

# 第3章 布置作业

- 补充练习题1
- 课后第3道, 第7道, 第12题。

# □补充练习题1 – 题目

- 考虑以下C程序代码：

```
int i=65535;
```

```
short si=(short)i;
```

```
int j=si;
```

假定上述程序段在某32位机器上执行，`sizeof(int)=4`，则变量*i*、*si*和*j*的值分别是多少？

# □补充练习题1 -参考答案

```
int i=65535;  
short si=(short)i;  
int j=si;
```

假定上述程序段在某32位机器上执行，sizeof(int)=4,则变量i、si和j的值分别是多少？

i为32位补码表示的定点整数，65535的32位补码：0000 FFFFH,所以截断为16位后变成FFFFH，它是-1的16位补码表示，因此si=-1；再将该16位带符号整数扩展为32位时，就变成了FFFF FFFFH，这是-1的32位补码表示，因此j的值也为-1。

也就是说i的值原来是65535,经过截断、再扩展后，其值变成了-1。

**P104 第3题 题目:**

考虑以下C语言程序代码:

```
int func1(unsigned word)
{return (int) ( (word<<24) >>24 ); }

int func2(unsigned word)
{return ( (int) word<<24 ) >>24; }
```

假设在一个32位机器上执行这些函数，该机器使用二进制补码表示带符号数，无符号数采用逻辑移位，带符号数采用算术移位，请填写表3.3，并说出func1和func2的功能。

w		func1(w)		func2(w)	
机器数	值	机器数	值	机器数	值
	127				
	128				
	255				
	256				

## P104 第3题 参考答案:

函数func1的功能是把无符号数高24位清零(左移24位再逻辑右移24位), 结果一定是正的带符号整数;

而函数func2的功能是把无符号数的高24位都变成和第25位一样, 因为左移24位后左边第一位变为原来的第25位, 然后进行算术右移, 高位补符号, 即高24位都变成和原来第25位相同。

根据程序执行的结果填表3.3, 表中机器数使用十六进制表示。

w		func1(w)		func2(w)	
机器数	值	机器数	值	机器数	值
0000 007FH	127	0000 007FH	+127	0000 007FH	+127
0000 0080H	128	0000 0080H	+128	FFFF FF80H	-128
0000 00FFH	255	0000 00FFH	+255	FFFF FFFFH	-1
0000 0100H	256	0000 0000H	0	0000 0000H	0

## P105 第7题 题目

已知 $x=10, y=-6$ ，采用6位机器数表示,请按如下要求计算,并把结果还原成真值。

- (1)求 $[x+y]_{\text{补}}$ ， $[x-y]_{\text{补}}$
- (2)用原码一位乘法计算 $[x \times y]_{\text{原}}$ 。
- (3)用补码一位乘法计算 $[x \times y]_{\text{补}}$ 。

## P105 第7题 参考答案

已知 $x=10, y=-6$ ，采用6位机器数表示，请按如下要求计算，并把结果还原成真值。  
先将 $x$ 和 $y$ 转换为二进制数。 $x=10=+01010B, y=-6=-00110B$

(1) 求 $[x+y]_{\text{补}}$ ， $[x-y]_{\text{补}}$

$$[x]_{\text{补}}=0\ 01010B \quad [y]_{\text{补}}=1\ 11010B \quad [-y]_{\text{补}}=0\ 00110B$$

$$[x+y]_{\text{补}}=[x]_{\text{补}}+[y]_{\text{补}}=0\ 01010B+1\ 11010B=0\ 00100B \quad \text{因此, } x+y=4$$

$$[x-y]_{\text{补}}=[x]_{\text{补}}+[-y]_{\text{补}}=0\ 01010B+0\ 00110B=0\ 10000B \quad \text{因此, } x-y=+16$$

(2) 用原码一位乘法计算 $[x \times y]_{\text{原}}$ 。

$[x]_{\text{原}}=0\ 01010B$   $[y]_{\text{原}}=1\ 00110B$  将符号和数值部分分开处理，乘积的符号为 $0 \oplus 1=1$ 。数值部分采用无符号数乘法算法计算 $01010 \times 00110$ 的乘积，循环5次，得到一个10位无符号数表示的乘积 $00001\ 11100B$ ，所以 $[x \times y]_{\text{原}}=1\ 00001\ 11100B$ 。  
因此， $x \times y = -60$

(3) 用补码一位乘法计算 $[x \times y]_{\text{补}}$ 。

$[x]_{\text{补}}=0\ 01010B$   $[y]_{\text{补}}=1\ 11010B$   $[-x]_{\text{补}}=1\ 10110B$  布斯公式共循环6次，得到补码表示的乘积 $111111\ 000100B$ ，所以 $[x \times y]_{\text{补}}=111111\ 000100B$ ，因此， $x \times y = -60$

## **P106 第12题 题目:**

采用IEEE 754单精度浮点数格式，计算下列表达式的值。

(1)  $0.75 + (-65.25)$

(2)  $0.75 - (-65.25)$



## P106 第12题 参考答案:

采用IEEE 754单精度浮点数格式，计算下列表达式的值。

$$x=0.75=0.11B=(1.10...0)_2*2^{-1}, y=-65.25=-1000001.01B=(-1.00000101...0)_2*2^6$$

用IEEE 754表示为 $[x]_{\text{浮}}=0\ 01111110\ 10...0$  ,  $[y]_{\text{浮}}=1\ 10000101\ 000001010...0$ ,  
假定 $E_x=0111\ 1110$   $M_x=0(1).10...0$  ,  $E_y=1000\ 0101$   $M_y=1(1).000001010...0$

(1)  $0.75+(-65.25)$  对阶，尾数相加 规格化 舍入 溢出判断 最终结果：

$$E=1000\ 0101\ M=1(1).00000010...0 \text{ 即: } (-1.0000001)_2*2^6 = -64.5$$

(2)  $0.75 - (-65.25)$

对阶，尾数相减 规格化 舍入 溢出判断 最终结果：

$$E=1000\ 0101\ M=0(1).000010000...0 \text{ 即: } (+1.00001)_2*2^6 = +66$$