# **今爬工学大学** 操作系统实验报告

实验题目	实验 2 操作系统的启动
学生姓名	孙淼
学 号	2018211958
专业班级	计算机科学与技术 18-2 班
指导教师	田卫东
完成日期	11.07

合肥工业大学 计算机与信息学院

#### 1. 实验目的和任务要求

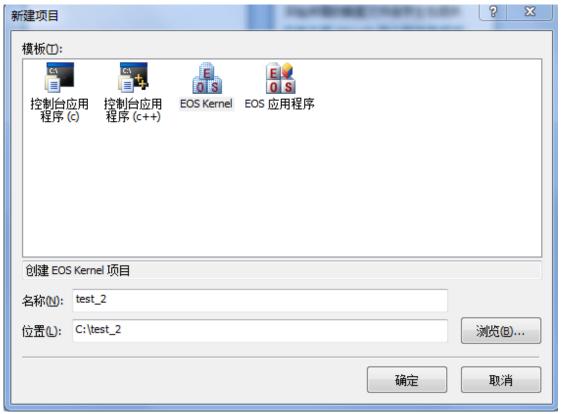
- 跟踪调试 EOS 在 PC 机上从加电复位到成功启动的全过程,了解操作系统的启动过程。
- 查看 EOS 启动后的状态和行为,理解操作系统启动后的工作方式。

### 2. 实验原理

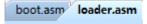
实验原理涉及 EOS 操作系统的启动过程,汇编语言的相关知识,NASM 汇编代码的相关知识以及 Bochs 虚拟机软件的特点,Bochs 的调试命令。

#### 3. 实验内容

新建一个EOS Kernel

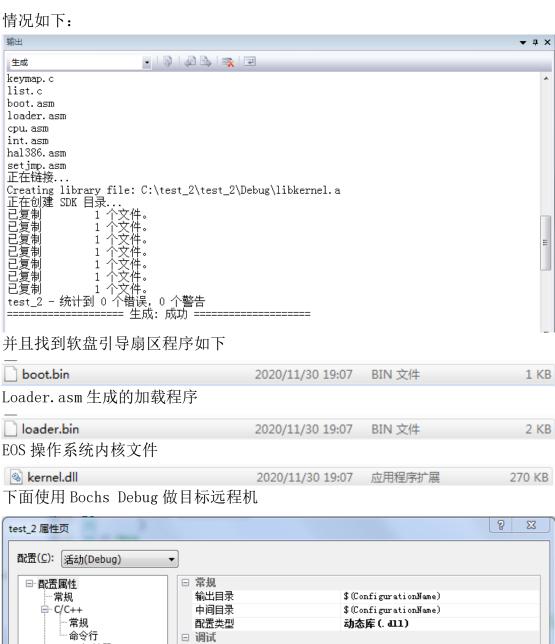


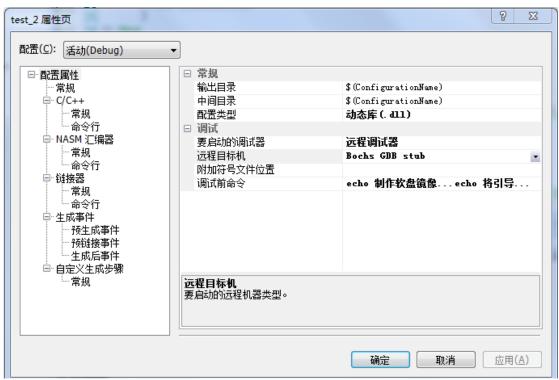
在"项目管理器"窗口中打开 boot/boot.asm 和 boot/loader.asm 两个汇编文件。boot.asm 是软 盘引导扇区程序的源文件,loader.asm 是加载程序的源文件。简单阅读一下这两个文件中的 NASM 汇编代码和注释。

