

## 一、实验目的

- ☒ 实现原始的批处理操作系统
- ☒ 学习内核从外存加载和结束用户程序的方法
- ☒ 学习使用BIOS中断

## 二、实验要求

- ☒ 实现监控程序，显示必要的提示信息后，从引导盘的特定扇区加载一个他人开发的COM格式的可执行程序。
- ☒ 设计四个有输出的用户可执行程序，分别在屏幕1/4区域动态输出字符，如将用字符‘A’从屏幕左边
- ☒ 修改参考原型代码，允许键盘输入，用于指定运行这四个有输出的用户可执行程序之一，要确保系统
- ☒ 自行组织映像盘的空间存放四个用户可执行程序。

## 三、实验环境

与实验一大致相同：

主机操作系统：Mac OS 10.12

编辑器：Vim 8.0.1400、VS Code 1.21.0

汇编器：Nasm 2.13.02

虚拟机、调试器：Bochs 2.6.9

版本控制：Git 2.15.1

自动构建：GNU Make 3.8.1

## 四、实验方案

### （一）、基础要求部分

#### 1、监控程序的启动

与实验一相同：监控程序放入软盘第0号扇区，并将扇区最后两个字节写入0x55，0xAA后，即可被BIOS加载。0x10中断打印出开机欢迎字符，并提示用户输入。监控程序使用BIOS 0x16号中断的0号功能（AH=0）阻塞读取键盘缓冲区，获得用户输入，根据输入判断要加载哪个用户程序。

## 2、加载用户程序

### (1) 编写20h, 21h号中断, 设置PSP

监控程序在加载用户程序必须做相关操作, 而不能像提供的示例代码那样直接jmp到用户程序中, 才能确保一个较为简便的方法是使用call指令, call指令能够将当前指令的下一条指令的CS、IP压栈, 在用户程序中调用。因此, 我选择使用了真实的DOS系统的解决方法: 在加载用户程序前, 首先在用户程序载入地址(本实验中为0x0A00)处写入返回地址的IP、CS。

在真实的DOS系统中, 程序有两种方法返回DOS: 一是通过ret指令返回到PSP中的int 20h指令, 二是调用给你21h中断的4ch功能。这两个中断都是DOS系统中断, 在我的操作系统中我对它们进行了如下设置:

```
interrupt_20h:                ; 20h    21h
    mov ah, 4ch
interrupt_21h:
    cmp ah, 4ch                ;    4ch
    jnz panic_21h_func_not_impl ;    kernel panic
    jmp dword[0xA00A]           ;    jmp psp
    iret
panic_21h_func_not_impl:       ;    4ch
    print_string panic_21h_msg, panic_21h_len, 0, 0
    jmp $
```

通过这种方法, 我的操作系统拥有了从正确的DOS程序返回的兼容性。

### (2) 安装中断

中断向量表是从内存0号单元开始1k字节的内存空间, 最多存放256个中断服务程序的入口地址, 安装N号中断的入口地址在0000:[4N + 2]处。

### (2) 加载用户程序到内存并跳转

实现加载用户程序到内存使用的是BIOS 13H号中断的2号功能: 分别将驱动器、柱面、磁头、扇区号写入dl, dh, ch, cl寄存器, 在ah中写入读取的扇区数量, 并在bx中写入要把扇区载入到的内存地址, 调用中断即可实现。

在本实验中, 驱动器、柱面、磁头号均为0, 第N个用户程序被放在第2N + 1个扇区, 并最多占用两个扇区, 因此设置al为2, 载入的地址是bx = 0xA100。

