### 2020/12/30 16位汇编 第5课 存储器寻址方式、asm文件的编写

**笔记本:** 16位汇编

创建时间: 2020/12/30 星期三 10:06

作者: ileemi

- 存储器寻址方式
  - 直接寻址方式
  - 寄存器间接寻址方式
  - 寄存器相对寻址方式
  - 基址变址寻址方式(基址+变址)
  - 相对基址变址寻址方式
- 对所有寻址方式的性能做一个排序
- 测试寄存器间接寻址方式使用的默认段
- 跨段拷贝数据
- .com 文件的缺点
- 文件格式
- 数据段的定义
- 栈段的定义

## 存储器寻址方式

8086设计了五种存储器寻址方式:

- 直接寻址方式
- 寄存器间接寻址方式
- 寄存器相对寻址方式
- 基址变址寻址方式
- 相对基址变址寻址方式

多次通过内存进行数据访问会导致得出最终结果的时间效率变慢。解决效率慢的 方法可以通过对代码进行优化,减少内存访问次数。

### 直接寻址方式

有效地址在指令中直接给出,汇编指令示例: mov ax,[2000] mov [2000],ax mov [2000],[3000] --> 错误写法

只取一个字节: mov al,[2000] 等价于 mov al,byte ptr [2000] (byte ptr: 一个字节的指针)

只取一个字节: mov ax,[2000] 等价于 mov ax,word ptr [2000] (word ptr: 两个字节的指针)

将代码段偏移100位置上的数据送到寄存器ah中:

汇编代码:

mov ah, byte ptr cs:[200] --> **在xp中语法不通过,有些编译器允许这样写** 需要使用下面的汇编语法:

-a

0B24:0100 cs:

0B24:0101 mov ah, byte ptr [200]

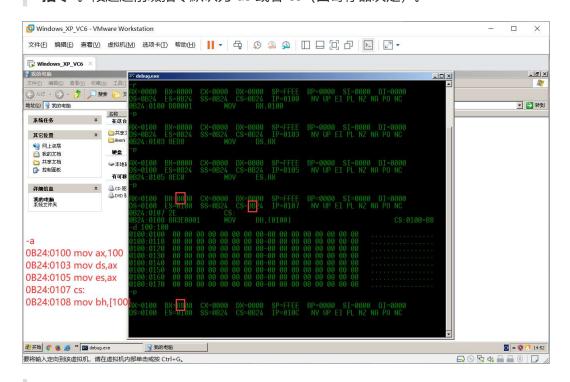
0B24:0105

-u

0B24:0100 2E CS:

0B24:0101 8A260002 MOV AH,[0200]

"CS:": **这里的 "cs:" 只针对下一条汇编语法有效,这样的写法叫 "段超越前缀指令"**。段超越前缀指令默认为 ds 或者 es (由寄存器决定)。



#### 段超越前缀指令

汇编指令:

cs::

mov ah, byte ptr [2000]

立即数寻址、直接寻址 默认使用的都是 "ds"。

通过 debug 单步走的时候,可以使用 "-r ip" 命令重新走 ip 指定地址上的代码。使用 "-r f" 命令可以修改指定标志寄存器中的值。汇编代码示例:

-r f

NV UP EI PL NZ NA PO NC -ZR DN CY

-r 1

NV DN EI PL ZR NA PO CY -

### 寄存器间接寻址方式

有效地址**只能**存放在基址寄存器 bx、bp 或 变址寄存器 si、di 中,默认的段地址在DS段寄存器。

汇编指令: mov ax,[bx] ==> mov ax,word ptr [bx]

对应的反汇编: 8B07 MOV AX,[BX]

8B: mov 07: ax bx

07 (00 000 111): 前两位决定是 "寄存器间接寻址" 还是 "寄存器相对寻址 方式" (00 -- 寄存器间接寻址, 01/11 -- 寄存器相对寻址方式)

间接寻址时,源寄存器只能是基址寄存器(bx、bp)或者变址寄存器(si、di)。 16位汇编的7种寻址方式决定了16位汇编的语法。

### 寄存器相对寻址方式

相对寻址方式,源寄存器只能是基址寄存器或者是变址寄存器,偏移由编码决定的。间接寻址时,源寄存器只能是基址寄存器(bx、bp)或者变址寄存器(si、di)。

有一下四种书写方式:

MOV AX,[bx+06H]

MOV AX,[bp+06H] --> AX←SS:[bp+06H]

MOV AX,[si+06H] --> AX←DS:[si+06H]

