

本科生实验报告

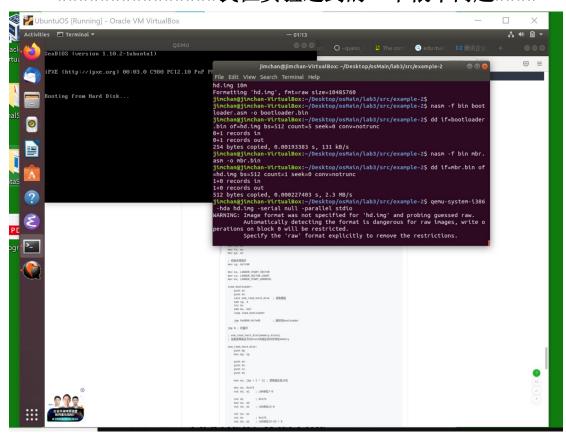
实验课桯:	操作糸统	
实验名称:	操作系统	
专业名称:	网络空间安全	
学生姓名:	陈浚铭	
学生学号:	20337021	
实验地点:	我的家	
实验成绩:		
报告时间:		

1. 实验要求

深入理解实模式和保护模式

2. 实验过程

##############我在实验遇到的一个根本问题####



在上图,可见我运行 example-2 的代码后,并没有显示任何结果,而 example-1 的情况也是一样。这证明我的操作系统上运行 qemu 是不能够成功复现代码的。为了解决这个问题,我在实验 1,2 都使用 bochs 来取代 qemu 来实现。

实验 1:

1.1

```
jinchan@jinchan-VirtualBox:-/Desktop/osMain/lab3/src/example-1$ qemu-img create hd.img 10m
Fornatting 'hd.img', fmt=raw size=10485760
jinchan@jinchan-VirtualBox:-/Desktop/osMain/lab3/src/example-1$ nasm -f bin bootloader.asm -o bootloader.bin
jinchan@jinchan-VirtualBox:-/Desktop/osMain/lab3/src/example-1$ dd if=bootloader.bin of=hd.img bs=512 count=5 seek=1 conv=notrunc
0+1 records out
52 bytes copied, 0.000191163 s, 272 kB/s
jinchan@jinchan-VirtualBox:-/Desktop/osMain/lab3/src/example-1$ nasm -f bin mbr.asm -o mbr.bin
jinchan@jinchan-VirtualBox:-/Desktop/osMain/lab3/src/example-15 nasm -f bin mbr.asm -o mbr.bin
jinchan@jinchan-VirtualBox:-/Desktop/osMain/lab3/src/example-15 nasm -f bin mbr.asm -o mbr.bin
jinchan@jinchan-VirtualBox:-/Desktop/osMain/lab3/src/example-15 dd if=mbr.bin of=hd.img bs=512 count=5 seek=1 conv=notrunc
1+0 records out
1+0 records out
512 bytes copied, 0.000228976 s, 2.2 MB/s
jinchan@jinchan-VirtualBox:-/Desktop/osMain/lab3/src/example-1$ qemu-system-1386 -hda hd.img -serial null -parallel stdio
MARNING: Image format was not specified for 'hd.img' and probing guessed raw.
Automatically detecting the fornat is dangerous for raw images, write operations on block 0 will be restricted.
Specify the 'raw' fornat explicitly to remove the restrictions.
```

结果:



解释:

我们在这里分析一下代码:

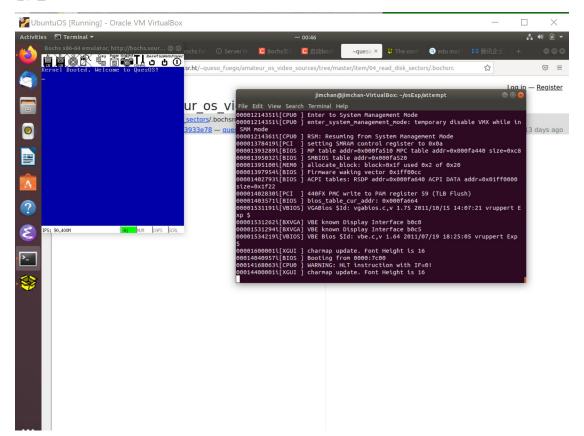
```
asm_read_hard_disk:
;从硬盘读取一个逻辑扇区
;参数列表
; ax=逻辑最区号0~15位
; cx=逻辑最区号16~28位
; ds:bx=读取出的数据放入地址
; 返回值
; bx=bx+512
   mov dx, 0x1f3
   out dx, al ; LBASS117~0
   inc dx ; 0x1f4
   mov al, ah
   out dx, al ; LBA561615~8
   inc dx ; 0x1f5
out dx, a1 ; LBA%%123~16
             ; 0x1f6
   inc dx
   mov al, ah
   and al, 0x0f
   or al, 0xe0 ; LBA561127~24
   out dx, al
```