最后, 监控程序首先使用pusha保护了当前寄存器值, 然后通过jmp指令启动了用户程序。

## 3、用户程序(屏幕1/4区域弹射字符)的实现

### (1) 响应键盘输入

用户程序需要在正常执行过程中响应键盘输入, 随时准备返回操作系统。这一功能是通过BIOS的0x16中断实现的。

## (2) 屏幕区域划分

本实验使用了NASM的macro功能，将4个弹射字符程序共同的部分写为一个macro，这个macro接收4个参数

## (3) 返回操作系统

本实验中按下ESC键（27）会使得用户程序退出。上文已经提到，本操作系统中的用户程序可以使用标准的20h指令或调用int 21h的4ch功能）。

## （二）、扩展创新部分

### 1、代码改进和《贪吃蛇》游戏的实现

本实验中，我首先改进了实验一中的弹射字符程序的算法，改为使用当前速度方向 $V_n$ 和当前位置 $P_n$ 来确定

$$P_{n+1} = P_n + V_n(1)$$

使用该算法，实验一中的程序缩减了80行的代码。

除此之外，还实现了显示固定长度的字符长串功能。这一功能是通过使用数组保存之前字符的位置，结合r

最后，在能够显示固定长度的字符长串的基础上，我制作了《贪吃蛇》游戏。游戏中玩家能够控制一个初始

这里用到的随机数程序是原理是，通过调用BIOS 0x1A号中断，读取当前时钟计数。然后与0x11ee相与运算后（根据本实验实际需要计算出的值，防止除法商太大溢出）使用div指令与数字N进行运算，得到1的随机数。

### 2、自动处理任意多用户程序的Makefile

在实验二中有4个以上的用户程序要编译，写入磁盘镜像，逐一手动写入的方法显得耗时耗力，更为不可取。改进部分的代码如下：

```
include gmsl                                # plus
disk_index = 1                             #
SHELL=/bin/bash
AS = nasm
ASFLAG = -f bin
user_src = $(sort $(wildcard user*.asm))    #
user_bin = $(user_src:.asm=.o)              #
user%.o : user%.asm common.asm              #
    $(AS) $(ASFLAG) $< -o $@
kernel_src = myos1.asm
kernel_bin = $(kernel_src:.asm=.o)
kernel : $(kernel_src)
    $(AS) $(ASFLAG) $(kernel_src) -o $(kernel_bin)
floppyfile = disk.img
```

