

第一章 汇编语言基础知识

1.17、举例说明 CF 和 OF 标志的差异。

溢出标志 OF 和进位标志 CF 是两个意义不同的标志

进位标志表示无符号数运算结果是否超出范围，运算结果仍然正确；溢出标志表示有符号数运算结果是否超出范围，运算结果已经不正确 [例 1: $3AH + 7CH = B6H$

无符号数运算: $58 + 124 = 182$, 范围内, 无进位

有符号数运算: $58 + 124 = 182$, 范围外, 有溢出 [例 2: $AAH + 7CH = (1) 26H$

无符号数运算: $170 + 124 = 294$, 范围外, 有进位

有符号数运算: $-86 + 124 = 28$, 范围内, 无溢出

1.20、8086 有哪 4 种逻辑段，各种逻辑段分别是什么用途？（解答）

代码段（Code Segment）用来存放程序的指令序列。处理器利用 CS:IP 取得下一条要执行的指令

[堆栈段（Stack Segment）确定堆栈所在的主存区域。处理器利用 SS:SP 操作堆栈中的数据

[数据段（Data Segment）存放当前运行程序所用的数据。处理器利用 DS:EA 存取数据段中的数据

[附加段（Extra Segment）是附加的数据段，也用于数据的保存。处理器利用 ES:EA 存取数据段中的数据

第二章 8086 指令系统

2.1 已知 DS = 2000H、BX = 0100H、SI = 0002H，存储单元[20100H]~[20103H]依次存放 12 34 56 78H，[21200H]~[21203H]依次存放 2A 4C B7 65H，说明下列每条指令执行完后 AX 寄存器的内容。

- (1) mov ax,1200h ;AX=1200h
- (2) mov ax,bx ;AX=0100h
- (3) mov ax,[1200h] ;AX=4C2Ah
- (4) mov ax,[bx] ;AX=3412h
- (5) mov ax,[bx+1100h] ;AX=4C2Ah
- (6) mov ax,[bx+si] ;AX=7856h
- (7) mov ax,[bx][si+1100h] ;AX=65B7h

2.2 指出下列指令的错误

- (1) mov cx,dl 两操作数类型不匹配

- (2) `mov ip,ax` IP 指令指针禁止用户访问
- (3) `mov es,1234h` 立即数不允许传给段寄存器
- (4) `mov es,ds` 段寄存器之间不允许传送
- (5) `mov al,300` 两操作数类型不匹配
- (6) `mov [sp],ax` 目的操作数应为[BP]
- (7) `mov ax,bx+di` 源操作数应为[BX+DI]
- (8) `mov 20h,ah` 立即数不能作目的操作数

2.3 已知数字 0 ~ 9 对应的格雷码依次为：18H、34H、05H、06H、09H、0AH、0CH、11H、12H、14H，它存在于以 `table` 为首地址（设为 200H）的连续区域中。请为如下程序段的每条指令加上注释，说明每条指令的功能和执行结果。

```

lea bx,table    ; 获取 table 的首地址，BX=200H
mov al,8        ; 传送欲转换的数字，AL=8
xlat            ; 转换为格雷码，AL=12H