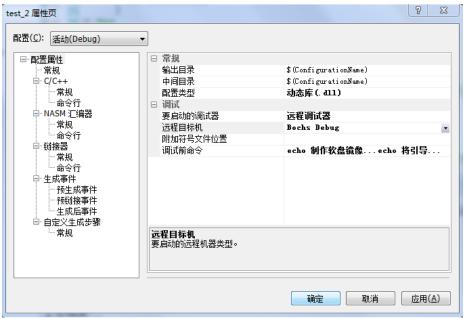


按 F7 生成项目。

生成完成后,使用 Windows 资源管理器打开项目文件夹中的 Debug 文件夹。 找到由 boot.asm 文 件生成的软盘引导扇区程序 boot.bin 文件,该文件的大小 一定为 512 字节(与软盘引导扇区的 大小一致)。找到由 loader.asm 生成的加 载程序 loader.bin 文件,记录下此文件的大小 1566 字 节,在下面的实验过程 中会用到。找到由其它源文件生成的 EOS 操作系统内核文件 kernel.dll。



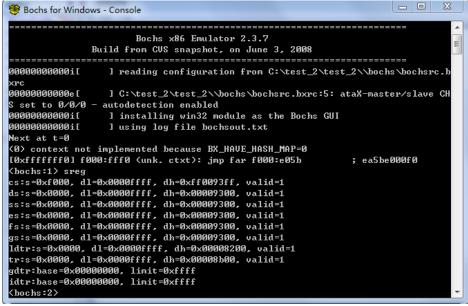




按F5调试,此时会弹出两个Bochs窗口。标题为"Bochs for windows-Display"的窗口相当于计算机的显示器,用于显示操作系统的输出。标题为"Bochs for windows-Console"的窗口是Bochs的控制台,用来输入调试命令,输出各种调试信息。



在 Console 窗口中输入调试命令 sreg 后按回车,显示当前 CPU 中各个段寄存器的值,如图 10-2。 其中 CS 寄存器信息行中的"s=0xf000"表示 CS 寄存器的值为 0xf000。



