

《计算机系统基础》习题课

第三章 程序的表示

2019年10月18日

习题布置

- 第3章习题， 第二版课本 pg. 168开始
- 习题 4、 5、 6、 15、 17、 22、 25、 28、 31、 33
- 习题截止时间
 - 2019年10月31日24时， 即， 11月1日0时

习题

■ 一条机器指令通常由多个字段构成。以下选项中，（ ）不显式地包含在机器指令中。

A. 操作码

B. 寻址方式

C

C. 下条指令地址

D. 寄存器编号

■ 对于运算类指令或传送类指令，通常需要在指令中指出操作数或操作数所在的位置。通常，指令中指出的操作数不可能出现在（ ）中。

A. 指令

B. 通用寄存器

D

C. 存储单元

D. 程序计数器

■ 以下选项中，不属于指令集体系结构名称的是（ ）。

A

A. UNIX

B. IA-32

C. ARM

D. MIPS

■ 以下关于IA-32指令寻址方式的叙述中，错误的是（ ）。

A. 操作数可以是指令中的立即数、也可以是通用寄存器或存储单元中的内容

B. 对于寄存器操作数，必须在指令中给出通用寄存器的3位编号

C. 存储器操作数中最复杂的寻址方式是“基址加比例变址加位移”

D. 相对寻址的目标地址为“PC内容加位移”，PC内容指当前正在执行指令的地址

D

■ 以下关于IA-32指令格式的叙述中， 错误的是（ ）。 D

- A. 采用变长指令字格式， 指令长度从一个字节到十几个字节不等
- B. 采用变长操作码， 操作码位数可能是5位到十几位不等
- C. 指令中指出的位移量和立即数的长度可以是0、 1、 2或4个字节
- D. 指令中给出的操作数所在的通用寄存器的宽度总是32位

■ 以下x87 FPU浮点处理指令系统叙述中， 错误的是（ ）。 D

- A. 提供8个80位浮点寄存器ST(0)~ST(7)， 采用栈结构， 栈顶为ST(0)
- B. float、 double和long double三种类型数据都按80位格式存放在浮点寄存器中
- C. float、 double和long double型数据存入主存时， 分别占32位、 64位和96位
- D. float和double型数据从主存装入浮点寄存器时有可能发生舍入， 造成精度损失

指令集体系结构（ISA）是计算机系统中必不可少的一个抽象层，它是对硬件的抽象，软件通过它所规定的指令系统规范来使用硬件。以下有关ISA的叙述中，错误的是（ ）

B

- A. ISA规定了所有指令的集合，包括指令格式和操作类型
- B. ISA规定了执行每条指令时所包含的控制信号
- C. ISA规定了指令获取操作数的方式，即寻址方式
- D. ISA规定了指令的操作数类型、寄存器结构、存储空间大小、编址方式和大端/小端方式

以下关于IA-32的定点寄存器组织的叙述中，错误的是（ ）

A

- A. 每个通用寄存器都可作为32位、16位或8位寄存器使用
- B. 寄存器EAX/AX/AL称为累加器， ECX/CX/CL称为计数寄存器
- C. 寄存器ESP/SP称为栈指针寄存器， EBP/BP称为基址指针寄存器
- D. EIP/IP为指令指针寄存器， 即PC； EFLAGS/FLAGS为标志寄存器

IA-32中指令“pushl %ebp”的功能是 ()

A

- A. $R[esp] \leftarrow R[esp] - 4$, $M[R[esp]] \leftarrow R[ebp]$
- B. $R[esp] \leftarrow R[esp] + 4$, $M[R[esp]] \leftarrow R[ebp]$
- C. $M[R[esp]] \leftarrow R[ebp]$, $R[esp] \leftarrow R[esp] - 4$
- D. $M[R[esp]] \leftarrow R[ebp]$, $R[esp] \leftarrow R[esp] + 4$