 $MOV AX,[di+06H] \longrightarrow AX \leftarrow SS:[di+06H]$ 

汇编指令示例: mov ax,1000[si] == mov ax,[si+1000]

对应的反汇编为: 8B840010 MOV AX,[SI+1000]

8B: mov

84 (10 000 100) : ax si

0010: 1000

84 (10 000 100) : 前两位决定是 "寄存器间接寻址" 还是 "寄存器相对寻址

方式"(00--寄存器间接寻址,01/11--寄存器相对寻址方式)

### 基址变址寻址方式(基址+变址)

**有效地址** 由 基址寄存器 (BX或BP) 的内容加上 变址寄存器 (SI或DI) 的内容构成 (**没有相对就没有偏移**):

有效地址 = BX/BP + SI/DI

段地址对应BX基址寄存器默认是DS,对应BP基址寄存器默认是SS,可用段超越前缀改变。

mov ax,[bx+si] ds段 mov ax,[bp+si] ss段 mov ax,[bp+di] ss段 mov ax,[bx-1] --> -1 == +FF

汇编指令示例: mov ax,[bx][si]

对应的反汇编为: 8B00 MOV AX,[BX+SI]

### 相对基址变址寻址方式

有效地址是基址寄存器 (BX/BP)、变址寄存器 (SI/DI) 与一个 8位 或 16位 位移量之和:

有效地址 = BX/BP + SI/DI + 8/16位位移量(位移量可用符号表示)

段地址对应BX基址寄存器默认是DS,对应BP基址寄存器默认是SS。

汇编指令示例: mov ax,1000[bx][si] 等价 mov ax,[bx+si+1000]

对应的反汇编为: 8B800010 MOV AX,[BX+SI+1000]

## 对所有寻址方式的性能做一个排序

#### 由快到慢:

- 1. 寄存器寻址方式
- 2. 立即数寻址方式
- 3. 寄存器间接寻址方式
- 4. 直接寻址方式(理论上比基址变址寻址方式快一点,有缓存的情况下,mov指令执行完后,偏移值就已经到达缓存中了)
- 5. 基址变址寻址方式
- 6. 寄存器相对寻址方式
- 7. 相对基址变址寻址方式

# 测试寄存器间接寻址方式使用的默认段

汇编代码:

-a

0B24:0100 mov ax,100

0B24:0103 mov ds,ax

0B24:0105 mov ax,200

0B24:0108 mov es,ax

0B24:010A mov ax,[si]

0B24:010C mov ax,[di]

0B24:010E

通过测试 寄存器间接寻址方式 使用的默认段为 ds。

## 跨段拷贝数据

ds、es 同时使用的场景有拷贝(模式使用es)两个段中的数据时,可以将ds、es分别指向两个段首地址(不跨段,两个寄存器的数值设置成一样即可)。

di 可以指向 ds, si 可以指向 es。

## .com 文件的缺点

".com" 文件不分段的情况下,文件大小不能超过64kb。程序运行的时候,操作系统会将文件中的代码加载到内存中,超过 64kb 的 ".com" 文件代码不会加载到内存。 操作系统遇到一个 ".com" 程序也不会进行内存分段。

## 文件格式

通过文件格式可以方便的进行内存分段,在文件中记录代码段、数据段的大小,并告诉操作系统将代码、数据加载到哪些位置上。操作系统负责去申请对应的内存空间。 寄存器cs 的值供操作系统自动进行修改。

这个文件格式就叫做 ".exe" 文件格式。".exe" 文件中除了编写的代码外还内置了分段的信息。".com" 文件中没有描述分段信息,所以其不能进行分段(操作系统也就不知道代码、数据在何处)。

".exe" 程序内置了文件分段的信息。

微软官方提供了一个编译器: "masm", 其汇编编译器为 "ml.exe", 链接器为: "link.exe"。文件后缀名为: ".asm"。

Masm615 --> 最后一个单独发布版本,高版本的系统需要下载 VS 后使用。在高版本系统中,编译C、C++程序,需要使用 "cl.exe" 将高级语言编译成汇编语言,接着使用 "ml.exe" 编译成 ".obj" 文件,最后使用 "link.exe" 将 ".obj" 文件链接成最终的可执行程序。