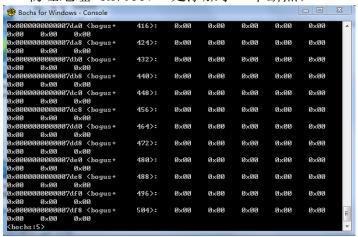
输入调试命令 xp /1024b 0x0000

输入调试命令 xp/512b 0x7c00,

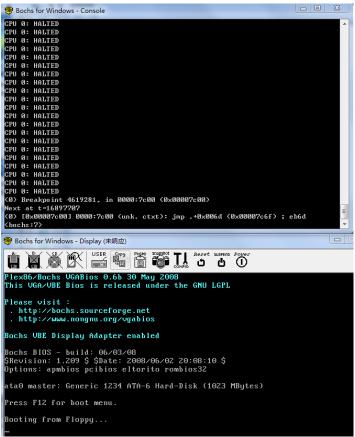
1x000000000000003a0 	928>:	0x53	Øxff	0×00	0xf0	Øx53	
oxff 0x00 0xf0							
0x000000000000003a8    	936>:	0x53	0xff	$0 \times 00$	$0 \times f 0$	0x53	
xff 0x00 0xf0							
1x000000000000003b0 <bogus+< td=""><td>944&gt;:</td><td>0x53</td><td>Øxff</td><td>0×00</td><td><math>0 \times f 0</math></td><td>0x53</td><td></td></bogus+<>	944>:	0x53	Øxff	0×00	$0 \times f 0$	0x53	
dxff 0x00 0xf0							
1x000000000000003b8 <bogus+< td=""><td>952&gt;:</td><td>0x53</td><td>Øxff</td><td><math>0 \times 00</math></td><td>0xf0</td><td>0x53</td><td></td></bogus+<>	952>:	0x53	Øxff	$0 \times 00$	0xf0	0x53	
xff 0x00 0xf0							
1x000000000000003c0 	960>:	0x53	0xff	$0 \times 00$	$0 \times f 0$	0x53	
0xff 0x00 0xf0							
1×000000000000003c8 <bogus+< td=""><td>968&gt;:</td><td>0x53</td><td>0xff</td><td><math>0 \times 00</math></td><td><math>0 \times f 0</math></td><td>0x53</td><td></td></bogus+<>	968>:	0x53	0xff	$0 \times 00$	$0 \times f 0$	0x53	
0xff 0x00 0xf0							
3×000000000000003d0 <bogus+< td=""><td>976&gt;:</td><td>0x53</td><td>0xff</td><td><math>0 \times 00</math></td><td><math>0 \times f 0</math></td><td>0x53</td><td></td></bogus+<>	976>:	0x53	0xff	$0 \times 00$	$0 \times f 0$	0x53	
0xff 0x00 0xf0							
0x000000000000003d8 <bogus+< td=""><td>984&gt;:</td><td>0x53</td><td>0xff</td><td><math>0 \times 00</math></td><td>0xf0</td><td>0x53</td><td></td></bogus+<>	984>:	0x53	0xff	$0 \times 00$	0xf0	0x53	
0xff 0x00 0xf0							
0x000000000000003e0 <bogus+< td=""><td>992&gt;:</td><td>0x53</td><td>0xff</td><td><math>0 \times 00</math></td><td><math>0 \times f 0</math></td><td>0x53</td><td></td></bogus+<>	992>:	0x53	0xff	$0 \times 00$	$0 \times f 0$	0x53	
0xff 0x00 0xf0							
0x000000000000003e8 <bogus+< td=""><td>1000&gt;:</td><td>0x53</td><td><math>0 \times ff</math></td><td><math>0 \times 00</math></td><td><math>0 \times f 0</math></td><td>0x53</td><td></td></bogus+<>	1000>:	0x53	$0 \times ff$	$0 \times 00$	$0 \times f 0$	0x53	
0xff 0x00 0xf0							
1x000000000000003f0 <bogus+< td=""><td>1008&gt;:</td><td>0x53</td><td>0xff</td><td><math>0 \times 00</math></td><td>0xf0</td><td>0x53</td><td></td></bogus+<>	1008>:	0x53	0xff	$0 \times 00$	0xf0	0x53	
dxff 0x00 0xf0							
3x000000000000003f8 <bogus+< td=""><td>1016&gt;:</td><td>0x53</td><td>Øxff</td><td><math>0 \times 00</math></td><td><math>0 \times f 0</math></td><td>0x53</td><td>:</td></bogus+<>	1016>:	0x53	Øxff	$0 \times 00$	$0 \times f 0$	0x53	:
dxff 0x00 0xf0							Ľ

调试软盘引导扇区程序 BIOS 在执行完自检和初始化工作后,会将软盘引导扇区 (512 字节) 加载到物理地址 0x7c00-0x7dff 位置,并从 0x7c00 处的指令开始执行引导程序,所以接下来练习从 0x7c00 处调试软盘引导扇区程序:

1. 输入调试命令 vb 0x0000:0x7c00,这样就在逻辑地址 0x0000:0x7c00(相当于物理地址 0x7c00) 处添加了一个断点。



2. 输入调试命令 c 继续执行, 在 0x7c00 处的断点中断。中断后会在 Console 窗口中输出下一个要 执行的指令,即软盘引导扇区程序的第一条指令,如下 (0) [0x00007c00] 0000:7c00 (unk. ctxt): jmp .+0x006d (0x00007c6f); eb6d



3. 为了方便后面的使用,读者可以先在纸上分别记录下此条指令的字节码(eb6d)和此条指令要跳 转执行的下一条指令的地址(括号中的 0x00007c6f)。

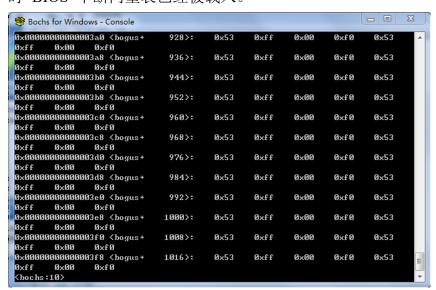
4.输入调试命令 sreg 验证 CS 寄存器 (0x0000) 的值。

```
©PU 0: HALTED
CPU 0: HALTED
C
```