指令操作数长度与寻址方式

对于以下AT&T格式汇编指令，根据操作数的长度确定对应指令助记符中的长度后缀，并说明每个操作数的寻址方式。

- `mov 8(%ebp, %ebx, 4), %ax`

后缀：w, 源：基址+比例变址+偏移， 目：寄存器

- `mov %al, 12(%ebp)`

后缀：b, 源：寄存器， 目：基址+偏移

- `add (, %ebx, 4), %ebx`

后缀：l, 源：比例变址， 目：寄存器

- `or (%ebx), %dh`

后缀：b, 源：基址， 目：寄存器

指令操作数长度与寻址方式

对于以下AT&T格式汇编指令，根据操作数的长度确定对应指令助记符中的长度后缀，并说明每个操作数的寻址方式。

- `push $0xF8`

后缀：l, 源：立即数，目：栈

- `mov $0xFFF0, %eax`

后缀：l, 源：立即数，目：寄存器

- `test %cx, %cx`

后缀：w, 源：寄存器，目：寄存器

- `lea 8(%ebx, %esi), %eax`

后缀：l, 源：基址+变址+偏移，目：寄存器

条件转移指令

根据给出采用小端方式的IA-32机器代码的反汇编结果回答下列问题：

注意：IA-32的条件转移指令都采用相对转移方式在段内直接转移，即条件转移指令的转移目标地址为： $(PC) + \text{偏移量}$

(1) 已知je指令的操作码为01110100，je指令的转移目标地址是什么？call指令中的转移目标地址0x80483b1是如何反汇编出来的？

804838c:	74 08	je	xxxxxxx
804838e:	e8 1e 00 00 00	call	80483b1<test>

因为je指令的操作码为01110100，所以机器代码7408H中的08H是偏移量，故转移目标地址为： $0x804838c + 2 + 0x8 = 0x8048396$ 。

(2) 已知jb指令的操作码为01110010，jb指令的转移目标地址是什么？movl指令中的目的地址如何反汇编出来的？

8048390:	72 f6	jb	xxxxxxx
8048392:	c6 05 00 a8 04 08 01	movl	\$0x1, 0x804a800
8048399:	00 00 00		

jb指令中F6H是负偏移量（-0AH），故其转移目标地址为： $0x8048390 + 2 - 0xA = 0x8048388$ 。

条件转移指令

(3) 已知jle指令的操作码为01111110， mov指令的地址是什么？

```
xxxxxxx:      7e 16                      jle      80492e0
xxxxxxx:      89 d0                      mov      %edx, %eax
```

jle指令中的7EH为操作码，16H为偏移量，其汇编形式中的0x80492e0是转移目的地址，因此，假定后面的mov指令的地址为x，则x满足以下公式： $0x80492e0 = x + 0x16$ ，故 $x = 0x80492e0 - 0x16 = 0x80492ca$ 。

(4) 已知jmp指令的转移目标地址采用相对寻址方式， jmp指令操作码为11101001，其转移目标地址是什么？

```
8048296:      e9 00 ff ff ff                    jmp      xxxxxxxx
804829b:      29 c2                              sub      %eax, %edx
```

jmp指令中的E9H为操作码，后面4个字节为偏移量，因为是小端方式，故偏移量为FFFFFF00H，即-100H=-256。后面的sub指令的地址为0x804829b，故jmp指令的转移目标地址为 $0x804829b + 0xffffffff = 0x804829b - 0x100 = 0x804819b$ 。

