练习题

计 34 董胤蓬 2013011367

(—) 0xFFFFFF9B 0xFFFFFF05 0x00000031

(二) -121

 (\equiv)

- A. 5 = (101)₂, E = 2, M = (1.01)₂ = 5/4, f = (0.01)₂ = 1/4, V = 5, 符号位为 0, 指数位为 100···01, 小数位为 010···0
- B. E = n, $M = (1.11 \cdots 1)_2 = 2 2^{-n}$, $f = (0.11 \cdots 1)_2 = 1 2^{-n}$, $V = 2^{n+1} 1$, 符号位为 0,指数位为 $n + 2^{k-1} 1$, 小数位为 $011 \cdots 1$
- C. E = 2-2^{k-1}, M = 1, f = 0, V = 2^E, 符号位为 0, 指数位为 00···01, 小数位为 00···0
- (四) int decode2(int x, int y, int z) { $\{ \\ return (((z y) << 15)>>15) * (x ^ (z y)) \}$
- (五) 参数 w, x 通过通用寄存器传递, w 由%ecx 传递, x 由%edx 传递, 参数 z, y 通过栈传递, z 先入栈, y 后入 栈, 传递参数的栈由被调用者恢复。
- (六) int function(int n)

```
\Big\{
          int res = 0;
          int i, j;
          for (int i = 0; i < 10; i++)
          for(int j = 0; j < 10; j++)
           \left\{ \right.
             if((i + j) \% 2) res += N[i][j];
             else res -= N[i][j];
       }
(七)
 _function1:
 pushl %ebp
 mov1 %esp, %ebp
 subl $56, %esp
 mov1 _i, %eax
 leal -40 (\%ebp), \%edx
 mov1 %edx, (%esp)
 mov1 %eax, 4(%esp)
```

```
call _return_struct
```

subl \$4, %esp

xorl %eax, %eax

1eave

ret

_return_struct:

push1 %ebp

mov1 %esp, %ebp

pushl %ebx

sub1 \$36, %esp

mov1 12(%ebp), %ecx

mov1 8(%ebp), %eax

leal (%ecx, %ecx), %ebx

leal (%ecx, %ebx), %edx

mov1 %edx, _i

```
mov1 %ecx, (%eax)
 mov1 %ecx, 4(%eax)
 mov1 %ebx, 8(%eax)
 mov1 %ecx, 12(%eax)
 mov1 %ecx, 16(%eax)
 addl $36, %esp
 popl %ebx
 popl %ebp
 ret $4
(人)
 _input_struct:
 pushl %ebp
 mov1 %esp, %ebp
 mov1 8 (%ebp), %eax
 mov1 24(%ebp), %edx
 popl %ebp
```

```
leal (%edx, %eax, 2), %eax
ret
_function2:
pushl %ebp
mov1 %esp, %ebp
subl $60, %esp
mov1 _i, %eax
leal (%eax, %eax), %edx
mov1 %eax, (%esp)
mov1 %eax, 4(%esp)
mov1 %edx, 8(%esp)
mov1 %eax, 12 (%esp)
mov1 %eax, 16(%esp)
call _input_struct
1eave
ret
```

(九) SET 函数的返回地址为 GET 函数的返回地址,返回 值为 1

A 指令后, %eax 储存为输入参数,即存储当前处理器以及 栈信息的内存块地址

B指令后, %ecx储存为GET函数的Rtn adr

C指令,用于储存栈顶地址的上一位地址,在之后 SET 函数中,可以见此地址赋给%esp

E 指令的作用是将 GET 函数的 Rtn adr 压栈, 使 SET 函数返回地址为 GET 函数的返回地址

D指令为: mov1 72(%eax), %esp