

- 241880334 闵振昌 第三章
 - 3
 - 4
 - 5
 - 7
 - 11
 - 12

241880334 闵振昌 第三章

3

w		func1(w)		func2(w)	
机器数	值	机器数	值	机器数	值
00000000	127	00000000	127	00000000	127
00000000		00000000		00000000	
00000000		00000000		00000000	
01111111		01111111		01111111	
00000000	128	00000000	128	11111111	-128
00000000		00000000		11111111	
00000000		00000000		11111111	
10000000		10000000		10000000	
00000000	255	00000000	255	11111111	-1
00000000		00000000		11111111	
00000000		00000000		11111111	
11111111		11111111		11111111	
00000000	256	00000000	0	00000000	0
00000000		00000000		00000000	
00000001		00000000		00000000	
00000000		00000000		00000000	

func1这个函数，可以得到原来的这个无符号整数低8位作为一个无符号整数代表的值
func2这个函数，可以得到输入的无符号整数低8位作为一个有符号整数代表的值

4

模式	x	x	y	y	x×y (截断前)	x×y (截断前)	x×y (截断后)	x×y (截断后)
模式	机器数	值	机器数	值	机器数	值	机器数	值
无符号整数	110	6	010	2	01100	12	100	4
带符号整数	110	-2	010	2	11100	-4	100	-4
无符号整数	001	1	111	7	111	7	111	7
带符号整数	001	1	111	-1	111	-1	111	-1
无符号整数	111	7	111	7	110001	49	001	1
带符号整数	111	-1	111	-1	00001	1	001	1

5

由此可知optarith()函数代表的是机器实现arith()函数的过程，首先关注对x的处理 机器在计算 $x \times M$ 时，先将x左移4位，再减去原来的x，由此可见x增大的倍数是 $2^4 - 1$ ，所以M是15 在计算 y/N 时，机器先判断y是不是正数，如果是，直接将y右移2位；如果不是，先将y加3，再右移2位 如此说明，N应该是 $2^2 \sim 2^3$ ，即4到8，如何判断N的具体值？ 看y小于0的时候，因为给y加3，所以N的值应该是7

用六位补码表示 $x = 001010$, $y = 111010$ (1) $[x + y]_{\text{补}} = 000100 = 4$, $[x - y]_{\text{补}} = x + (-y) = 001010 + 000110 = 001111 = 16$

(2) y 的原码是 100110 , $[x \times y]_{\text{原}} = 001010 \times 100110 = 1111100 = -60$

(3) $[x \times y]_{\text{补}} = 1100110 = -60$

(4) $[x/y]_{\text{原}} = 001010/100110 = 100001 \text{ 余 } 000010 \text{ 即 } -1 \text{ 余 } 4$

(5) $[x/y]_{\text{补}} = 001010/111010 = 111111 \text{ 余 } 000010 \text{ 即 } -1 \text{ 余 } 4$

11

转化为规格化浮点数: $(15/16) \times 2^7 = 0.1111 \times 2^7$, 因此尾数是 00.1111 , 阶码是 $7+8=15=1111$ $(2/16) \times 2^5 = 0.0010 \times 2^5$, 因此尾数是 00.0010 , 阶码是 $5+8=13=1101$ (1) 阶码差为 2, 因此将 $(2/16) \times 2^5$ 尾数右移 2 位, 变为 00.000010 , 阶码变为 15, 再将尾数相加, 得到 00.111110 , 截断成 6 位是 00.1111 , 阶码为 15 不采用附加位: 尾数 00.111110 已是规格化形式, 直接保留, 结果浮点数为阶码移码 1111 , 尾数 00.1111 , 真值为 $(15/16) \times 2^7$ 采用 2 位附加位: $00.1111 + 00.000010 = 00.111110$ (含附加位), 尾数最后一位是 1, 附加位最高位是 1, 所以向偶数舍入 (将尾数最后一位 1 变为 0), 最终尾数为 00.1110 , 因此真值是 $(7/8) \times 2^7$

(2) 阶码差为 2, 因此将 $-(2/16) \times 2^5$ 尾数右移 2 位, 变为 11.111110 , 阶码为 15 $00.1111 + 11.111110 = 100.111010$ (含附加位) 不采用附加位: 截断 6 位, 00.1110 , 阶码是 15, 真值是 $(7/8) \times 2^7$ 采用 2 位附加位: 附加位最高位是 1, 不舍入, $(7/8) \times 2^7$

(3) 这次要右移 $(15/16) \times 2^5$ 的尾数, 变为 00.001111 , $00.001111 + 00.0010 = 00.010111$, 阶码是 15, 不采用附加位: 截断 6 位, 00.0101 , 阶码是 15, 真值是 $(5/16) \times 2^7$ 采用 2 位附加位: 附加位最高位是 1, 尾数最后一位是 1, 向偶数舍入, 变为 00.0110 , 阶码是 15, 真值是 $(3/8) \times 2^7$

(4) 右移 $(15/16) \times 2^5$ 的尾数, 变为 00.001111 , $(2/16) \times 2^7$ 尾数的相反数是 11.1110 $00.001111 + 11.1110 = 100.000111$ (含附加位) 不采用附加位: 截断 6 位, 00.0001 , 阶码是 15, 真值是 $(1/16) \times 2^7$ 采用 2 位附加位: 附加位最高位是 1, 尾数最后一位是 1, 向偶数舍入, 变为 100.0010 , 阶码是 15, 真值是 $(1/4) \times 2^7$

12

(1) $0.75 = 0.11 = 1.1 * 2^{-1}$, 阶码是126, $-65.25 = -1000001.01 =$
 $-1.00000101 * 2^6$, 阶码是133 先对阶, 尾数1.1右移7位变成0.00000011 1.00000101
 $- 0.00000011 = 1.00000001$ 因此最终结果是 1 10000101 000000100000000000000000

(2) $65.25 = 1000001.01 = 1.00000101 * 2^6$, 阶码是133 先对阶, 尾数1.1右移7位变
成0.00000011 1.00000101 + 0.00000011 = 1.00001000 因此最终结果是 0 10000101
000010000000000000000000