```

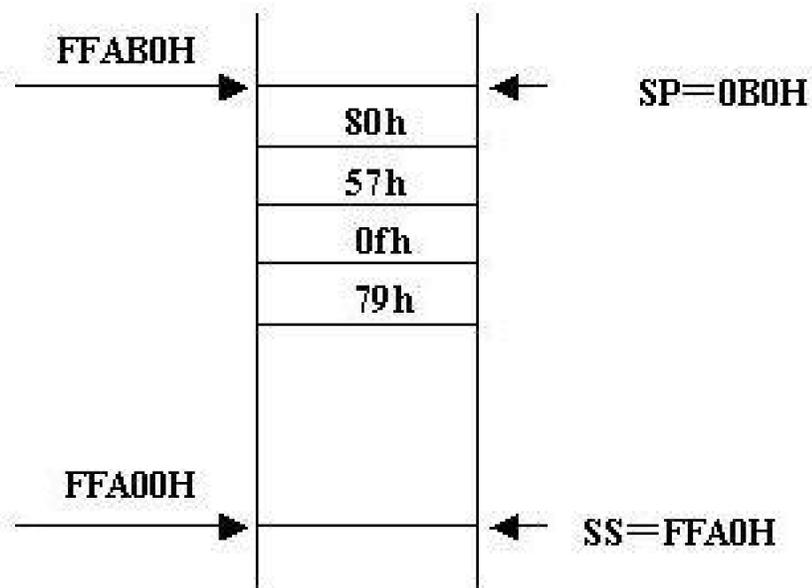
2.4 什么是堆栈，它的工作原理是什么，它的基本操作有哪两个，对应哪两种指令？
堆栈是一种按“先进后出”原则存取数据的存储区域。
堆栈的两种基本操作是压栈和出栈，对应的指令是 `PUSH`和 `POP`。

2.5 已知 `SS = FFA0H`、`SP = 00B0H`，画图说明执行下面指令序列时，堆栈区和 `SP` 的内容如何变化？

```

mov ax,8057h
push ax
mov ax,0f79h

```



```

push ax
pop bx    ;bx=0f79h

```

pop [bx] ;DS:[0f79h]=8057h

2.6 给出下列各条指令执行后 AL 值, 以及 CF、ZF、SF、OF 和 PF 的状态:

```
mov al,89h    AL=89h CF ZF SF OF PF
add al,al     AL=12h 1 0 0 1 1
add al,9dh    AL=0afh 0 0 1 0 1
cmp al,0bch   AL=0afh 1 0 1 0 1
sub al,al     AL=00h 0 1 0 0 1
dec al       AL=0ffh 0 0 1 0 1
inc al       AL=00h 0 1 0 0 1
```

2.7 设 X、Y、Z 均为双字数据, 分别存放在地址为 X、X+2; Y、Y+2; Z、Z+2 的存储单元中, 它们的运算结果存入 W 单元。阅读如下程序段, 给出运算公式。

```
mov ax,X
mov dx,X+2
add ax,Y
adc dx,Y+2
add ax,24
adc dx,0
sub ax,Z
sbb dx,Z+2
mov W,ax
mov W+2,dx
W=X+Y+24-Z
```

2.8 请分别用一条汇编语言指令完成如下功能:

- (1) 把 BX 寄存器和 DX 寄存器的内容相加, 结果存入 DX 寄存器。 **ADD DX,BX**
- (2) 用寄存器 BX 和 SI 的基址变址寻址方式把存储器的一个字节与 AL 寄存器的内容相加, 并把结果送到 AL 中。 **ADD AL,[BX+SI]**
- (3) 用 BX 和位移量 0B2H 的寄存器相对寻址方式把存储器中的一个字和 CX 寄存器的内容相加, 并把结果送回存储器中。 **ADD [BX+0B2H],CX**
- (4) 用位移量为 0520H 的直接寻址方式把存储器中的一个字与数 3412H 相加, 并把结果送回该存储单元中。 **ADD WORD PTR [0520H],3412H**
- (5) 把数 0A0H 与 AL 寄存器的内容相加, 并把结果送回 AL 中。 **ADD AL,0A0H**

2.9; 设 X、Y、Z、V 均为 16 位带符号数，分别装在 X、Y、Z、V 存储单元中，阅读如下程序段，得出它的运算公式，并说明运算结果存于何处。

为了避免与操作数地址混淆，将题中 X、Y、Z、V 字操作数改为 A、B、C、D

```
mov ax,X ; ax=A
imul Y ; dx,ax = A*B ( 将操作数看作符号数，以下同)
mov cx,ax
mov bx,dx ; bx,ax <-- dx,ax =A*B
mov ax,Z ; ax = C
cwd ; dx,ax =C (扩展符号后为双字)
add cx,ax
adc bx,dx ; bx,cx <-- bx,cx+dx,ax=A*B+C
sub cx,540
sbb bx,0 ; bx,cx<-- A*B+C-540
mov ax, V ; ax= D
cwd ; dx,ax= D (扩展符号后为双字)
sub ax, cx
sbb dx, bx ; dx,ax = dx,ax - bx,cx = D-(A*B+C-540)
idiv X ; 运算结果:  $[D-(A*B+C-540h)]/A$  ; ax 存商, dx 存余数
```

