# HITOS-LAB3 Linux0.11操作系统的引导

### 一、实验目的

- 熟悉实验环境;
- 建立对操作系统引导过程的深入认识;
- 掌握操作系统的基本开发过程;
- 能对操作系统代码进行简单的控制,揭开操作系统的神秘面纱。

## 二、实验内容

- 阅读《Linux内核完全注释》的第6章,对计算机和 Linux 0.11 的引导过程进行初步的了解;
- 改写 bootsect.s, 能在屏幕上打印一段提示信息 'XXX is booting...';
- 改写 setup.s 主要完成如下功能:
  - i. 能完成 setup.s 的载入,并跳转到 setup.s 开始地址执行。而 setup.s 向屏幕输出一行 'Now we are in SETUP';
  - ii. 能获取至少一个基本的硬件参数(如内存参数、显卡参数、硬盘参数等),将其存放在内存的特定地址,并输出到屏幕上。
  - iii. 不再加载Linux内核,保持上述信息显示在屏幕上即可。

## 三、实验报告

### 3.1 回答问题:

有时,继承传统意味着别手蹩脚。 x86 计算机为了向下兼容,导致启动过程比较复杂。 请找出 x86 计算机启动过程中,被硬件强制,软件必须遵守的两个"多此一举"的步骤,说说它们为什么多此一举,并设计更简洁的替代方案。

当 PC 的电源打开后,80x86 结构的 CPU 将自动进入实模式,并从地址 0xFFFF0 开始自动执行 ROM-BIOS 程序代码,以执行系统的某些硬件检测和诊断功能,由此会带来一些冗余的操作:

#### 1. 引导程序的重复移动:

• **多此一举**: 机器加电时,执行 BIOS 中的代码时,由于 BIOS 可访问的内存有限,ROM BIOS 会把引导扇区代码 bootsect 加载到内存地址 0x7c00 开始处并执行之。而在 bootsect 代

码执行期间,它会将自己移动到内存绝对地址 0x90000 (内核代码不会超过 512 KB) 开始处并继续执行。

• **更简洁的替代方案**: 在保证可靠性的前提下尽量扩大 BIOS 的可访问的内存的范围,直接将引导扇区代码 bootsect 放置至相对靠后的位置,避免不必要的重复移动。

#### 2. 内核代码的重复移动:

- **多此一举:** ROM-BIOS 程序会**在物理地址 0 处开始设置和初始化中断向量 (1 KB)** ,而在引导扇区代码 bootsect 执行过程中,会:
  - 。 先将内核代码写入到内存靠后不与 BIOS 中断向量表冲突的位置 0x10000,而以避免覆盖掉之前的中断向量表,因为随后执行的 setup 开始部分的代码还需要利用 ROM BIOS 提供的中断调用功能来获取有关机器配置的一些参数。
  - 而后,在使用完 BIOS 的中断调用后,为了方便后续程序的加载与运行,将操作系统内核移动到内存的起始处,覆盖掉之前的 BIOS 中断向量表。
- **更简洁的替代方案**:在 ROM BIOS 执行时,将 BIOS 的中断向量表存放在内存中可访问且不与引导扇区代码冲突的位置,直接将内核代码加载到 0x0000 处,避免内核代码的来回移动。

#### 3. 实模式:

- **多此一举**: x86架构中的实模式是一种启动过程的一部分,它是一种16位的模式,用于向后兼容早期的x86处理器。在实模式下,操作系统需要与旧的16位编程模型兼容,这导致启动过程中需要经历从实模式到保护模式的切换,这是一种冗长和不必要的过程。
- **更简洁的替代方案**: 更简洁的替代方案是直接从启动时进入保护模式。在保护模式下,操作系统能够更好地管理内存和硬件资源,而无需与16位实模式的限制和复杂性打交道。这将提高启动速度和操作系统的性能,但需要重新设计引导加载程序和操作系统内核,以直接在保护模式下工作。

## 四、实验过程及截图

由于实验环境选用的是新版本实验环境 https://gitee.com/guojunos/oslab2020.git, oslab/linux-0.11 目录下 makefile 没有与 make BootImage 相匹配的指令,因而本实验全部采用 AT&T 语法,通过仿写或直接在 oslab/linux-0.11 目录下进行 make all 操作进行编译实现实验内容

