具有加载COM格式用户程序的监控程序 (纯汇编)

```
具有加载COM格式用户程序的监控程序(纯汇编)
  个人信息
  实验题目
  实验目的
  实验要求
  实验内容
  实验方案
   所用工具
   虚拟机配置
   实验原理
   代码关键部分
    监控程序
     伪指令
     初始化寄存器
     打印字符串
     加载盘块
    用户程序
     伪指令org
     返回监控程序
    设计表格
  实验过程
   DosBox
    安装
    使用
   运行结果
  实验总结
  参考资料
```

个人信息

• 院系:数据科学与计算机学院

年纪: 2018姓名: 王天龙学号: 18340168

实验题目

具有加载COM格式用户程序的监控程序(纯汇编)

实验目的

- 1. 了解监控程序执行用户程序的主要工作
- 2. 了解一种用户程序的格式与运行要求
- 3. 加深对监控程序概念的理解
- 4. 掌握加载用户程序方法
- 5. 掌握几个BIOS调用和简单的磁盘空间管理

实验要求

- 1. 知道引导扇区程序实现用户程序加载的意义
- 2. 掌握COM/BIN等一种可执行的用户程序格式与运行要求
- 3. 将自己实验一的引导扇区程序修改为3-4个不同版本的COM格式程序,每个程序缩小显示区域,在 屏幕特定区域显示,用以测试监控程序,在1.44MB软驱映像中存储这些程序。
- 4. 重写1.44MB软驱引导程序,利用BIOS调用,实现一个能执行COM格式用户程序的监控程序。
- 5. 设计一种简单命令,实现用命令交互执行在1.44MB软驱映像中存储几个用户程序。
- 6. 编写实验报告,描述实验工作的过程和必要的细节,如截屏或录屏,以证实实验工作的真实性

实验内容

- 1. 将自己实验一的引导扇区程序修改为一个的COM格式程序,程序缩小显示区域,在屏幕第一个1/4 区域显示,显示一些信息后,程序会结束退出,可以在DOS中运行。在1.44MB软驱映像中制定一个或多个扇区,存储这个用户程序a。相似地、将自己实验一的引导扇区程序修改为第二、第三、第四个的COM格式程序,程序缩小显示区域,在屏幕第二、第三、第四个1/4区域显示,在1.44MB软驱映像中制定一个或多个扇区,存储用户程序b、用户程序c、用户程序d。
- 2. 重写1.44MB软驱引导程序,利用BIOS调用,实现一个能执行COM格式用户程序的监控程序。程序可以按操作选择,执行一个或几个用户程序。解决加载用户程序和返回监控程序的问题,执行完一个用户程序后,可以执行下一个。
- 3. 设计一种命令,可以在一个命令中指定某种顺序执行若干个用户程序。可以反复接受命令。
- 4. 在映像盘上,设计一个表格,记录盘上有几个用户程序,放在那个位置等等信息,如果可以,让监 控程序显示出表格信息。
- 5. 拓展自己的软件项目管理目录,管理实验项目相关文档

实验方案

所用工具

实验平台是windows10系统,使用的虚拟机软件是vmware workstation pro,使用的汇编器是nasm,使用的可视化编译十六进制文件内容工具是winhex,使用visual studio 2019编写汇编程序代码,.com文件调试工具为DosBox。

虚拟机配置

虚拟机为1cpu,内存为4MB,使用一个1.44MB大小的软盘,选择从软盘启动

设备	摘要
興 内存	4 MB
	1
CD/DVD (IDE)	自动检测
計 软盘	正在使用文件 D:\computer_op
□ 网络适配器	NAT
心 声卡	自动检测
■显示器	自动检测

实验原理

实验的大致流程是先利用vmware生成一个1.44MB大小的虚拟软盘,把软盘划分成2880个扇区,每个扇区大小为512个字节。然后利用nasm把监控程序转换成.bin文件,然后利用winHex写到软盘的首扇区(编号为1),即把监控程序当作引导程序进入内存,接管机器。然后把四个用户程序分别写到3、4、5、6号扇区,2号扇区是一个表格,用于记录盘上的用户程序的位置。虚拟机启动后,监控程序接管

了虚拟机,然后根据用户的输入,把用户程序从相应的盘块加载到内存的0x8100处,然后跳转到用户程序执行。用户程序执行完成后跳回到监控程序入口0x7c00。

代码关键部分

监控程序

监控程序实现的功能有,提供输入给用户选择要执行的用户程序,并把用户程序转载到内存的0x8100处。监控程序的设计和实验一的引导程序差不多,主要多了一个把程序从外存加载内存里。

伪指令

首先是使用伪指令org指明地址标号的偏移量,这里要注意的是,虽然监控程序实际上也是一个.com文件,但是我们把它当作监控程序来运行,被加载进来时,cs=0x00,ip=0x7c00。所以为了获取正确的便宜,我们应该写的是org 0x7c00,而不是org 0x100

```
org 0x7c00;监控程序被加载到cs:ip=0x0:0x7c00处
```