2.10;

- (1) xchg [si],30h xchg 的操作数不能是立即数
- (2) pop cs 不能对 CS 直接赋值
- (3) sub [si],[di] 两个操作数不能都是存储单元
- (4) push ah 堆栈的操作数不能是字节量
- (5) adc ax,ds adc 的操作数不能是段寄存器
- (6) add [si],80h 没有确定是字节还是字操作
- (7) in al,3fch in 不支持超过 FFH 的直接寻址
- (8) out dx,ah out 只能以 AL/AX 为源操作数

2.11; 给出下列各条指令执行后的结果，以及状态标志 CF、OF、SF、ZF、PF 的状态。

指令 AX 的值 CF OF SF ZF PF

Mov ax,1407h 1470h - - - - -

And ax,ax 1470h 0 0 0 0 0

Or ax,ax 1470h 0 0 0 0 0

Xor ax,ax 0 0 0 0 1 1

Not ax 0ffffh - - - - -

Test ax,0f0f0h 0ffffh 0 0 1 0 1

注意: 1. mov, not 指令不影响标志位

2. 其他逻辑指令使 CF=OF=0,根据结果影响其他标志位。

2.12; 假设例题 2.32的程序段中, AX = 08H, BX = 10H, 请说明每条指令执行后的结果和各个标志位的状态。

指令	注释	执行结果	CF	OF	SF	ZF	PF
mov si,ax	si=ax	si=0008h	-	-	-	-	-
shl si,1	si=2*ax	si=0010h	0	0	0	0	0
add si,ax	si=3*ax	si=0018h	0	0	0	0	1
mov dx,bx	dx=bx	dx=0010h	-	-	-	-	-
mov cl,03h	cl=03h		-	-	-	-	-
shl dx,cl	dx=8*bx	dx=0080h	0	u	0	0	0
sub dx,bx	dx=7*bx	dx=0070h	0	0	0	0	0
add dx,si	dx=7*bx+3*ax	dx=0088h	0	0	0	0	1

注意:

1. 左移 N次相当于乘以 2 的 N次方, 右左移 N次相当于除乘以 2 的 N次方。
2. 移位指令根据是否移入“1”到 CF,设置 CF,根据移位后的结果影响 SF,ZF,PF。根据最高符号位是否改变设置 OF, 如改变 OF=1.
3. ‘u’ 表示无定义, ‘-’ 表示无影响。

2.13 编写程序段完成如下要求:

(1) 用位操作指令实现 AL (无符号数) 乘以 10
; 不考虑进位 mov bl,al

mov cl,3

shl al,cl

add al,bl ;shl bl,1

add al,bl

; 考虑进位 xor ah,ah

mov bx,ax

mov cl,3

shl ax,cl

add ax,bx ;shl bx,1

add ax,bx

(2) 用逻辑运算指令实现数字 0 ~ 9的 ASCII 码与非压缩 BCD 码的互相转换
数字 0~9 的 ASCII 码是: 30h~39h

非压缩 BCD 码的 0~9 是：00h~09h

方法一：

and al,0fh ; 实现 ASCII 到非压缩 BCD 码的转换

or al,30h ; 实现非压缩 BCD 码到 ASCII 的转换

方法二：

xor al,30h ; 求反 D5D4 位，其他不变

; 即高 4 位为 3，则变为 0；高 4 位为 0，则变为 3

mov cl,4

again: shr dx,1 ; 实现逻辑右移

□□□“sar dx,1”□□□□□□□□

rcr ax,1

dec cl

jnz again

(3) 把 DX:AX 中的双字右移 4 位

MOV CL, 4

SHR AX, CL

MOV BL, DL

SHR DX, CL

SHL BL, CL

OR AH, BL

2.14; 已知 AL = F7H (表示有符号数-9)，分别编写用 SAR 和 IDIV 指令实现的除以 2 的程序段，并说明各自执行后，所得的商是什么？

(1) 用 sar 编写

mov al,0f7h ; -9送 al

sar al,1 ;结果: al=0fbh 即-5

(2) 用 idiv 编写

mov al,0f7h ; -9送 al

cbw ;字节符号扩展位字

mov bl,2 ;注意除数不可为立即数

idiv bl ; 结果: 商为 al=fch (-4)

; 余数为 ah=ffh (-1)

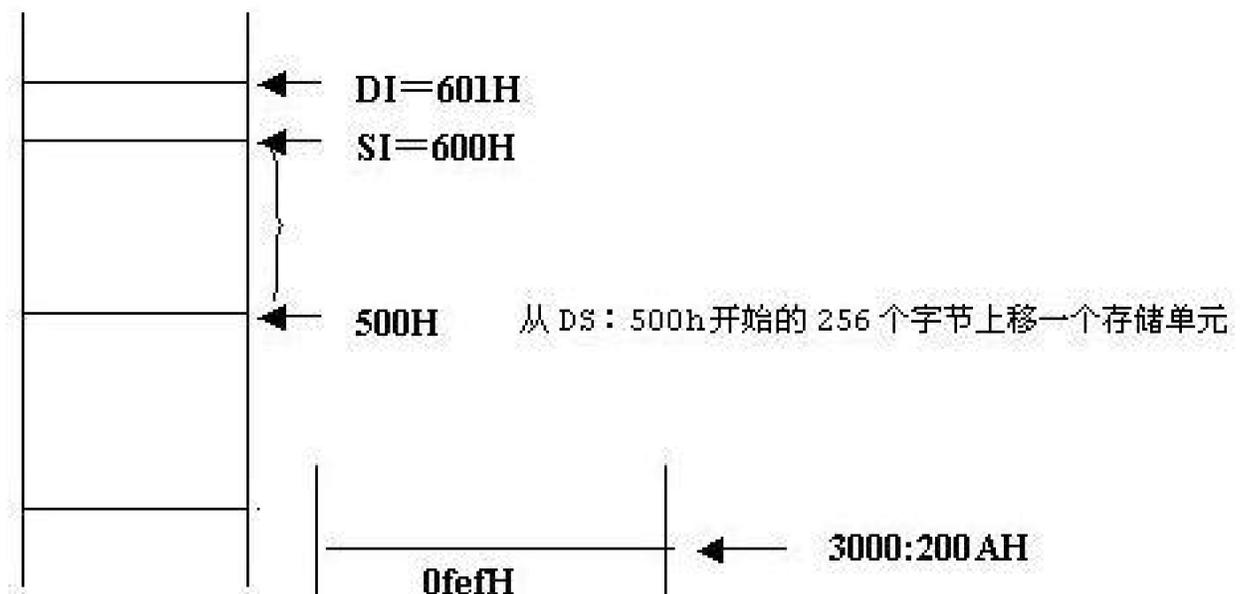
结论: 符号数的除法 用 idiv 准确

2. 15、已知数据段 500h~600h 处存放了一个字符串，说明下列程序段执行后的结果：

```

mov si,600h
  mov di,601h
  mov ax,ds
  mov es,ax
  mov cx,256
  std
  rep movsb

