

3.

标号	后缀	源操作数	目的操作数
(1)	w	基址+比例变址+位移	寄存器
(2)	b	寄存器	基址+偏移
(3)	l	比例变址	寄存器
(4)	b	基址	寄存器
(5)	l	立即数	栈
(6)	l	立即数	寄存器
(7)	w	寄存器	寄存器
(8)	l	基址+变址+偏移	寄存器

5.

SRC_TYPE	DST_TYPE	机器级表示
char	int	movsbl %al,(%edx)
int	char	movb %al,(%edx)
int	unsigned	movl %edx,(%edx)
short	int	movswl %ax,(%edx)
unsigned char	unsigned	movzbl %al,(%edx)
char	unsigned	movsbl %al,(%edx)
int	int	movl %eax,(%edx)

6.

(1) R[ebp]+8,R[ebp]+12,R[ebp]+16

(2) void func(int *xptr, int *yptr, int *zptr){

int tempx = *xptr;

int tempy = *yptr;

int tempz = *zptr;

```

*yptr = tempx;

*zptr = tempy;

*xptr = tempz;

}

```

8.

- (1) 寄存器EDX中内容改变, 改变后为 0x00000070, OF = 0, ZF = 0, SF = 0, CF = 1;
- (2) 寄存器ECX中内容改变, 改变后为 0x80000008, OF = 1, ZF = 0, SF = 1, CF = 1;
- (3) 寄存器BX中内容改变, 改变后为 0xFF00, OF = 0, ZF = 0, SF = 1, CF = 0;
- (4) 不改变通用寄存器的内容, OF = 0, ZF = 0, SF = 1, CF = 0;
- (5) 将存储单元0x8049380中内容×32 并将低 32 位放在 ECX 中, ECX 寄存器中内容改为 0x11e25500, OF = 1, CF = 1;
- (6) 寄存器AX和BX内容相乘, 高 16 位存入 DX 中, 低 16 位存入 AX 中, DX 寄存器内容改为 0x0093, AX 寄存器内容改变为 0x0000, OF = 1, CF = 1;
- (7) 寄存器CX的内容改变, 改变后为 0x000F, OF = 0, ZF = 0, SF = 0;

11.

- (1) 目标地址: $0x804838C + 2 + 0x8 = 0x8048396$

偏移量为 0000001EH, call指令机器代码共占5个字节, 故 $0x804838E + 5 + 0x1E = 0x80483B1$;

- (2) 目标地址: $0x8048390 + 2 + 0xF6 = 0x8048488$

movl指令机器代码有10个字节, 前两个字节是操作码等, 后面八个字节为两个立即数, 第一个立即数是 0804A800H, 即汇编指令中目的地址 0x0804A800, 最后4个字节为 00000001H, 即常数 0x1;

(3) $0x80492E0 = x + 0x16$, 可得 $x = 0x80492CA$;

(4) 偏移量为 $FFFFFF00H$, `jmp` 指令的转移目标为 $0x804829B + 0xFFFFF00 = 0x804819B$;

14.

(1)

`movw 8(%ebp), %bx` // $R[bx] \leftarrow M[R[ebp] + 8]$, 将 x 送 BX

`movw 12(%ebp), %si` // $R[si] \leftarrow M[R[ebp] + 12]$, 将 y 送 SI

`movw 16(%ebp), %cs` // $R[cx] \leftarrow M[R[ebp] + 16]$, 将 k 送 CX

.L1:

`movw %si, %dx` // $R[dx] \leftarrow R[si]$, 将 y 送 DX

`movw %dx, %ax` // $R[ax] \leftarrow R[dx]$, 将 y 送 AX

`sarw $15, %dx` // $R[dx] \leftarrow R[dx] \gg 15$, 将 y 的符号扩展 16 位送 DX

`idiv %cx` // $R[dx] \leftarrow R[dx - ax] \div R[cx]$ 的余数, 将 $y \% k$ 送 DX

// $R[dx] \leftarrow R[dx - ax] \div R[cx]$ 的商, 将 y / k 送 AX

`imulw %dx, %bx` // $R[bx] \leftarrow R[bx] \times R[dx]$, 将 $x \times (y \% k)$ 送 BX

`decw %cx` // $R[cx] \leftarrow R[cx] - 1$, 将 $k - 1$ 送 CX

`testw %cx, %cx` // $R[cx]$ and $R[cx]$, 得 $OF = CF = 0$, 负数则 $SF = 1$, 零则 $ZF = 1$

`jle .L2` // 若 k 小于等于 0, 则转 .L2

`cmpw %cx, %si` // $R[si] - R[cx]$, 将 y 与 k 相减得到各标志

`jg .L1` // 若 y 大于 k, 则转 .L1

.L2:

`movswl %bx, %eax` // $R[edx] \leftarrow R[bx]$, 将 $x \times (y \% k)$ 送 AX

(2) 被调用者保存寄存器有 BX、SI, 调用者保存寄存器有 AX、CX 和 DX, 在该函数过程体前面的准备阶段, 被调用者保存的寄存器 EBX 和 ESI 必须保存在栈中;

(3) 因为执行第 8 行除法指令前必须先将被除数扩展为 32 位, 而这里是带符号数除法, 因此, 采用算术右移以扩展 16 位符号, 放在高 16 位的 DX 中, 低 16 位在 AX 中;

17.

```
unsigned int test ( char a, unsigned short b, unsigned short c, short *p );
```

18.