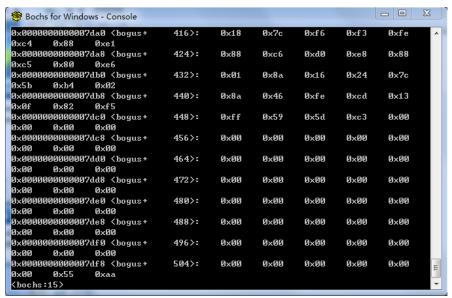
5. 输入调试命令 r 验证 IP 寄存器 (0x7c00) 的值。

```
Chochs:8> r
rax: 0x0000000:0000aa55 rcx: 0x0000000:0000000
rdx: 0x00000000:00000000 rbx: 0x00000000:0000000
rsp: 0x0000000:00000fda rbp: 0x00000000:00000000
rsi: 0x0000000:ffff0000 rdi: 0x0000000:0000ffac
r8: 0x0000000:0000000 r9: 0x00000000:0000000
r10: 0x0000000:0000000 r1: 0x00000000:0000000
r12: 0x0000000:0000000 r13: 0x0000000:0000000
r14: 0x0000000:0000000 r15: 0x00000000
rip: 0x0000000:0000000 r15: 0x00000000
rip: 0x0000000:0000000
```

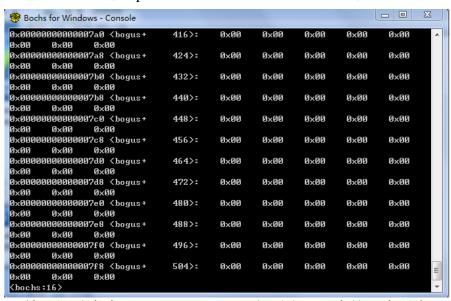
6. 由于 BIOS 程序此时已经执行完毕,输入调试命令 xp/1024b 0x0000 验证此时 BIOS 中断向量表已经被载入。



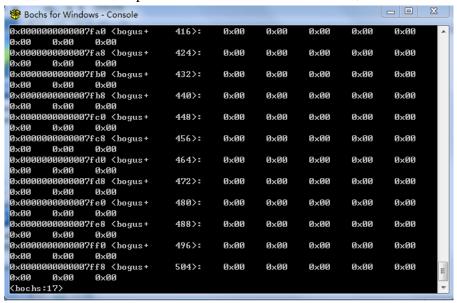
7. 输入调试命令 xp/512b 0x7c00 显示软盘引导扇区程序的所有字节码。观察此块内存最开始的两 个字节分别为 0xeb 和 0x6d,这和引导程序第一条指令的字节码(eb6d)是相同的。此块内存最 后的两个字节分别为 0x55 和 0xaa,表示引导扇区是激活的,可以用来引导操作系统,这两个字 节是 boot.asm 中最后一行语句 dw 0xaa55 定义的(注意,Intel 80386 CPU 使用 little-endian 字节顺序,参见附录 B)。



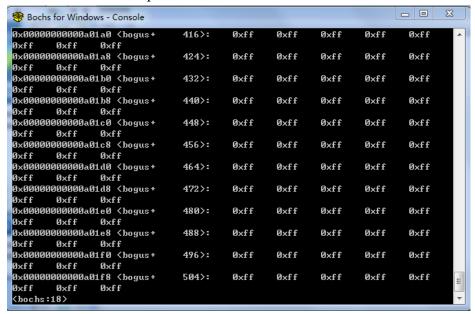
8. 输入调试命令 xp /512b 0x0600 验证图 3-2 中第一个用户可用区域是空白的。



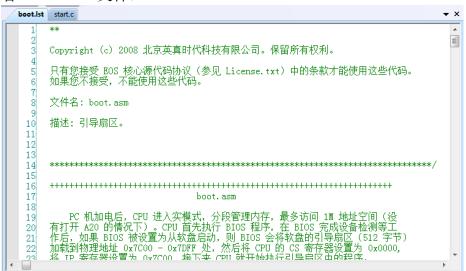
9. 输入调试命令 xp /512b 0x7e00 验证图 3-2 中第二个用户可用区域是空白的。