```

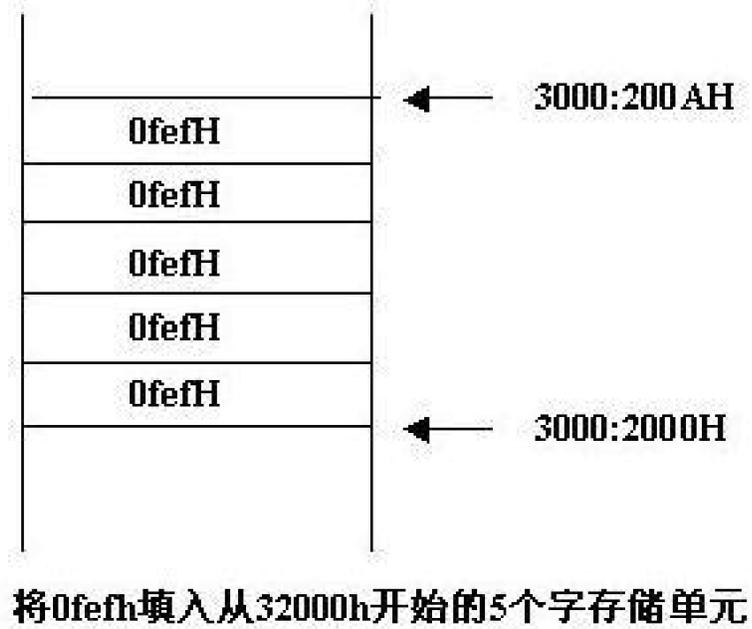


2. 16、说明下列程序段的功能

```

cld
  mov ax,0fefh
  mov cx,5
  mov bx,3000h
  mov es,bx
  mov di,2000h
  rep stosw

```



2. 17、指令指针 IP 是通用寄存器还是专用寄存器？有指令能够直接它赋值吗？哪类指令的执行会改变它的值？调试程序 DEBUG 环境下，如何改变 IP 数值？

2. 18、控制转移类指令中有哪三种寻址方式？

2. 19；什么是短转移 short jump、近转移 near jump 和远转移 far jump？什么是段内转移和段间转移？8086 有哪些指令可以实现段间转移？

短转移：指段内 -128~127 之间的转移，位移量用一个字节表示

近转移：指段内 32K 之间的转移，位移量用一个字表示

远转移：指段间 1MB 范围的转移

段内转移：指在同一个代码段内的转移，可以是短转移或者近转移

段间转移：指转移到另外一个代码段，就是远转移

8086/8088CPU 的 JMP、CALL 和 INT n 指令可以实现段间转移

2. 20；8086 的条件转移指令的转移范围有多大？实际编程时，你如何处理超出范围的条件转移？

8086 的条件转移的转移范围：在当前指令地址的 +127---- -128 之内。

如条件转移的转移范围超出此范围，可在此范围内安排一条无条件转移，再转移到范围外的目标地址。

2.21；假设 DS=2000H，BX=1256H，SI=528FH，位移量 TABLE=20A1H，[232F7H]=3280H，[264E5H]=2450H，试问执行下列段内间接寻址的转移指令后，转移的有效地址是什么？

(1) JMP Bx ；转移的有效地址 EA=BX=1256h

(2) JMP tABLE[Bx] ；转移的有效地址 EA=[ds:20a1h+1256h]=[232f7]=3280h

(3) JMP [Bx][si] ；转移的有效地址 EA=[ds:1256h+528fh]=264e5h=2450h

2.22、判断下列程序段跳转的条件

(1) xor ax,1e1eh

je equal

；AX≠1e1eh（异或后为0）

(2) test al,10000001b

jnz there

；AL的D0或D7至少有一位为1

(3) cmp cx,64h

jb there

；CX(无符号数) < 64h

2.23；设置 CX = 0，则 LOOP 指令将循环多少次？例如

mov cx , 0 ；不循环，因为一进入循环就判 cx=0？如 cx=0 就退出循环

delay : loop delay

循环次数是2的16次方，即 $2^{16}=65536$ 。

2.24 假设 AX 和 SI 存放的是有符号数，DX 和 DI 存放的是无符号数，请用比较指令和条件转移指令实现以下判断：

(1) 若 DX > DI，转到 above 执行

cmp dx,di

ja above ；=jnbe above

(2) 若 AX > SI，转到 greater 执行

cmp ax,si

jg greater ；=jnle greater

(3) 若 CX = 0，转到 zero 执行

cmp cx,0 jcxz zero

jz zero

(4) 若 AX-SI 产生溢出，转到 overflow 执行；

cmp ax,di

jo overflow

(5) 若 $SI \leq AX$ 则 `less_eq` 执行;

```
cmp si,ax
cmp ax,si
jle less_eq
jge less_eq
```