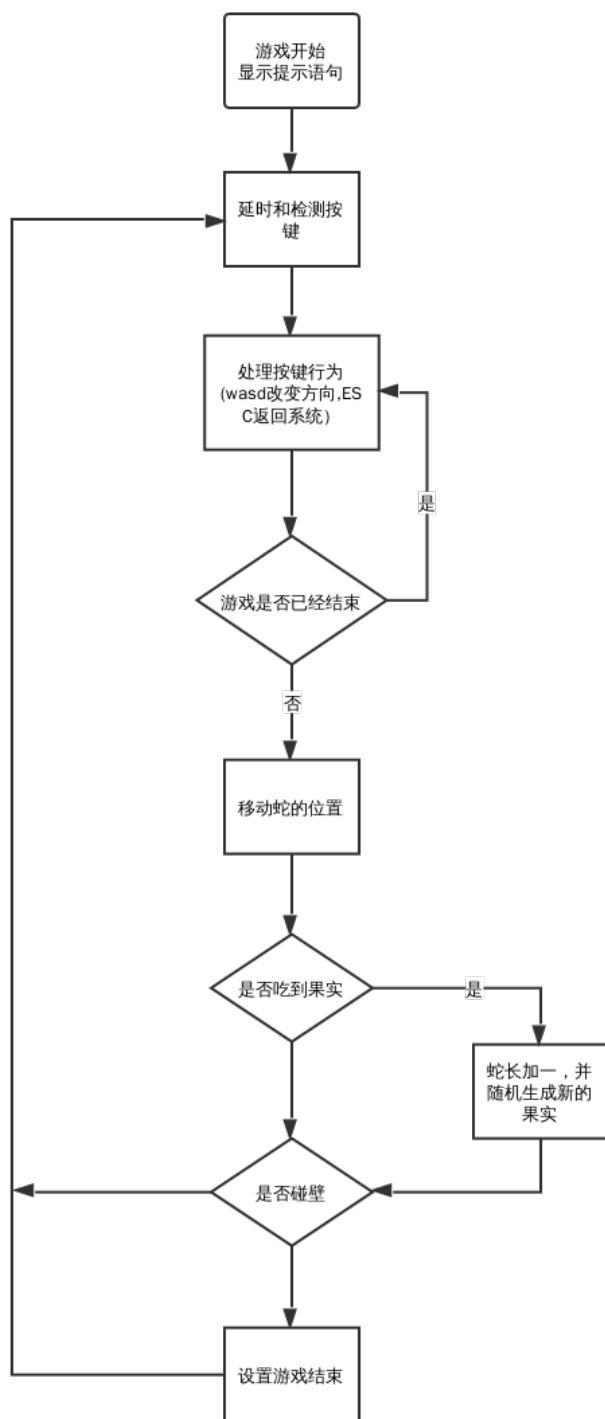


Figure 1: Untitled Diagram

```

clean_disk:                                     #
    dd if=/dev/zero of=$(floppyfile) bs=512 count=2880
write_kernal: clean_disk kernal                 #
    dd if=$(kernal_bin) of=$(floppyfile) conv=notrunc
define D0_write                                 #
dd if=$(strip $(1)) of=$(floppyfile) bs=1024 seek=$(strip $(disk_index)) conv=notrunc
$(eval disk_index = $(call plus,$(disk_index),1))

endif
write_all_progs: write_kernal $(user_bin)      # foreach
    $(foreach user_prog, $(user_bin), $(call D0_write, $(user_prog)))

```

## 四、实验过程和结果

在VS Code编辑器中写好监控程序myos1.asm和user1.asm到user5.asm五个用户程序后，直接在屏幕下方的内置makebochs，各个程序的编辑，写入软盘的过程就很快完成了，bochs虚拟机立即加载软盘镜像启动了虚拟机。

(图一：编辑和运行环境)

在VS Code内置Terminal中输入c使虚拟机继续执行，操作系统首先进入了监控程序界面：

(图二：监控程序界面)

输入数字1到5可以选择执行用户程序，执行完一个程序后按下ESC回到监控程序并切换到下一个。

1到4依次是在屏幕左上到左下顺时针4个区域弹射固定长度的字符长串的程序，下面4张图片将依次演示：

(图三：在左上角运动的用户程序一)

(图四：在右上角运动的用户程序二)

(图五：在左下角运动的用户程序三)

(图六：在右下角运动的用户程序四)

最后是展示《贪吃蛇》游戏截图，另有游戏录像在screen\_record文件夹中。

(图七：当前蛇长度为3)

(图八：当前蛇长度为7)

## 五、实验总结

本周的操作系统实验花费了我不少的心血，学到了不少的新东西。在开始研究和编写代码之前，我首先翻阅了Make文档。然而因为Makefile的语法过于复杂，我又结合网上搜寻，花费了很大功夫才写出全自动化构建脚本。

本次实验代码量相对于第一次实验要大很多，我通过宏和模块化的方法，使得整个编码过程还算顺利，然而

本次实验中我还借rand函数的实现练习了C函数调用在汇编中的形式。虽然在之前的程序设计和计算机组成

本次实验成功后，我还把操作系统写入U盘，在物理机上引导执行了。看到一台真实的电脑运行着自己的操

## 六、参考文献

- [1]. Nasm Documentation, <http://www.nasm.us/doc>
- [2]. GNU Make Documentation, <https://www.gnu.org/software/make/manual/>
- [3]. Phoenix BIOS 4.0 User's Manual, [http://www.esapcsolutions.com/ecom/drawings/PhoenixBIOS4\\_rev6UserMan.pdf](http://www.esapcsolutions.com/ecom/drawings/PhoenixBIOS4_rev6UserMan.pdf)
- [4]. Ascii Table, <https://www.asciitable.com/>
- [5]. PSP - DOS Program Segment Prefix Layout, [http://stanislavs.org/helppc/program\\_segment\\_prefix.html](http://stanislavs.org/helppc/program_segment_prefix.html)
- [6]. C Calling Convention and the 8086, <http://ece425web.groups.et.byu.net/stable/labs/StackFrame.html>