### 4.1 bootsect 显示

仿照 Linux0.11 源码进行编写,使 bootsect.s 能在屏幕上打印一段提示信息 'XXX is booting...'。

其原理就是利用 BIOS INT 0x10 功能 0x03 和 0x13 来显示信息: "'XXX is booting...'+回车+换行'',显示包括回车和换行控制字符在内共 26 个字符,核心代码为:

```
$BOOTSEG, %ax
mov
        %ax, %ds
mov
        %ax, %es
mov
mov
        $0x03, %ah
                                 # read cursor pos
xor
        %bh, %bh
int
        $0x10
        $26, %cx
mov
        $0x000c, %bx
                                 # page 0, attribute 7 (normal)
mov
        $msg1, %bp
mov
        $0x1301, %ax
                                 # write string, move cursor
mov
        $0x10
int
```

其中,BIOS 中断 0x10 功能号 ah = 0x03,读光标位置;BIOS 中断 0x10 功能号 ah = 0x13,显示字符 串。而 es:bp 寄存器则指向要显示的字符串起始位置处

#### 实际操作主要分为以下几个步骤:

1. 将原来 .msg1 中的字符串 'Loading System' 修改为自己的信息 'ZZX os is booting...'

```
msg1:
```

```
.byte 13,10
.ascii "ZZX os is booting..."
.byte 13,10,13,10
```

2. 更改要显示的字符串长度为26,同时改变字体颜色为红色(bx的值对应 0x0007 为黑色,0x000c 为红色)

```
mov $26, %cx
mov $0x000c, %bx # page 0, attribute 7 (normal)
```

3. 加入死循环 inf\_loop 防止越界

```
inf_loop:
   jmp inf_loop
```

- 4. 编译 bootsect.s
  - i. 如果使用的是**as86汇编**语言,执行下面语句编译和链接 bootsect.s ,同时去掉 32 个字节 的 Minix 可执行文件头部

```
as86 -0 -a -o bootsect.o bootsect.s
ld86 -0 -s -o bootsect bootsect.o
dd bs=1 if=bootsect of=Image skip=32
```

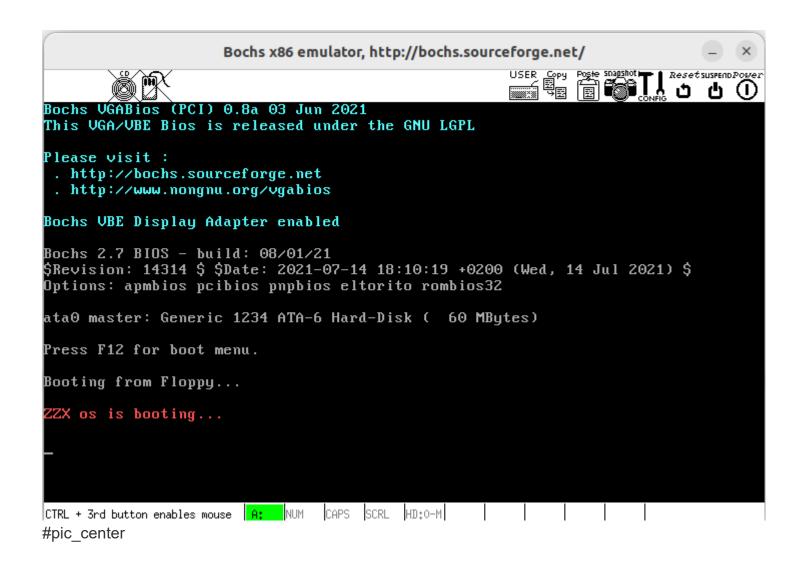
ii. 如果使用的是x86汇编语言,则执行新的 oslab/linux-0.11/boot 目录下的makefile 文件可以直 接汇编和链接代码文件

```
include ../Makefile.header
LDFLAGS += -Ttext 0
all: bootsect setup
bootsect: bootsect.s
 @$(AS) -o bootsect.o bootsect.s
 @$(LD) $(LDFLAGS) -o bootsect bootsect.o
 @$(OBJCOPY) -R .pdr -R .comment -R.note -S -O binary bootsect
setup: setup.s
 @$(AS) -o setup.o setup.s
 @$(LD) $(LDFLAGS) -o setup setup.o
 @$(OBJCOPY) -R .pdr -R .comment -R.note -S -O binary setup
head.o: head.s
 @$(AS) -o head.o head.s
clean:
 @rm -f bootsect bootsect.o setup setup.o head.o
```

