

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

		2	5	(x)
×		1	3	(y)
		7	5	
+	2	5		
	3	2	5	(z)

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

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

$[z]_{\text{原}} = [x]_{\text{原}} \times [y]_{\text{原}}$:

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)
×					1	0	1	1	(y)
					1	1	0	1	
					1	0	1		
					0	0			
					0	0			
+		1	1	0	1				
					1	0	0	1	(z)

符号位: $z_s = x_s \oplus y_s = 0 \oplus 1 = 1$

所以: $[x \times y]_{\text{原}} = 1\ 10001111$

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”

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 \times n 位 $=2n$ 位;
只有两数相加的加法器。
实现思想：多次“加法+移位”