编写 ".asm" 文件时, 需要提前进行分段, 告诉操作系统如何分段。

db:定义一个字节 dw:定义两个字节 segment:段 dup:大小

end: 代码结束符

;: 注释

ret: 从当前栈地址中拿一个地址并返回

在 ".asm" 文件中,段的先后顺序影响的是生成对应的二进制文件中段的存放位置(先后)。推荐先定义数据段在定义代码段。

在代码段中给一个 "START:" 和 "end START" 可以告诉 CPU 哪里是代码段的开始和结束。

## 数据段的定义

一个数据段的容量最大为64KB

可以字符串的方式,一个字节一个字节的方式,ASCII方式。

```
MyDatas segment
db 256 dup(11h)
;db 03,04,05,06
MSG1 db "Hello World!$"
org 512;在 Hello World!后面申请512字节,默认初始化为0
MyDatas ends
```

MSG1 --> 标号,供代码段使用,在使用的时候就不在需要给偏移(需要添加offset 关键字,使用时不添加关键字,操作系统会认为 "取内容"(mov dx,word ptr [MAG1], mov dx,0))。

## 栈段的定义

定义栈段时,内部应该定义栈的大小,栈中初始化存放数据没有意义(注意: 栈的地址是倒的)。定义栈段时,在segment关键字加 stack,这样操作系统在申请栈空间的时候就会倒着申请(不加stack: 100~200,加stack: 200~100)。

#### 栈段的定义:

db 256 dup(?) --> 栈中有256个字节,不进行初始化 db 256 --> 栈中有1个字节

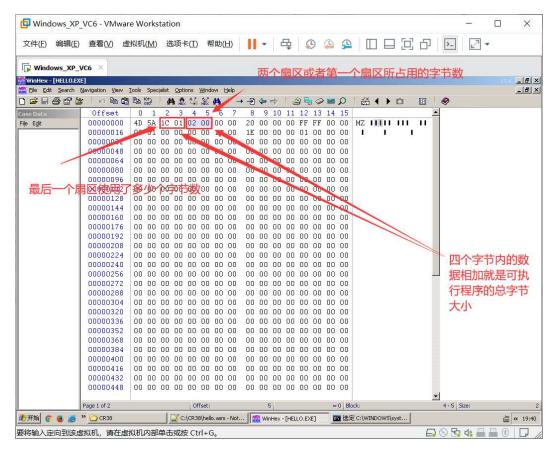
```
MyStack segment stack
db 256 dup(?)
MyStack ends
```

内存地址是动态申请的,一个程序的代码执行地址并不确定。

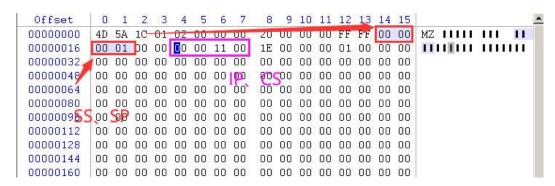
文件数据的对齐为: ".exe" 文件的前 512 (200H) 个字节(没有数据的位置用 "0"填充,对齐值和硬件相关),前两个字节为 "MZ";操作系统读取数据的时候一个扇区一个扇区的进行读取(提供数据的读取效率)。

"dos" 文件格式也就是 ".exe" 文件格式同时统称为: "MZ" 文件格式。

当可执行程序通过操作系统加载到内存的时候,操作系统需要为其申请内存空间,操作系统需要知道可执行程序的字节大小,为了方便,每个可执行程序中保存了"自身"的文件大小。



操作系统读取到可执行文件的字节大小后,将可执行文件中的数据按照 "一个扇区" 为单位将数据移动到内存中。



CS、SS通过操作系统将可执行文件代码移动到内存后自动进行获取。在文件中没有定义 DS、ES 数值的位置。在使用数据段的时候,需要自己进行设置(操作系统会自动计算代码段在内存中的偏移)。

汇编代码示例:

```
MyStack segment stack
   db 256 dup(?)
MyStack ends
MyDatas segment
   ; db 256 dup (11h)
   ; db 03, 04, 05, 06
   MSG1 db "Hello World!$"
   ;org 512 ;在 Hello World! 后面申请512字节,默认初始化为0
MyDatas ends
MyCodes segment
MAIN:
       ax, MyDatas;获取数据段应该获取地址,不应该获取偏移
       ds, ax
   mov
   mov
       es, ax
   mov dx, offset MSG1
                       ; \Longrightarrow mov dx, word ptr [0] \Longrightarrow mov d
   mov ah, 09h
                       ;系统调用 类似调用printf
       21h
                     ;强制退出进程,不需要在使用ret
   mov
       ax, 4c00h
       21h
MyCodes ends
end MAIN
```