条件转移指令

已知函数func的C语言代码框架及其过程体对应的汇编代码如下图2所示，根据对应的汇编代码填写C代码中缺失的表达式。

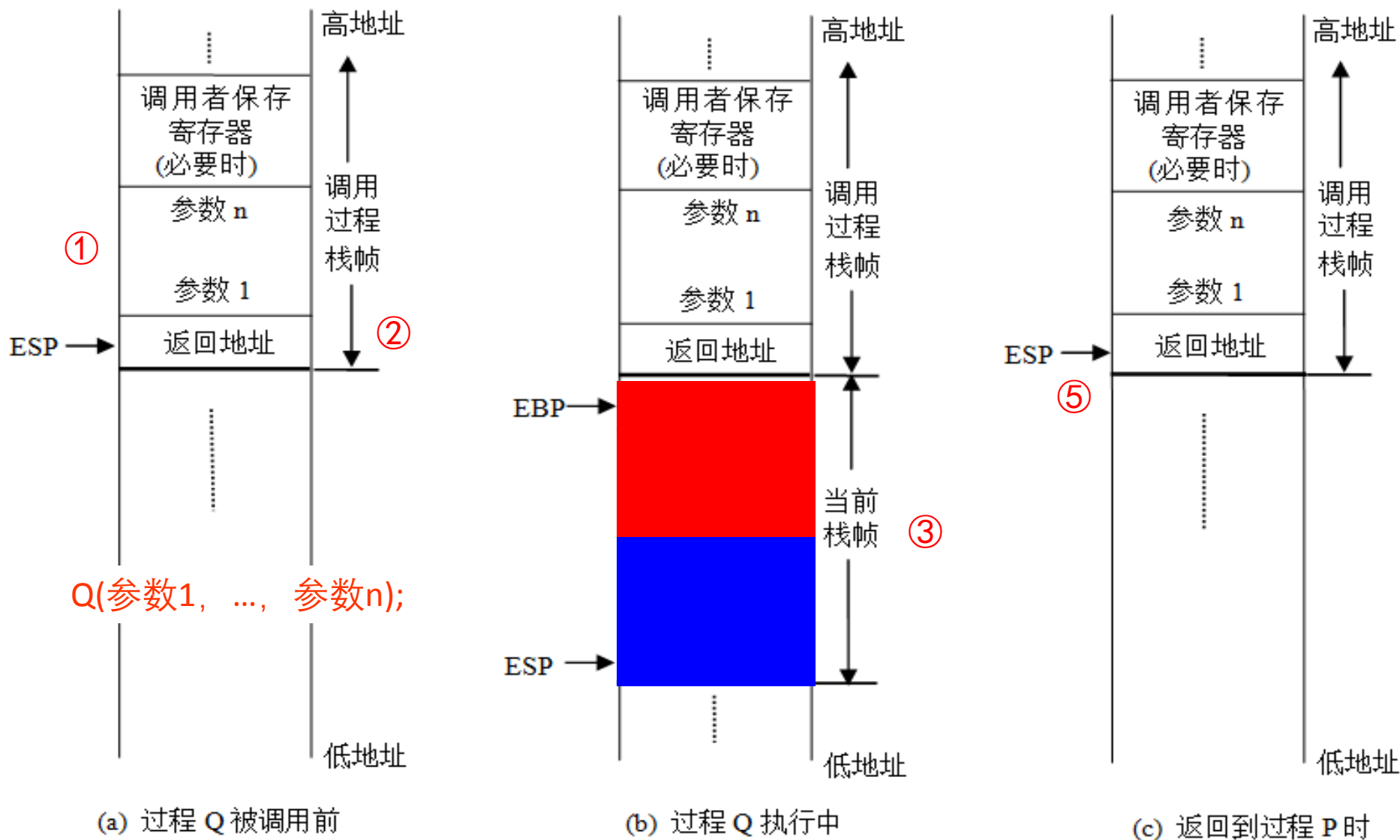
```
1  int func(int x, int y)
2  {
3      int z =       x*y      ;
4      if (   z<-99   ) {
5          if (   y>z   )
6              z =   z+y  ;
7          else
8              z =   z-y  ;
9      } else if (   z>=16   )
10         z =   z & y  ;
11     return z;
12 }
```

```
0:  push    %ebp
1:  mov     %esp,%ebp
3:  sub     $0x10,%esp
6:  mov     0x8(%ebp),%eax
9:  imul    0xc(%ebp),%eax
d:  mov     %eax,-0x4(%ebp)
10:  cmpl    $0xffffffff9d,-0x4(%ebp)
14:  jge     2e <func+0x2e>
16:  mov     0xc(%ebp),%eax
19:  cmp     -0x4(%ebp),%eax
1c:  jle     26 <func+0x26>
1e:  mov     0xc(%ebp),%eax
21:  add     %eax,-0x4(%ebp)
24:  jmp     3a <func+0x3a>
26:  mov     0xc(%ebp),%eax
29:  sub     %eax,-0x4(%ebp)
2c:  jmp     3a <func+0x3a>
2e:  cmpl    $0xf,-0x4(%ebp)
32:  jle     3a <func+0x3a>
34:  mov     0xc(%ebp),%eax
37:  and     %eax,-0x4(%ebp)
3a:  mov     -0x4(%ebp),%eax
3d:  leave
3e:  ret
```

2、过程的调用

过程调用的机器级表示

- 过程调用过程中栈和栈帧的变化 (Q为被调用过程)