初始化寄存器

然后是初始化寄存器,要注意到不能直接使用cs的值赋给ds、ss

```
mov ax,cs
mov ds,ax;不能直接mov ds,cs
mov ss,ax
```

打印字符串

打印一串字符串,提示用户输入,这里直接调用BIOS的0x10号功能打印,然后从键盘读取一个字符,相当于一个简单的交互指令,根据字符加载相对应的盘块

```
Start:
  mov bp, Message ; BP=当前串的偏移地址
   mov ax, ds ; ES:BP = 串地址
                ; 置ES=DS
   mov es, ax
   mov cx, MessageLength; CX = \# \& (=9)
   mov ax, 1301h ; AH = 13h (功能号)、AL = 01h (光标置于串尾)
   mov bx, 0007h
                   ; 页号为0(BH = 0) 黑底白字(BL = 07h)
   mov dh, 0
                    ; 行号=0
                 ; 列号=0
   mov d1, 0
            ; BIOS的10h功能:显示一行字符
   int 10h
switch:
   ;读取一个字符
   mov ah,0x00
   int 0x16
   :判断跳转到相应的位置
   cmp al,'1'
   jz LoadUp_Lt
   cmp al,'2'
   jz LoadUp_Rt
   cmp al, '3'
   jz LoadDn_Lt
   cmp al,'4'
   jz LoadDn_Rt
   jmp switch;如果没有匹配,则重新读
```

其中Message、MessageLength定义如下

```
Message:

db 'select user program(1-4):'

MessageLength equ ($-Message)

times 510-($-$$) db 0

db 0x55,0xaa
```

加载盘块

然后就是加载一个盘块到内存的0x8100处,并且跳转到哪里,以加载左上角的碰撞程序为例

```
LoadUp_Lt:
                     ;起始扇区号; 起始编号为1
  mov c1,3
  jmp BeginLoad
BeginLoad:
  mov ax,cs
                    ;段地址 ; 存放数据的内存基地址
                     ;设置段地址(不能直接mov es,段地址)
  mov es,ax
  mov bx, OffSetOfUserPrg ;偏移地址; 存放数据的内存偏移地址0x8100
  mov al,1
                     ;扇区数
  mov d1,0
                     ;驱动器号; 软盘为0,硬盘和U盘为80H
  mov dh,0
                    ;磁头号; 起始编号为0
  mov ch,0
                     ;柱面号; 起始编号为0
  mov ah,2
                     ; 功能号
  int 13H ;
            调用读磁盘BIOS的13h功能,读软盘或硬盘上的若干物理扇区到内存的
ES:BX处
  jmp 0x800:0x100
                     ;同时修改了cs和ip的值,不用jmp 0x8100
```

这里要注意一个很容易出错的地方,就是最后的跳转。虽然jmp 0x800:0x100和jmp 0x8100最后跳转到的位置相同,但是它们对cs、ip寄存器的影响不一样。如果用jmp 0x8100,则cs的值不变,ip=0x8100,而用jmp 0x800:0x100的话,cs=0x800, ip=0x100。在这里要用jmp 0x800:0x100。这是因为我们要跳转到一个.com执行程序,它有一个程序头,程序主体一般被加载到段开始偏移0x100个字节的地方,所以.com程序一般都有个伪指令org 0x100。为了跳转到.com程序后,能正确获取偏移量,我们要让跳转后的ip=0x100。

用户程序

这次的用户程序有4个,但他们都是大同小异,功能是在屏幕的左上、左下、右上、右下实现像实验一的字符块碰壁功能。代码也是由实验一修改而来,主要是修改了碰撞的边界,重要算法都不变。这里以在左上角碰壁为例,介绍比实验一修改的部分

伪指令org

org的不同,在实验一中,程序作为引导程序引入,所以用org 0x7c00,而在这里,程序是一个.com执行程序,一般都要用org 0x100

```
org 0x100;实验一为org 0x7c00
```

返回监控程序

程序结束时(打印了100个字符),返回监控程序

```
displaytimes equ 100
mov si, msg
show:
   mov al, [si+5]
   cmp al, displaytimes
   jz return;jz不能进行段间跳转,要用jmp
   ;以下是在屏幕特定位置打印字符
return:
   jmp 0x00:0x7c00
msg:
   db 1;position x si屏幕的第几行
   db 0; position y si+1屏幕的第几列
   db 'A'; char si+2
   db Dn_Lt;direction si+3
   db 0;color si+4
   db 0;打印了多少次 si+5
   times 512-($-$$) db 0x00;这里不再是引导程序,不需要一0x55 0xAA结束
```

这里返回监控看那个程序需要特别注意。由于监控程序是引导程序,他的偏移是0x7c00,所以我们跳转时,要从0x800:0x100跳到0x00:0x7c00。而jz不能直接进行段间转移,所以我们要中转一下,使用jmp跳转。