即在 oslab/linux-0.11/boot 执行语句即可得到执行文件

make bootsect

5. 将得到的执行文件 bootsect 改名为Image, 放到 oslab/linux-0.11 目录下, 执行语句 ./dbg-bochs 即 可得到如下界面。可以看到, 'ZZX os is booting...' 语句成功显示。



### 4.2 bootsect 读入 setup

实现 setup.s 的载入,并跳转到 setup.s 开始地址执行主要包括以下几步:

1. 首先编写一个 setup.s , 该 setup.s 可以就直接拷贝前面的 bootsect.s, 然后将其中的显示的信息 改为 'Now we are in SETUP':

```
msg2:
  .byte 13,10
  .ascii "Now we are in SETUP"
  .byte 13,10,13,10
```

- 2. 在 bootsect.s 中删除之前的死循环,编写载入 setup.s 的关键代码,即在加载setup到内存之后,跳 转至setup的起始地址处。
  - 实质上就是利用 ROM BIOS 中断 INT 0x13 将 setup 模块从磁盘第 2 个扇区开始读到 0x90200 开始处,共读 4 个扇区。在读操作过程中如果读出错,则显示磁盘上出错扇区位置,然后复位驱动器并重试,没有退路。

 INT 0x13 读扇区使用调用参数设置如下: ah = 0x02 读磁盘扇区到内存; al = 需要读出的扇区数量; ch = 磁道(柱面)号的低 8 位; cl = 开始扇区(位 0-5), 磁道号高 2 位(位 6-7); dh = 磁头号; dl = 驱动器号(如果是硬盘则位7要置位); es:bx 指向数据缓冲区;如果出错则 CF 标志置位,ah 中是出错码。 load\_setup: # drive 0, head 0 \$0x0000, %dx mov \$0x0002, %cx # sector 2, track 0 mov \$0x0200, %bx # address = 512, in INITSEG mov .equ AX, 0x0200+SETUPLEN \$AX, %ax # service 2, nr of sectors int \$0x13 # read it ok load setup # ok - continue jnc \$0x0000, %dx mov \$0x0000, %ax # reset the diskette mov \$0x13 int

ok\_load\_setup:
 ljmp \$SETUPSEG, \$0

jmp

load setup

#### 3. 链接

#### 直接在 /oslab/linux-0.11 目录下执行 make all 也可以正常编译。

在 oslab/linux-0.11 目录下的 Makefile 文件内增加下列语句

```
BootImage: boot/bootsect boot/setup
  @tools/build.sh boot/bootsect boot/setup none Image $(ROOT_DEV)
  @sync
```

而后在 oslab/linux-0.11 目录下执行

make BootImage

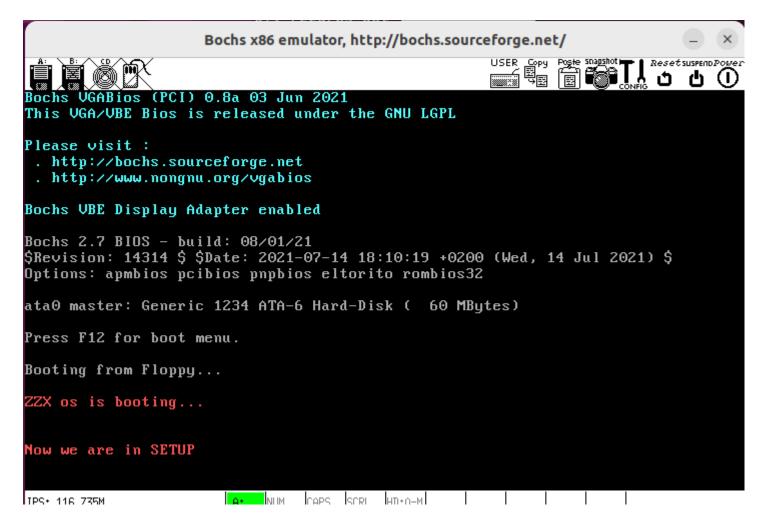
#### 会出现报错

```
there is no system binary file there
make: *** [Makefile:44: BootImage] Error 255
```

这是因为 make 根据 Makefile 的指引执行了 tools/build.c, 它是为生成整个内核的镜像文件而设计的, 没考虑我们只需要 bootsect.s 和 setup.s 的情况。因此需要修改 /oslab/linux-0.11/tools/build.sh, 注释掉以下语句即可成功编译

```
# [ ! -f "$system" ] && echo "there is no system binary file there" && exit -1 # system_size=`wc -c $system |cut -d" " -f1`
```