这里的代码的功能是把 ax (0-15 位的逻辑扇区的编号), 和 cx(16-28 位的逻辑扇区的编号), 分别读入到 0x1f3 – 0x1f6 的地址, 因此能够初始化逻辑扇区的编号。

```
mov dx, 0x1f2
 mov al, 1
 out dx, al ; 读取1个扇区
 mov dx, 0x1f7 ; 0x1f7
 mov al, 0x20 ;读命令
 out dx,al
 ; 等待处理其他操作
.waits:
 in al, dx
            ; dx = 0x1f7
 and al,0x88
 cmp al,0x08
 jnz .waits
 ; 读取512字节到地址ds:bx
 mov cx, 256 ; 每次读取一个字, 2个字节, 因此读取256次即可
 mov dx, 0x1f0
.readw:
 in ax, dx
 mov [bx], ax
 add bx, 2
 loop .readw
 ret
```

之后,我们需要判断有没有其他的操作正在运行而需要等待,才能够进行读取。这里就通过 .wait 的循环来执行, 具体来说, 这里透过在 0x1f7 读入硬盘的状态值, 从而判断是否能够在处理其他操作。

最后,我们就能够从硬盘读取数据了。在.readw 循环里, 注意到我们每一次读取为一个字(16 位), 2x 字节(8 位),因此需要读取 256 次,这是因为 MBR 的大小为 512 字节。这样我们就能够把 MBR 加载到内存里面运行。



基本上,这里跟上面一样,使用 mbr. asm 把 bootloader. asm 的代码加载到内存运行。 但是在这里,使用了 C/H/S 的方法加载, 也就是通过 Cylinder, Head, Sector 这三个数来提 bootloader 在硬盘的位置。 LBA 到 CHS 的方程:

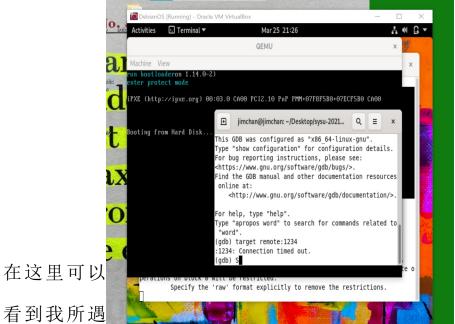
```
CYL = LBA / (HPC * SPT)

TEMP = LBA % (HPC * SPT)

HEAD = TEMP / SPT

SECT = TEMP % SPT + 1
```

实验2和实验3:



看到我所遇

我的 gdb 无法链接到程序来进行调试, 所以无法成功 到的问题: 实现实验。实验3同样原因不能做。

我会在之后补交这些实验, 拜托助教记录以下, 感 谢!!!!!

3. 关键代码

实验 1.2 的关键代码:

bootSect.asm

```
📔 🛅 💥 💹 Save 🔥 Undo 🐰 🛅 📋
                               simple bootloader that uses int 13 ah2 to read from disk into memory
                                                                      ; 'origin' of Boot code; helps make sure addresses doesn't change
                           org 0x7c00
                          ;; setup ES:BX address/segment:offset to load sectors(s) into Mem nov bx, 0x1000 ; load sector to memaddr 0x1000 nov es, bx ; es = 0x100^16 = 0x1000 nov bx, 0 ; es:bx = 0x1000:0x0
0
;; set up disk read
nov ch, 0x0 ; head 0
nov ch, 0x0 ; cylinder 0
nov dh, 0x0 ; head 0
nov cl, 0x02 ; start reading at CL sector (sector 2 in this case
isk:
;; set up DX register for disk loading
nov ah, 0x02 ; BIOS interrupt 13/ ah = 2 read disk sectors
nov al, 0x1 ; # number of sectors we want to load into memory
int 0x13 ; bios interrupt for disk function
                                                                     ; head 0
; cylinder 0
; head 0
;start reading at CL sector (sector 2 in this case, right after the boot sector)
 A
?
3
                                                                ; retry reading disk if error reading (Carry Flag = 1)
                          jc read_disk
                          ;; reset segment registers for RAM
nov ax, 0x1000
nov ds, ax
nov es, ax
nov fs, ax
nov gs, ax
nov gs, ax
; stack segment
jmp 0x1000:0x0 ; never retu
                                                            ; stack segment
; never return from this
                          ;; Boot sector magic times 510-($-$$) db 0 dw 0xaa55
                                                                     ;BIOS MAGIC NUMBER in
```

Kernel.asm

```
📔 🗟 🗶 🛂 Save 🧠 Undo 🐰 🛅 🖺 🔘
            ;; basic kernel loaded from our bootsecto
           ;; set video mode
mov ah, 0x00
mov al, 0x01
int 0x10
           ;; change color
mov ah, 0x0B
mov bh, 0x00
mov bl, 0x01
            int 0x10
           mov si, test_string
call print_string
                                              ;halt the cpu
print_string:

mov ah, 0x0e

mov bh, 0x0

mov bl, 0x07
                                              ;int 10/ ah 0x0e bios teltype output
                                              ; page number
; color
print_char:

mov al, [si]

cmp al, 0

je end_print
int 0x10
                                              ; move char value at addr in bx into al
                                              ; jump if equal (al = 0) to halt label
; print char in al
; move 1 byte forward/ get next chra
; loop
           add si, 1
jmp print_char
end_print:
test_string: db 'Kernel booted, Welcome to QuesOS!', 0xA, 0xD, 0
            ;; Sector padding magic times 512-($-$$) db 0 \phantom{0}; pad file with 0suntil 512th byte
```

4. 总结

在技术上遇到很多问题,而在解决问题中(实验 1.2) 得到丰富经验