10. 输入调试命令 xp/512b 0xa0000 验证图 3-2 中上位内存已经被系统占用。



NASM 汇编器在将 boot.asm 生成为 boot.bin 的同时,会生成一个 boot.lst 列表文件,帮助开发者调 试 boot.asm 文件中的汇编代码。按照下面的步骤查看 boot.lst 文件:



在 boot.lst 中查找到软盘引导扇区程序第一条指令所在的行(第 73 行)

73 73 00000000 EB6D

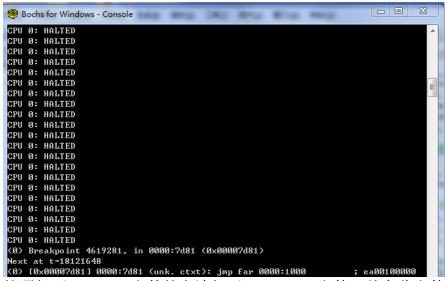
jmp short Start

在 boot.lst 文件中查找到加载完毕 loader.bin 文件后要跳转到 loader 程序中执行的指令(第 278 行)

278 278 00000181 EA00100000

jmp 0:LOADER\_ORG

输入调试命令 vb 0x0000:0x7d81 添加一个断点。输入调试命令 c 继续执行,到 断点处中断。在 Console 窗口中显示



按照打开 boot.lst 文件的方法打开 loader.lst 文件,并在此文件中查找到 loader 程序的第一条 指令(第 33 行)

33 33 00000000 E91801

jmp Start

输入调试命令 xp /8b 0x1000 查看内存 0x1000 处的数据,验证此块内存的前三个字节和 loader.lst 文件中的第一条指令的字节码是相同的。说明 loader 程序已经加载到从地址 0x1000 开始的内存中了。根据之前记录的 loader.bin 文件的大小,自己设计一个查看内存的调试命令,查看内存中 loader 程序结束位置的字节码,并与 loader.lst 文件中最后指令的字节码比较。

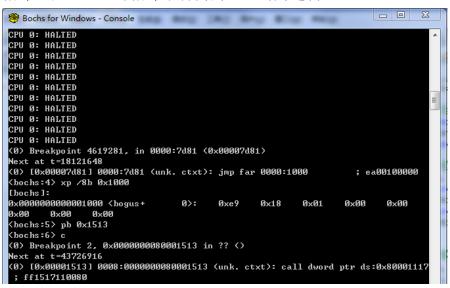


在 loader.lst 文件中查找到准备进入 EOS 操作系统内核执行的指令(第 755 行) 755 755 0000014F FF15[17010080] call dword [va ImageEntry]

下面引用的代码是 loader.lst 文件中第一个节的最后一条指令(第 593 行)

593 | 593 000003C0 C20600 ret 6

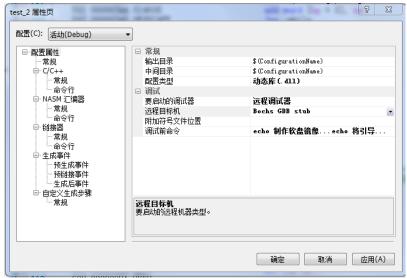
使用添加物理地址断点的调试命令 pb 0x1513 添加一个断点。 4. 输入调试命令 c 继续执行,在刚刚添加的断点处中断。在 Console 窗口中显示要执行的下一条指令(注意,此时指令中访问的地址均为逻辑地址):



使用查看虚拟内存的调试命令 x /1wx ds:0x80001117 查看内存中保存的 32 位函数入口地址

继续调试 EOS 操作系统的内核,验证从加载程序进入内核入口点函数的过程。 步骤如下:

1. 在"项目管理器"窗口中,右键点击项目节点,在弹出的快捷菜单中选择"属性"。



- 2. 在弹出的"属性页"对话框右侧的属性列表中找到"远程目标机"属性,将此属性 值修改为"Bochs GDB stub"。
- 3. 点击"确定"按钮关闭"属性页"对话框。
- fprintf(StdHandle, "\nEngintime EOS [Version Number 1.2]\n\n");
- 4. 在"项目管理器"窗口中打开 ke 文件夹中的 start.c 文件,此文件中只定义了