(6) 若 $DI \leq DX$ 则 `below_eq` 执行。

```
cmp di,dx
cmp dx,di
jbe below_eq
jae below_eq
```

2.25 有一个首地址为 `array` 的 20 个字的数组, 说明下列程序段的功能。

```
mov cx,20
mov ax,0
mov si,ax
sum_loop:
  add ax,array[si]
  add si,2
  loop sum_loop
mov total,ax
```

; 答: 将首地址为 `array` 的 20 个字的数组求和, 并将结果存入 `total` 单元中。

2.26 按照下列要求, 编写相应的程序段:

(1) 起始地址为 `string` 的主存单元中存放有一个字符串 (长度大于 6), 把该字符串中的第 1 个和第 6 个字符 (字节量) 传送给 `DX` 寄存器。

```
mov si,0
mov dl,string[si] ; 第 1 个字符送 dl 寄存器
mov si,5
mov dh,string[si] ; 第 6 个字符送 dh 寄存器
```

(2) 从主存 `buffer` 开始的 4 个字节中保存了 4 个非压缩 BCD 码, 现按低 (高) 地址对低 (高) 位的原則, 将它们合并到 `DX` 中。

```
xor si,si ; si 清零
mov al,buffer[si] ; 第一字节
inc si
mov ah,buffer[si] ; 第二字节
mov cl,4
shl ah,cl ; BCD 码移到高半字节
or al,ah ; 组合成压缩 BCD 码
```

; 存入 dl 寄..

inc si

mov al,buffer[si] ; 第三字节

inc si

mov ah,buffer[si] ; 第四字节

mov cl,4

shl ah,cl ; BCD码移到高半字节

or al,ah ; 组合成压缩 BCD码

mov dh,al ; 存入 dh 寄..

(3) 编写一个程序段，在 DX 高 4 位全为 0 时，使 AX = 0；否则使 AX = -1。

test dx,0f000h

jz zero

mov ax,-1

jmp done

zero: mov ax,0

done: ret

(4) 有两个 64 位数值，按“小端方式”存放在两个缓冲区 buffer1 和 buffer2 中，编写程序段完成 buffer1—buffer2 功能。

lea bx,buffer1

lea dx,buffer2

mov cx,8 ; 8 个字节

xor si,si ; si=0

clc ; CF=0

(5) 假设从 B800h : 0 开始存放有 100 个 16 位无符号数，编程求它们的和，并把 32 位的和保存在 DX.AX 中。

mov ax,0b800h

mov ds,ax ; 段地址

xor si,si ; 地址偏移量 si=0

xor dx,dx ; 和的高字 dx=0

mov cx,99 ; 加的次数

mov ax,[si] ; 第一个数

again: inc si ; 指向下一个字单元

inc si

add ax,[si] ; 加下一个数

jnc noc ; 无进位转

inc dx ; 有进位 dx=dx+1

```

; 次数-1
jnz cx,again ; 非 0 继续加
ret

```

(6) 已知字符串 string 包含有 32KB 内容，将其中的 \$ 符号替换成空格。

```

mov si,offset string
mov cx,8000h ; 32k=2^15=8000h
again: cmp [si],'$'
jnz next
mov [si],20h ; if [si]='$' [si]<-- ' '
next: inc si
loop again