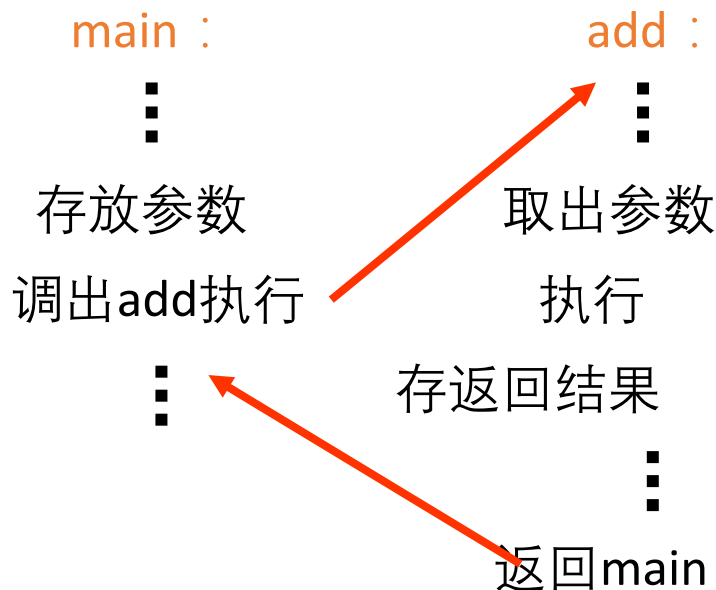


过程调用的机器级表示

- 以下过程（函数）调用对应的机器级代码是什么？
- 如何将t1(125)、t2(80)分别传递给add中的形式参数x、y
- add函数执行的结果如何返回给caller?

```
int add ( int x, int y ) {  
    return x+y;  
}  
  
int main ( ) {  
    int  t1 = 125;  
    int t2 = 80;  
    int  sum = add (t1, t2);  
    return sum;  
}
```

add
↑
main



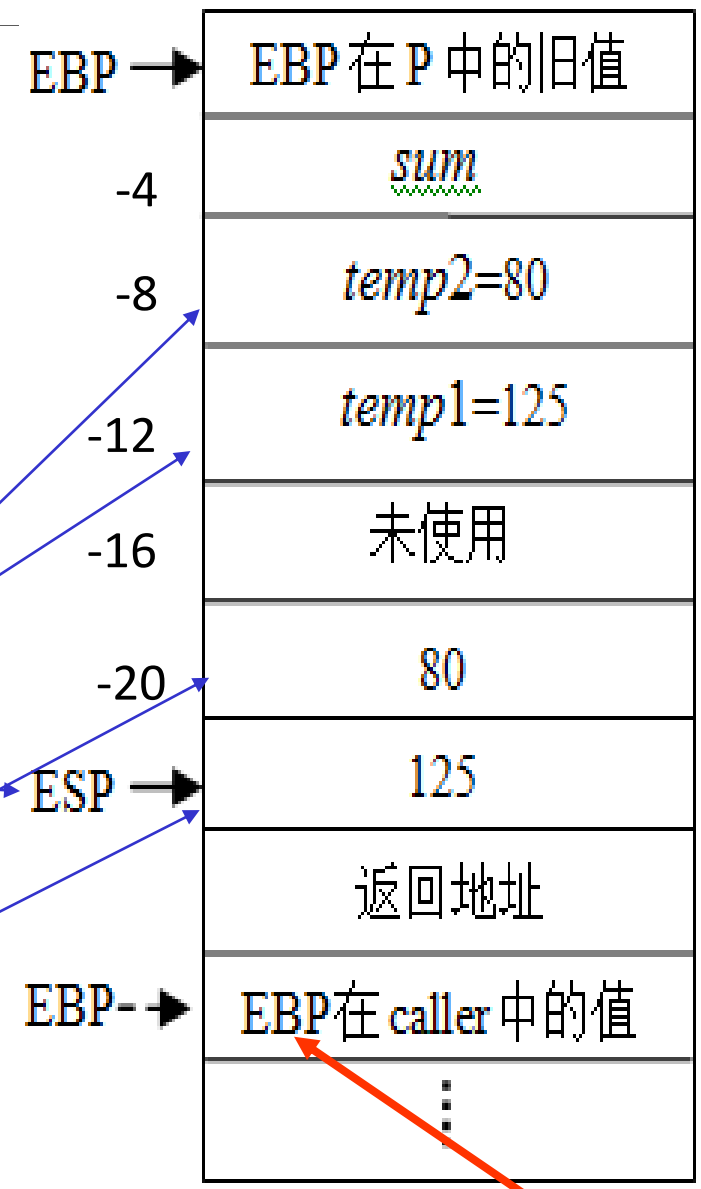
```
int add ( int x, int y ) {
    return x+y;
}

int caller ( ) {
    int t1 = 125;
    int t2 = 80;
    int sum = add (t1, t2);
    return sum;
}
```

caller :

```
pushl %ebp
movl %esp, %ebp
subl $24, %esp
movl $125, -12(%ebp)
movl $80, -8(%ebp)
movl -8(%ebp), %eax
movl %eax, 4(%esp)
movl -12(%ebp), %eax
movl %eax, (%esp)
call add
movl %eax, -4(%ebp)
movl -4(%ebp), %eax
leave
ret
```