- 一个函数,就是操作系统内核的入口点函数 KiSystemStartup。
- 5. 在 KiSystemStartup 函数中的代码行(第 52 行) KiInitializePic(); 添加一个断点。
- 52 | KiInitializePic();

372

6. 按 F5 启动调试,会在刚刚添加的断点处中断。

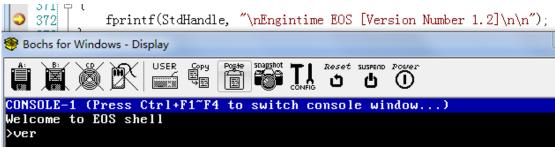


fprintf(StdHandle, "\nEngintime EOS [Version Number 1.2]\n\n");

7. 在 start.c 源代码文件中的 KiSystemStartup 函数名上点击鼠标右键,在弹出的快捷菜单中选择"添加监视", KiSystemStartup 函数就被添加到了"监视"窗口中。在"监视"窗口中可以看到 此函数地址为 {void (PVOID)} 0x800\*\*\*\*\* 与之

前记录的在内存 ds:x80001117 处保存的函数入口地址相同,说明的确是由 Loader 程序进入 了操作系统内核。

8. 按 F5 继续执行 EOS 操作系统内核,在 Display 窗口中显示 EOS 操作系统已经启动,并且控制台程序已经开始运行了。



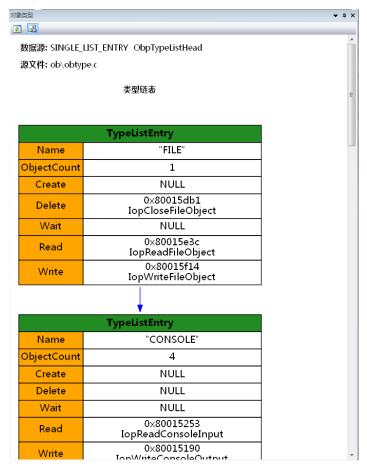
- 9. 选择"调试"菜单中的"删除所有断点"菜单项,删除之前添加的所有断点。
- 10. 选择"调试"菜单中的"停止调试"菜单项,停止调试。

#### EOS 启动后的状态和行为

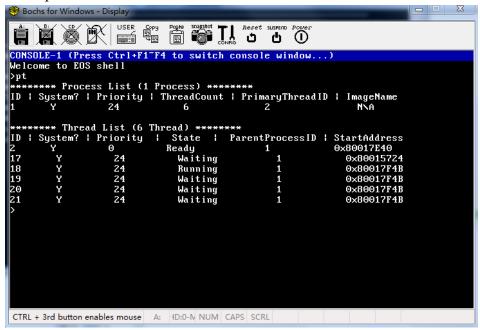
fprintf(StdHandle, "\nEngintime EOS [Version Number 1.2]\n\n"); 删除所有断点后,在 ke/sysproc.c 文件的第 143 行添加一个断点。读者会注意到这是在一个死循环中添加了一个断点,没错,当没有其它线程运行时,空闲线程总是会不停的执行这个死循环, 直到有中断发生,或者有更高优先级的线程抢占了处理器。



