# Proj 5: 完善键盘驱动,添加设备

现场验收时间(两次): 2025.6.15晚上18:00-21:00 (周日、同proj4一起), 或者2025.6.18晚上18:00-21:00 (周三);同时,2025.6.18晚上同时接受前面未验收的实验的补验收(成绩最高为相应内容的及格分),实验楼103

报告提交截止时间: 2025.6.18晚上23:59

本项目涉及IO和设备。

### 1. 完善键盘驱动 (40%)

#### 实验内容

为xv6增加ctrl+c功能: 当用户在键盘上同时按下Ctrl和C键时,屏幕上显示 ^C,同时换行,OS将正在执行或者正在等待输入的进程杀死。有以下情况需要考虑。

- 按下组合键时,如果有用户进程正在执行,则将该用户进程杀死。
  - 将用户进程杀死后,屏幕需要显示换行(用consputc),同时注意,不应当将Ctrl+C字符存储到输入缓冲区input中,否则会留给其他进程,导致出错。
- 如果不存在正在运行的用户进程,即,如果用户进程均在阻塞状态,则将正在等待命令行输入的用户进程杀死。(Hint: 如果用户进程在等待命令行输入,则它的chan指向的是&input.r)
  - o 如果等待命令行输入的是sh进程 (pid为2, name为sh) ,则不可将其杀死,可以将其等价于用户按了回车键。
  - o 建议在杀死进程前,在屏幕上打印提示信息,但请注意,在consoleintr中使用cprintf前需要释放cons.lock,因为cprintf中会拿cons.lock锁,两次拿同一个锁会panic
- ^的ASCII码在C语言中可直接用'^'表示。
- 你需要修改console.c文件

#### 验收要求

运行deadloop命令。此时按Ctrl+C,屏幕显示^C,deadloop进程退出,屏幕重新开始接受用户输入。

```
1 | $ deadloop
2 \rangle \cdot \cdot
```

运行infread命令。此时按Ctrl+C,屏幕显示^C,infread进程退出,屏幕接受用户输入。

```
1 | $ infread
2 | ^C
3 | $
```

在命令行界面直接按Ctrl+C时,屏幕显示^C,同时换行。

```
1 | $ ^C
2 | $
```

#### 多测试几次,如:

```
$ deadloop
2
   ۸C
3 $ infread
4
   ۸C
5
   $ deadloop
6 \ \C
   $ deadloop
7
8
   ۸C
9 $ deadloop
10 \ \C
11 \ ^C
12 $ $ infread
13 \ ^C
14 $
```

注意,运行deadloop时,偶尔会出现按了一两次ctrl+c后进程并未终止,需要多执行几次才会终止。这是允许的,可能deadloop恰好时间片到达,cpu去执行scheduler,导致myproc指向了0,也即当前进程不是deadloop。

#### 报告要求

- 介绍你的实现。
- 阅读infread.c,它是从控制台读入一个字符,然后打印到屏幕上。但如果你在屏幕上连续输入 abcdefg,屏幕没有反应,敲回车后,屏幕才会打印abcdefg。为何不是输入a后立即显示a?指出造成 这个现象的原因及相应的内核源码。(提示: main函数中调用的consoleinit会将 devsw[CONSOLE].read指向consoleread(),此函数在fs.c的readi中会被调用。)

## 2. 添加设备 (40%)

#### 实验内容

为xv6添加一个名为 osdev 的设备,该设备为虚拟设备,实际上是内核中一个大小为1024字节的缓冲区。该设备支持open、read和write操作,这三个系统调用是面向文件的,已经实现,你需要扩展它们在内核中的实现(增加if判断)。

#### 典型使用方式如下:

- 在系统启动、进入scheduler前,初始化缓冲区,比如读写头位置,自旋锁等,参考pipeinit。读时不能写、写时不能读,用spinlock保护osdev。
- fd=open("osdev",O\_RDWR),返回int型的文件描述符,不需要考虑其他权限,即,你可以忽略O\_RDWR域,但需要借助文件系统
  - 。 你需要扩充file结构体中type的值域,加一个FD\_OSDEV类型,以方便后续read和write快速判断设备类别,设置readable和writable均为1。

- 。 每次open, 你需要申请一个struct file结构体(filealloc), 将type设置为FD\_OSDEV
- 。 你还需要申请一个文件描述符,将文件描述符指向file结构体,即调用fdalloc()
- 。 返回申请到的文件描述符
- o 参考sys\_pipe
- nbytes\_read=read(fd, (char \*)c, len),从缓冲区读数据,如果没有内容,则用户进程阻塞,否则,返回实际读到的字节数(可能小于等于用户请求的字节数len,有多少读多少);
  - o sys\_read在做完权限检查后,会调用fileread,你可以在fileread中判断文件类型,做特殊处理
  - 。 参考piperead, 注意不需要唤醒写进程
- nbytes\_write=write(fd,(char \*)c, len),将c指向的字符串,写最多len个字符到缓冲区中,返回实际写入缓冲区的字符个数(如果缓冲区满则少于len个字符),此外,
  - 。 写结束时唤醒读进程;
  - 仿照pipewrite, 但注意, osdev的write不阻塞

### 可以仿照pipe实现,但有以下区别

- pipe随进程消亡, osdev常驻内存;
- pipe每次会创建一个独立的个体(比如pipealloc中需要kalloc以一个页面),而osdev不是,整个系统中osdev只有一个,所有进程打开osdev时,指向的是同一个缓冲区;
- pipe通过pipe()系统调用创建,返回两个文件描述符;而osdev通过open调用打开,返回1个文件描述符。
- pipe读和写都会陷入阻塞, osdev读会陷入阻塞, 写不会。
- 如果make报错,找不到函数定义,可能你添加的函数在一个新的内核文件中,但该文件并没有在 Makefile中声明。声明方式是加到OBIS中。

#### 验收要求

运行osdevtest, 典型输出如下

```
1  $ osdevtest
2  TC1 success: open osdev with fd=3
3  TC2: write: 0123456789 (10) read: 0123456789 (10)
4  TC2 success
5  TC3: one-two
6  TC4: Please type a string from keyboard:
7  good study
8  good study
```

#### 特征

- TC1显示success
- TC2在第三行显示success (第二行为debug)
- TC3显示one-two
- TC4, 需要手动输入一个字符串, 敲回车后会打印该字符串

#### 报告要求

• 描述你的实现过程和遇到的困难。

## 3. 实验报告和代码 (20%)

### 需要准备两份文件:

- 源代码: zip压缩包
  - 。 进入 proj5-revise 目录,执行 make clean,然后在proj5-revise的父目录下执行 zip -r proj5-revise.zip proj5-revise, 此命令会创建一个源代码压缩文件 proj5-revise.zip。 提交此文件。
  - 。 请确保提交的代码压缩包内无其他文件(比如.o文件,或者vscode目录)。
- 实验报告: pdf,
  - 。 在实验报告中回答上面提到的问题;
  - 。 给出参考资料 (网址) 和工具 (哪个大模型);
  - 。 报告中需要添加姓名学号。不限定模板,尽量整洁、美观。