

## 1. ex 2.10

步骤	*x	*y
初始	a	b
第一步	a	$a^b$
第二步	$a^{(a^b)} = 0^b = b$	$a^b$
第三步	b	$b^{(a^b)} = 0^a = a$

## 2. ex 2.11

- A. first= last= k;
- B. 在最后一次 for 循环时, left == right == k . inplace\_swap 函数参数传递为 inplace\_swap(&a[k],&a[k]), 此时在这个函数中, x 和 y 地址是相同的。改变 \*y 也会改变 \*x , 在执行按位异或时, 会把 \*x 和 \*y 都置为 0.
- C. 修改函数 inplace\_swap(int \*x, int \*y) ,在函数汇总判断 x 和 y 是否指向相同地址, 若不指向同一地址, 函数继续, 否则函数返回。

## 3. ex 2.14

	机器数 (十六进制)		机器数 (十六进制)
$x \& y$	0x20	$x \& \& y$	0x01
$x   y$	0x7f	$x     y$	0x01
$\sim x   \sim y$	0xdf	$!x    !y$	0x00
$x \& !y$	0x00	$x \& \& \sim y$	0x01

## 4. ex 2.23

w	fun1(w)	fun2(w)
0x00000076	0x00000076	0x00000076
0x87654321	0x00000021	0x00000021
0x000000C9	0x000000C9	0xFFFFFFFFC9
0xEDCBA987	0x00000087	0xFFFFFFFF87

## 5. ex 2.35

当  $x=0$ , 容易验证程序的正确性。当  $x \neq 0$  时：

- 1) 可知  $w$  位的补码数  $x, y$  相乘最多产生一个有  $2w$  位的乘积。将这个乘积写成

$$x * y = p + t2^w$$

其中  $p$  表示低  $w$  位表示的数值,  $t2^w$  表示高  $w$  位的数值 (将低  $w$  位置为 0)。易知当且仅当  $t \neq 0$  时  $p$  的计算溢出。

- 2) 设  $P$  是一个有  $2w$  位的数, 且  $P=x*y$ 。设  $Q$  是一个有  $w$  位的数, 且  $Q=P/x$ , 有：

$$P = x * Q + r$$

当  $p$  没有溢出时，也可以写成这个表达式。

3) 由 1) 和 2) 中的两个式子联立可得

$$x * (y - q) = r + t2^w$$

当  $y \neq q$  时，有  $r + t2^w \neq 0$ ，此时  $r$  和  $t$  不全为 0。故当  $r + t2^w = 0$  时，即  $r = t = 0$  时， $y = q$ 。

## 6. ex 2.47

位	e	E	$2^E$	f	M	$2^E * M$	V	十进制
00000	0	0	1	0/4	4/4	4/4	4/4	1.00
00001	0	0	1	1/4	5/4	5/4	5/4	1.25
00010	0	0	1	2/4	6/4	6/4	6/4	1.50
00011	0	0	1	3/4	7/4	7/4	7/4	1.75
00100	1	0	1	0/4	4/4	4/4	4/4	1.00
00101	1	0	1	1/4	5/4	5/4	5/4	1.25
00110	1	0	1	2/4	6/4	6/4	6/4	1.50
00111	1	0	1	3/4	7/4	7/4	7/4	1.75
01000	2	1	2	0/4	4/4	8/4	8/4	2.00
01001	2	1	2	1/4	5/4	10/4	10/4	2.50
01010	2	1	2	2/4	6/4	12/4	12/4	3.00
01011	2	1	2	3/4	7/4	14/4	14/4	3.50
01100	--	--	--	--	--	--	$\infty$	--
01101	--	--	--	--	--	--	NaN	--
01110	--	--	--	--	--	--	NaN	--
01111	--	--	--	--	--	--	NaN	--

## 7. ex .2.52

格式 A		格式 B	
位	值	位	值
011 0000	1	0111 000	1
101 1110	15/2	1001 111	15/2
010 1001	25/32	0110 100	3/4
110 1111	31/2	1100 000	32
000 0001	1/64	1101 000	1/64

## 8. ex 2.63

```

1. unsigned srl(unsigned x, int k)
2. {
3.     /*Perform shift arithmetically*/
4.     unsigned xsra = (int)x >> k;
5.     int w = sizeof(x) << 3;
6.     int m = (1 << (w - k)) - 1;
7.     return m & xsra;

```

```

7.  }
8.
9.  int sra(int x, int k)
10. {    /*Perform shift logically*/
11.     int xsrl = (unsigned)x >> k;
12.     int w = sizeof(x) << 3;
13.     int m = 1 << w - k - 1;
14.     if (m & xsrl) {
15.         m << 1, m -= 1;
16.         xsrl = xsrl | ~m;
17.     }
18.     return xsrl;
19. }

```

## 9. ex 2.75

```

1.  unsigned unsigned_high_pprod(unsigned x, unsigned y)
2.  {
3.      return signed_high_prod(x, y) + (x >> (w - 1))*y + x*(y >> (w - 1));
4.  }

```

## 10. ex 2.81

- 否。若  $y = -1$  ( $1 < 31$ )。对任意大于  $y$  的  $x$  值,  $-x < -y$  并不满足。
- 是。
- 否。  $x=7$ ,  $y=5$ 。
- 是。Int 类型转 unsigned 类型编码没有变化。
- 是。如果有舍入只会是左边的值变小；

## 11. ex 2.86

描述	Hex	M	E	V
-0	0x8000	0	-62	--
最小的值>1	0xfeff	32	6	-505/2
256	0x4700	1	8	--
最大的非规格化数	0x00ff	255/256	-62	$255 \cdot 2^{-70}$
$-\infty$	0xff00	--	--	--
十六进制表示为 3AA0 的数	--	13/8	-5	13/256

## 12. ex 2.90

- 13176759/8388608
- 11.001001001001001...
- 第九位