用户程序的其他部分都和实验一的相同。

设计表格

在盘号为2的盘块上,有一个表格,表格是32byte一行,记录了程序名和其所在的盘号(从1开始编号),如下图所示

为了得到这些信息,先编写一个table.asm,然后用nasm转换成二进制码table.bin

```
;table.asm
function1:
    db 'function: up_lt block: 3'
        times 32-($-function1) db 0
function2:
    db 'function: up_rt block: 4'
        times 32-($-function2) db 0
function3:
    db 'function: dn_lt block: 5'
        times 32-($-function3) db 0
function4:
    db 'function: dn_rt block: 6'
    times 512-($-$$) db 0
```

实验过程

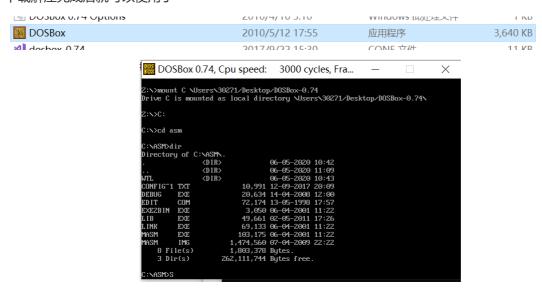
DosBox

这次实验只比实验一多了一个DosBox, DosBox是一个Dos模拟器, 用它可以运行.com文件, 可以帮助我们debug, 下面简单介绍他的安装和使用

安装

下载地址为https://www.dosbox.com/download.php?main=1

下载解压完成后就可以使用了



使用

用DosBox可以运行汇编指令,帮助我们理解,以执行jmp为例

jmp 200

```
C:\ASM>debug
-a
073F:0100 jmp 200
073F:0100 jmp 200
073F:0100 BX=0000 DX=0000 SP=00FD BP=0000 SI=0000 DI=0000
DX=073F ES=073F SS=073F CS=073F IP=0100 NU UP EI PL NZ NA PU NC
073F:0100 EX=0000 CX=0000 DX=0000 SP=00FD BP=0000 SI=0000 DI=0000
DX=073F ES=073F SS=073F CS=073F IP=0200 NU UP EI PL NZ NA PU NC
073F:0200 0000 000 GEX+SI1,AL DS:0000=CD
```

imp 74f:200

```
-a 200
073F:0200 jmp 74f:200
073F:0205
-r
AX-0000 BX-0000 DX-0000 DX-0000 SP-00FD BP-0000 SI-0000 DI-0000
DS-073F ES-073F SS-073F CS-073F IP-0200 NU UP EI PL NZ NA PO NC
073F:0200 EA00024F07 JMP 074F:0200
-t

AX-0000 BX-0000 CX-0000 DX-0000 SP-00FD BP-0000 SI-0000 DI-0000
DS-073F ES-073F SS-073F CS-074F IP-0200 NU UP EI PL NZ NA PO NC
074F:0200 0000 ADD IBX+SI1,AL DS:0000-CD
```

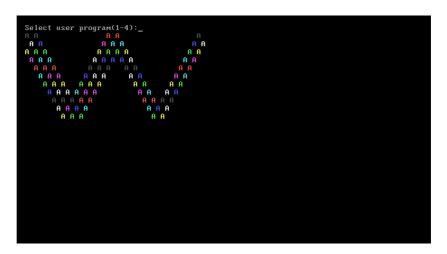
可以看到,jmp 200只改变ip寄存器,jmp 74f:200,cs、ip寄存器都变了,这对我们理解jmp作用很有帮助

运行结果

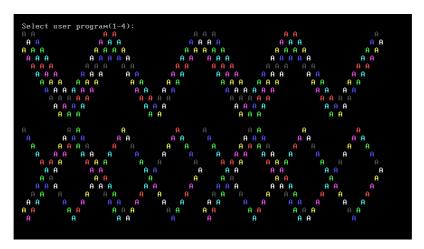
开机,根据提示输入字符(1-4,分别代表一个用户程序)



输入1



运行结束后,继续依次输入2,3,4



实验总结

这次实验让我了解到了.com文件和.bin文件的区别,一个是有一个程序头,有一定的格式,另一个就是直接从代码编译成机器码。一开始我不理解为什么要得到.com文件时要加一个org 0x100伪指令,这就是因为.com执行文件通常被加载到一个段开始的地方,即cs:0x00处,但是程序前面0x100个字节可以用作栈,所以执行的代码0x100开始。还有就是加深了对jmp指令的理解。这次实验涉及了程序之间的跳转,如果不处理好就会出错。跳转时要处理好cs、ip的值,比如从监控程序跳转到用户程序,需要用jmp 0x800:0x100,这是由于.com的文件格式。如果把用户程序生成.bin文件,并用org 0x8100指定偏移,则用jmp 0x8100跳转。

参考资料

https://blog.csdn.net/aurorayqz/article/details/71680753