(1) 第 3 行: 0xbc00001C, 第 10 行: 0xBC00001C, 第 13 行: 0xBC000030

(2) 第 3 行: 0xbc00001C, 第 10 行: 0xBBFFFFFF0, 第 13 行: 0xBC000020

(3) x: 0xBC000018, y: 0xBC000014

(4)

0XBC00001C	0XBC000030 ← EBP 栈帧底部
0xBC000018	x = 15
0xBC000014	y = 20
0xBC000010	
0xBC00000C	
0xBC000008	
0xBC000004	
0xBC000000	
0xBBFFFFFFC	0xBC000014
0xBBFFFFFF8	0xBC000018
0xBBFFFFFF4	0x804C000
0xBBFFFFFF0	从scanf返回的地址 ← ESP

19.

(1) $x == 0$ (2) 0 (3) $x >> 1$ (4) $(x \& 0x1) + rv$

功能为计算x中1的个数总数

21.

表达式	类型	值	汇编代码
S	short *	A_s	leal (%edx), %eax
S+i	short *	$A_s + 2*i$	leal (%edx, %ecx, 2), %eax
S[i]	short	$M[A_s + 2*i]$	movw (%edx, %ecx, 2), %ax
&S[10]	short *	$A_s + 20$	leal 20(%edx), %eax
&S[i+2]	short *	$A_s + 2*i + 4$	leal 4(%edx, %ecx, 2), %eax
&S[i]-S	int	i	movl %ecx, %eax
S[4*i+4]	short	$M[A_s + 2*(4*i+4)]$	movw 8(%edx, %ecx, 8), %ax
(S+i-2)	short	$M[A_s + 2(i-2)]$	movw -4(%edx, %ecx, 2), %ax

22.

$M = 5, N = 7$

23.

$M = 9, N = 7, L = 18$

28.

c: 0, d: 8, i: 16, s: 20, p: 24, l: 28, g: 32, v: 40

因为d和g按照8字节边界对齐，所以有 $44 + 4 = 48$ 字节

可调整为如下顺序

```
struct{  
  
    double d;  
  
    long long g;  
  
    int i;  
  
    char *p;  
  
    long l;  
  
    void *v;  
  
    short s;  
  
    char c;  
  
}test;
```

得到大小为 $8 + 8 + 4 + 4 + 4 + 4 + 2 + 6 = 40$ 字节

31.

(1)

```
movl 8(%ebp), %edx      // R[edx] ← M[R[ebp] + 8], 将 x 送 EDX
```

```
movl 12(%ebp), %ecx     // R[ecx] ← M[R[ebp] + 12], 将 x 送 ECX
```

```
movl $255, %esi        // R[esi] ← 255, 将 255 送 ESI
```

```
movl $-2147483648, %edi // R[edi] ← -2147483648, 将 0x80000000 送 EDI
```

.L3:

```
movl %edi, %eax        // R[eax] ← R[edi],
```

```
andl %edx, %eax        // R[eax] ← R[eax] and R[edx], 将 i and x 送 EAX
```

<code>xor %eax, %esi</code>	<code>// R[esi] ← R[esi] xor R[eax], 将 val xor (i and x)送ESI</code>
<code>movl %ecx, %ebx</code>	<code>// R[ebx] ← R[ecx], 将 k 送 EBX</code>
<code>shr %bl, %edi</code>	<code>// R[edi] ← R[edi] >> R[bl], 将 i 逻辑右移 k 位送 EDI</code>
<code>testl %edi, %edi</code>	
<code>jne .L3</code>	<code>// 若 R[edi] ≠ 0, 则转 .L3</code>
<code>movl %esi, %eax</code>	<code>// R[eax] ← R[esi]</code>

(2) x 和 k 分别存放在 EDX 和 ECX 中, 局部变量 val 和 i 分别存放在 ESI 和 EDI 中;

(3) 局部变量 val 和 i 的初始值分别是 255 和 -2147483648

(4) 循环终止条件为 $i = 0$, 循环控制变量 i 每次循环被逻辑右移 k 位;

(5) ① `int val = 255;`

② `for (i = -2147483648; i != 0; i = (unsigned) i >> k)`

③ `val ^= (i & x);`