_s x_{n-1} \dots x_1 x_0$

乘数 $[y]_{原} = y_s y_{n-1} \dots y_1 y_0$

$[z]_{原} = [x]_{原} \times [y]_{原}$:

符号位：单独处理 $z_s = x_s \oplus y_s$

绝对值：乘法运算

$|x| \times |y| = x_{n-1} \dots x_1 x_0 \times y_{n-1} \dots y_1 y_0$

一、原码的手动乘法计算

二进制数的乘法过程

设 $x = +1101$, $y = -1011$, 原码表示, 求 $x \times y$, 其计算是: “绝对值和符号位单独处理”

每一行是一组部分积
每一个称作一个位积

	1	1	0	1	(x)
\times	1	0	1	1	(y)
	1	1	0	1	
	1	1	0	1	
	0	0	0	0	
+	1	1	0	1	
	1	0	0	0	(z)

符号位: $z_s = x_s \oplus y_s = 0 \oplus 1 = 1$
所以: $[x \times y]_{\text{原}} = 110001111$

二、原码一位乘法的逻辑实现

1.机器算法与人工算法的同异性

(1) 计算机不能完全照搬人工算法

原因之一：机器通常只有 n 位长,两个 n 位数相乘,乘积可能为 $2n$ 位。

原因之二：只有两个操作数相加的加法器难以胜任将 n 个位积一次相加起来的运算。

(2) 实现思想：多次“加法+移位”

二、原码一位乘法的逻辑实现

例：按多次“加法-移位”操作完成 1011×1101

原码一位乘法所需电路：

三个寄存器：初始分别放x, y和部分积

一个加法器：部分积和x相加

一个计数器：计数逐位相乘的次数

$$\begin{array}{r} & 1 & 1 & 0 & 1 & (\times) \\ \times & 1 & 0 & 1 & 1 & (y) \\ \hline & 1 & 1 & 0 & 1 \\ & + & 1 & 1 & 0 & 1 \\ \hline & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ & + & 0 & 0 & 0 & 0 \\ \hline & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ & + & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ \hline 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & (z) \end{array}$$

小结

- 原码的手动乘法计算：部分积相加
- 原码一位乘法的逻辑实现：

计算机实现乘法与手动计算的不同：
机器n位长,n位* n位=2n位；
只有两数相加的加法器。
实现思想：多次“加法+移位”