```

(7) 有一个 100 个字节元素的数组，其首地址为 array，将每个元素减 1（不考虑溢出）存于原处。

```

xor si,si ; si<--0
mov cx,100 ; 循环次数
again: dec array[si]
dec cx
jnz again

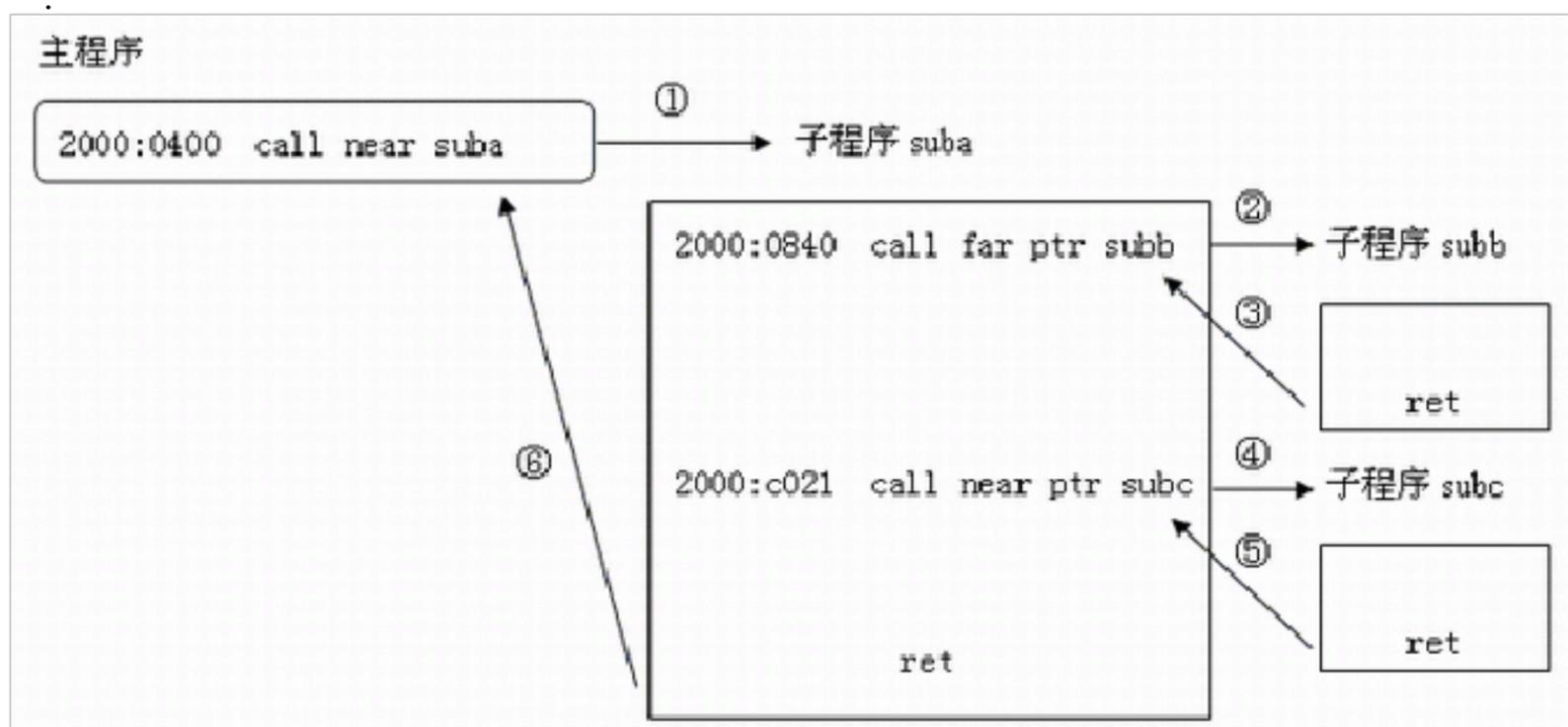
```

(8) 统计以 \$ 结尾的字符串 string 的字符个数。

```

xor si,si ; si<--0
coun: cmp string[si],'$'
je done
inc si

```



以上内容仅为本文档的试下载部分，为可阅读页数的一半内容。如要下载或阅读全文，请访问：<https://d.book118.com/085014041114011040>