4. 执行,在 oslab/linux-0.11 目录下,执行语句 ./dbg-bochs 即可得到如下界面。



### 4.3 setup 获取硬件参数

setup.s 将获得硬件参数放在内存的 0x90000 处。

• 用 ah=0x03 调用 0x10 中断可以读出光标的位置,并保存在内存 0x90000 处 (2 字节)

```
# ok, the read went well so we get current cursor position and save it for posterity.
                $INITSEG, %ax # this is done in bootsect already, but...
        mov
                %ax, %ds
        mov
                $0x03, %ah
        mov
                                # read cursor pos
                %bh, %bh
        xor
        int
                $0x10
                                # save it in known place, con_init fetches
        mov
                %dx, %ds:0
                                # it from 0x90000.
```

• 用 ah=0x88 调用 0x15 中断可以读出内存的大小,并保存在内存 0x90002 处 (2 字节)

用 ah=0x12, bl=0x10 调用 0x10 中断可以检查显示方式 (EGA/VGA) 并取参数。0x9000A 为安装的显示内存; 0x9000B 为显示状态(彩/单色), 0x9000C 为显示卡特性参数。

中断向量表中 int 0x41 的中断向量位置(4\*0x41 = 0x0000:0x0104)存放的并不是中断程序的地址,
 而是第一个硬盘的基本参数表。读取这两个磁盘的相关参数,复制到 0x90080 地址处

```
# Get hd0 data
```

```
$0x0000, %ax
mov
        %ax, %ds
mov
        %ds:4*0x41, %si
lds
        $INITSEG, %ax
mov
        %ax, %es
mov
        $0x0080, %di
mov
        $0x10, %cx
mov
rep
movsb
```

• 第二个硬盘的基本参数表入口地址存于 int 0x46 中断向量位置处,读出到 0x90090 地址处 (方法与上述第一个磁盘相同)

### 4.4 setup 显示硬件参数

**用汇编程序在屏幕上将这些无符号整数的参数显示出来。** 只需将原二进制数每 4 位划成一组,按组求对应的 ASCII 码送显示器即可。

ASCII 码与十六进制数字的对应关系为: 0x30~0x39 对应数字 0~9, 0x41~0x46 对应数字 a~f。

#### 在此使用 ah=0x0e 调用 0x10 中断可以显示单个字符, AL 为要显示字符的ASCII码

```
print_hex:
            $4, %cx
                       # 4个十六讲制数字
      mov
                         #将(bp)所指的值放入dx中,如果bp是指向栈顶的话
            %ax, %dx
      mov
print_digit:
                        # 循环以使低4比特用上!! 取dx的高4比特移到低4比特处。
      rol
            $4, %dx
                       # ah = 请求的功能值, al = 半字节(4个比特)掩码。
            $0xe0f, %ax
      mov
            %dl, %al
                       # 取dl的低4比特值。
      and
            $0x30, %al
                        # 给al数字加上十六进制0x30
      add
            $0x3a, %al
      cmp
                        # 是一个不大于十的数字
      jl
            outp
      add
            $0x07, %al
                       # 是a~f, 要多加7
outp:
      int
            $0x10
      loop
            print_digit
      ret
```

#### 而打印回车与换行符同理

```
print_nl:
    mov    $0xe0d, %ax  # CR
    int    $0x10
    mov    $0xa, %al  # LF
    int    $0x10
    ret
```

而打印前缀字符串的过程与上述 bootsect 显示类似, 打印参数时, 通过 %ds:偏移 将参数传递给 %ax

```
mov %ds:0, %ax
call print_hex
call print nl
```

#### 经过一系列的调试即可得到下图结果, 其中

- 内存大小为 0x3C00KB=15MB
- 显卡参数为 0x0003 对应显示内存为 256KB , 显示模式为彩色模式
- 磁盘 0 柱面数为 0x00CC 对应 204, 磁头数为 0x0010 对应 16, 扇区数为 0x0026 对应 38

与 bochs/linux-0.11.bxrc 文件中参数吻合,说明引导成功。

•••••

megs: 16

vgaromimage: file=\$BXSHARE/VGABIOS-lgpl-latest

floppya: 1\_44="\$OSLAB\_PATH/linux-0.11/Image", status=inserted

ataO-master: type=disk, path="\$OSLAB\_PATH/hdc-0.11.img", mode=flat, cylinders=204, heads=16, spt

boot: a

.....

