



深圳大学  
Shenzhen University

# 操作系统

操作系统大作业：part I-1  
谭舜泉  
计算机与软件学院

# 大作业Part I

- 大作业Part I 由六部分组成。六部分均为阅读xv6中文文档，理解对应的xv6源代码，并回答大作业中提出的代码理解问题。
  1. (第二周) 第0章：操作系统接口；
  2. (第四周) 第1章：第一个进程；
  3. (第六周) 附录A/B：PC硬件及引导加载器；
  4. (第八周) 第2章：页表；
  5. (第十周) 第4章：锁；
  6. (第十二周) 第3章：陷入、中断和驱动程序。



深圳大學  
Shenzhen University

# 大作业Part I

- 注意上半学期的大作业分为两部分汇总提交。
- 其中1-3提交一份实验报告，而4-6提交另一份实验报告。



**深圳大學**  
Shenzhen University

# 实验报告

- 实验报告要求使用深大实验报告模板填写。
- 允许两至三人组成一个小组，撰写实验报告。
- 请按照实验要求，完成实验并撰写实验报告。把实验报告电子版上传到**BLACKBOARD**。本实验分组完成。每个实验小组完成一份实验报告即可。但要求小组中每个成员都把实验报告的副本上传到BLCKBOARD，并注明同组成员的名字和学号。



**深圳大学**  
Shenzhen University

# 第0章操作系统接口

- Unix 里机制结合良好的窄接口提供了令人吃惊的通用性。
- 进程通过系统调用使用内核服务。系统调用会进入内核，让内核执行服务然后返回。所以进程总是在用户空间和内核空间之间交替运行。
- 内核提供的一系列系统调用（见系统调用列表）



深圳大學  
Shenzhen University

# 第0章进程和内存

- 一个 xv6 进程由两部分组成：
  - 一部分是用户内存空间（指令，数据，栈），
  - 另一部分是仅对内核可见的进程状态。
- 一个进程可以通过系统调用 **fork** 来创建一个新的进程。
- 系统调用 **exec** 将从某个文件（通常是可执行文件）里读取内存镜像，并将其替换到调用它的进程的内存空间。



# 第0章I/O 和文件描述符

- 文件描述符是一个整数，它代表了一个进程可以读写的被内核管理的对象。
- 进程从文件描述符0读入（标准输入），从文件描述符1输出（标准输出），从文件描述符2输出错误（标准错误输出）。



深圳大學  
Shenzhen University

# 第0章管道

- 管道是一个小的内核缓冲区。
- 它以文件描述符对的形式提供给进程，一个用于写操作，一个用于读操作。
- 从管道的一端写的数据可以从管道的另一端读取。
- 管道提供了一种进程间交互的方式。



# 代码理解问题

## ■ :8024-:8026.

1. if(fork1() == 0)

为什么fork1()返回值为0时才进入if语句内部？

2. runcmd(parsecmd(buf));

- 阅读runcmd的代码，其中：
- \$echo README对应的cmd->type是哪个？
- 相应的，\$ls; echo “hello world” 对应的cmd->type是哪个？
- 而ls | wc 对应的cmd->type是哪个？给出你的答案，并从代码中给出解释。



深圳大學  
Shenzhen University

# 代码理解问题

```
char *argv[2];
argv[0] = "cat";
### argv[1] = 0;
if(fork() == 0) {
    close(0);
    open("input.txt", O_RDONLY);
    exec("cat", argv);
}
```

- 子进程关闭文件描述符0后，我们可以保证 `open` 会使用0作为新打开的文件 `input.txt` 的文件描述符（因为0是 `open` 执行时的最小可用文件描述符）。之后 `cat` 就会在标准输入指向 `input.txt` 的情况下运行。
- 问题：阅读:7930对应的**switch**分支及相关代码，请说明如何确保rcmd->fd为标准输入的呢？



# 代码理解问题 (sh.c :7950-:7972)

- 管道的例子: \$ls -l | wc -l (不是xv6 中的shell语句)
- 第二、三个if语句中，管道的读端口和写端口都通过close语句关闭了，请问还怎么保证pcmd->left的输出进入管道的写端口，而pcmd->right的输入进入管道的读端口？
- 为什么在父进程这里，还需要有两个close语句？以及两个wait语句？

```
case PIPE:  
    pcmd = (struct pipecmd*)cmd;  
    if(pipe(p) < 0)  
        panic("pipe");  
    if(fork1() == 0){  
        close(1);  
        dup(p[1]);  
        close(p[0]);  
        close(p[1]);  
        runcmd(pcmd->left);  
    }  
    if(fork1() == 0){  
        close(0);  
        dup(p[0]);  
        close(p[0]);  
        close(p[1]);  
        runcmd(pcmd->right);  
    }  
    close(p[0]);  
    close(p[1]);  
    wait();  
    wait();  
    break;
```



# 代码理解问题

- 这些问题，如果不能理解的话也不用担心。我将在两周后的课堂上（在实验报告提交前）给予解答。



深圳大學  
Shenzhen University