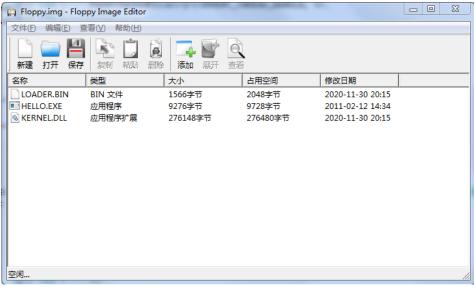
观察其它线程的状态。



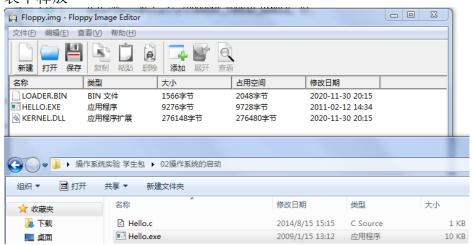
#### 使用 pt 命令查看进程和线程的信息



使用 FloppyImageEditor 工具打开此软盘镜像文件。



将本实验文件夹中的 Hello.exe 文件拖动到 FloppyImageEditor 工具窗口的文件列表中释放



按 F5 启动调试。

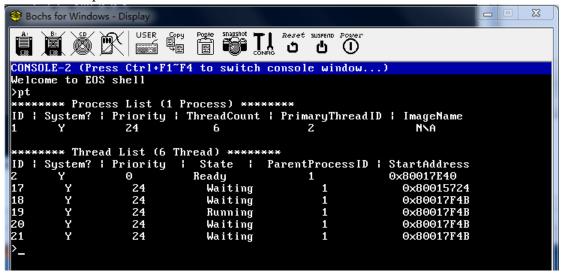
待 EOS 启动完毕,在 EOS 控制台中输入命令"hello"后按回车。此时在软盘中



的 EOS 应用程序 Hello.exe 就会开始运行。

迅速按 Ctrl+F2 切换到控制台

并输入命令"pt"后按回车。输出的进程和线程信息如图 10-7 所示。



# 4. 实验的思考与问题分析

(1)为什么 EOS 操作系统从软盘启动时要使用 boot. bin 和 loader. bin 两个程序?使用一个可以吗?它们各自的主要功能是什么?如果将 loader. bin 的功能移动到 boot. bin 文件中,则 boot. bin 文件的大小是否仍然能保持小于 512 字节?

答:

在 IDE 环境启动执行 EOS 操作系统的时候,会把 boot. bin、loader. bin 和 kernel. dl1 三个二进制文件写到软盘镜像文件中,然后让虚拟机来执行软盘里的 EOS 操作系统。仅使用其中的一个是不能运行的。

Boot. bin 程序的功能是:在 Boot. bin 程序执行的过程中,CPU 始终处于实模式状态。Boot. bin 程序利用 BIOS 提供的 int 0x13 中断服务程序读取软盘 FAT12 文件系统的根目录,在根目录中搜寻 loader. bin 文件。

Loader. bin 程序的功能是: Loader. bin 程序的任务和Boot. bin 程序很相似,同样是将其它的程序加载到物理内存中,但这次加载的是 EOS 内核。除此之外,Loader. bin 程序还负责检测内存大小,为内核准备保护模式执行环境等工作。如果把 loader. bin 功能移动到 boot. bin 程序中,就会导致程序规模的扩大,可能使其大小大于 512 字节。

(2) 软盘引导扇区加载完毕后内存中有两个用户可用的区域,为什么软盘引导扇区程序选择 loader. bin 加载到第一个可用区域的 0x1000 处呢?这样做有什么好处?这样做会对 loader. bin 文件的大小有哪些限制。答:

用户只有两个可用区域,加载的位置只能在这两个区域内选择。第一个用户可用区域是低地址区,并且空间是比较小的,适合容纳较小的文件,所以我们选择把占用空间小的 loder. bin 加载到第一用户区。

好处:由低地址开始,方便检索查找。小文件占用较小的空间,能够节约资源。 限制: loader. bin 文件必须小于 1c00k 才能放到第一用户区。

- (3) 练习使用 Bochs 单步调试 BIOS 程序、软盘引导扇区程序和 loader 程序,加深对操作系统启动过程的理解。 答:
- (4) EOS 空闲线程在其死循环中不停的执行 i++, 从效率和节能的角度来说, 这种方式都是不可取的。请读者尝试使用内联汇编将 i++替换为停机指令"HLT"。答:

# 4. 总结和感想体会

通过这次实验,我锻炼了自己的动手能力,进一步熟悉了软件的应用,对课本上的知识加深了理解。对系统的进程,线程以及存储等知识有了一定的了解,直观的感受让我印象深刻。通过对命令的键入和设计,我对于常用操作系统编程命令有了一定的熟悉。

# 参考文献

- [1]北京英真时代科技有限公司[DB/CD]. http://www.engintime.com.
- [2] Bochs. [DB/CD]. http://bochs. sourceforge. net
- [3]NASM. [DB/CD]. http://www.nasm.us