准备阶段
分配局部变量
准备入口参数
返回参数总在EAX中
准备返回参数



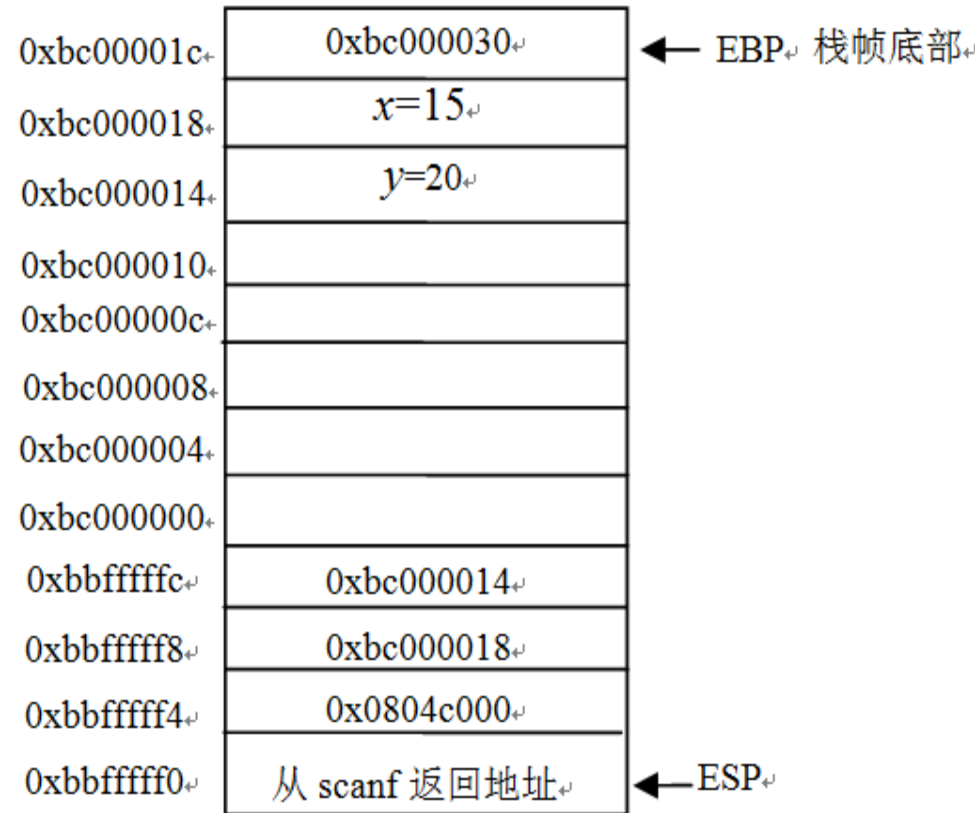
caller 帧底
caller 栈帧
ESP+4
add 栈帧底部

```
movl %ebp, %esp
popl %ebp
```

add函数开始是什么？
pushl %ebp
movl %esp, %ebp

过程调用

已知函数func的C语言代码如下：



```
1 func :
2  pushl %ebp
3  movl %esp, %ebp
4  subl $40, %esp
5  leal -8(%ebp), %eax
6  movl %eax, 8(%esp)
7  leal -4(%ebp), %eax
8  movl %eax, 4(%esp)
9  movl $.LC0, (%esp)
   //将指向字符串"%x %x"的指针入栈
10 call scanf
   //假定scanf执行后x=15,y=20
11 movl -4(%ebp), %eax
12 subl -8(%ebp), %eax
13 leave
14 ret
```

a) 局部变量x和y所在存储单元的地址分别是什么？

$\&x = R[ebp] - 4 = 0xbc000018$

$\&y = R[ebp] - 8 = 0xbc000014$

b) 画出执行第10行指令后func的栈帧，指出栈帧中的内容及其地址。

思考题1

已知递归函数rfunc的C语言代码框架和汇编代码如下：

```
int rfun(unsigned x) {  
    if (     x==0     )  
        return     0    ;  
    unsigned nx =     x>>1    ;  
    int rv = rfun(nx);  
    return     x & 0x1 + rv    ;  
}
```

	movl	8(%ebp), %ebx
	movl	\$0, %eax
	testl	%ebx, %eax
	je	.L3
5	movl	%ebx, %eax
6	shrl	%eax
7	movl	%eax, (%esp)
8	call	rfun
9	movl	%ebx, %edx
10	andl	\$1, %edx
11	leal	(%edx,%eax), %eax
12	.L3:	

填写C代码中缺失部分，并说明函数的功能。

该rfun对应的汇编代码要能正常工作还缺少一对重要指令，是什么？

pushl %ebx
....
popl %ebx