# Lab6挑战性任务实验报告

# 一、实现思路

#### 1. 文件系统功能-create

```
user/fsipc.c: int fsipc_create(const char *path, u_int f_type)
include/fs.h: struct Fsreq_create {};
include/fs.h: #define FSREQ_CREATE 8
fs/serv.c: void serve_create(u_int envid, struct Fsreq_create *rq)
fs/serv.c: serve() 函数中添加相应选项到switch中
fs/fd.c: int file_create(char *path, struct File **file) 已提供
fs/fd.h: int file_create(...) 函数声明
user/file.c: int create(const char *path, u_int f_type)-用户使用
追加诸函数声明到头文件中 user/lib.h
```

#### 2.添加命令mkdir

```
void umain(int argc, char **argv) {
  int fd = open(argv[1], O_RDONLY);

if (fd >= 0) {
    fwritef(1, "Directory \"%s\" has already exist!\n", argv[1]);
    return;
}

if (create(argv[1], FTYPE_DIR) < 0) {
    fwritef(1, "Failed to create directory!\n");
}</pre>
```

touch指令和其类似,即将文件类型改为FTYPE\_REG

## 3.错误命令行不产生panic

将spawn.c中的spawn函数中open文件失败的panic语句删去,调用它时需检验,失败则writef相应提示词

# 4.添加命令tree

```
# include "lib.h"

# define SPACE_FORMAT "| "
# define BRANC_FORMAT "|-- "
# define END_FORMAT "`-- "

char path[MAXPATHLEN];

void traverseTree(char *dir, int layer) {
    struct File file;
```

```
int fd;
    int i, n;
    char buf[MAXNAMELEN];
    if ((fd = open(dir, O_RDONLY)) < 0) {</pre>
       writef("Fail to open directory \"%s\"!", dir);
        exit();
    }
   while ((n = readn(fd, &file, sizeof(struct File)))
                             == sizeof(struct File)) {
        if (file.f_name[0] == 0) continue;
       for (i = 0; i < layer; ++i) fwritef(1, SPACE_FORMAT);</pre>
        switch (file.f_type) {
            case FTYPE_DIR:
               fwritef(1, BRANC_FORMAT);
                fwritef(1, "\033[36m%s\033[0m\n", file.f_name);
                strcpy(buf, dir);
                strcat(buf, file.f_name); strcat(buf, "/");
               traverseTree(buf, layer + 1);
               break;
            case FTYPE_REG:
                fwritef(1, BRANC_FORMAT);
                fwritef(1, "%s\n", file.f_name);
               break;
            case FTYPE_BIN:
                fwritef(1, BRANC_FORMAT);
                break;
            default:
               break;
       }
    }
   if (close(fd) < 0) user_panic("Error: failed to close directory\n");</pre>
   if (n) user_panic("Error: unsuccessful read in directory \"%s\"\n", dir);
}
void umain(int argc, char **argv) {
    struct Stat state:
   if (argc == 1) {
       traverseTree("/", 0);
    } else if (argc == 2) {
       strcpy(path, argv[1]);
        if (stat(path, &state) < 0) {</pre>
            fwritef(1, "Failed to open \"%s\"!\n", path);
            return;
       }
       if (!state.st_isdir) {
```

```
fwritef(1, "Command tree can not traverse non-directory file \"%s\"\n",
path);

return;
}
if (path[strlen(path)-1] != '/') strcat(path, "/");
traverseTree(path, 0);
} else if (argc == 4) { // with argument
strcpy(path, argv[1]);
if (strcmp(argv[2], "-L") == 0) {

}
} else {
fwritef(1, "Wrong format with command \"tree\"!\n");
}
```

# 5.文件系统功能-增加open的模式-append/create

突然想起来好像是lab5-2的exam内容

- user/lib.h: #define O\_APPEND 0x0004, O\_CREAT 已存在
- user/file.c: open() 函数中在得到fd后,将offset置到文件尾即可 => append模式完工
- fs/serv.c: serve\_open() 中添加内容,当fs.c: file\_open() 失败时,判断是否有O\_CREAT,若有再调用fs.c: file\_create(); 同时通过这种方式创建出来的文件只能是FTYPE\_REG普通型文件 => create模式完工

#### 6.shell功能增添-">"文件重定向时create文件

若>重定向时,右侧文件不存在,则创建该文件。使用上面添加的 O\_CREAT 模式即可。

## 7.完成历史命令功能

首先添加history指令,这个和之前cat类似,只要把.history打印在控制台上即可

```
#include "lib.h"

char buf[8192];

void print_file(int fd) {
    long n;
    int r;

    while((n = read(fd, buf, (long)sizeof buf)) > 0)
        if((r = write(1, buf, n)) != n) {
             fwritef(1, "Error: when writing .history\n");
             exit();
        }
    if(n < 0) user_panic("Error: when reading .history: has read %e", n);
}

void umain(int argc, char **argv) {
    int fd = open(".history", O_RDONLY | O_CREAT);
    if (fd < 0) {
        fwritef(1, "Fail to open file .history\n");
        return;
    }
}</pre>
```

```
}
fwritef(1, "==== shell: history ====\n");
print_file(fd);
fwritef(1, "\n=== end of history ====\n");
close(fd);
}
```

然后在sh.c中添加相应机制:

- 在umain中每次读完命令行 readline() 后,将非空命令加入到.history中,集成为函数 save\_cmd()
- 在readline中每次按到特殊键(由于不知道gxemul究竟允许哪些控制字符,反正上下键会直接移动,搞不懂,就设置了Esc和'`'两个分别代表上和下),从.history中读取指定行的命令并放回buf中,控制台上清理一输出字符,集成为函数 get\_cmd()
- 定义 int history\_index ,调用sh.c的umain时初始化为0;定义 history\_select ,umain中每次循环的开始,将值置为history\_index

## 8.命令行输入支持退格

在user/sh.c的 readline() 函数中, 增添 if (buf[i] == 127) 的选项

```
if (buf[i] == 127) { // why not '\b'?
    if (i > 0) {
        fwritef(1, "\033[1D"); // operate cursor
            fwritef(1, "\033[K");
            i -= 2;
        } else i = -1;
}
```

问题就在于,fwritef可能会被时钟中断,导致输出字符被截断,导致达不到预期的删除效果;同时键盘上的退格键竟然对应的是ascii=127,那 \b 是对应什么呢,不是很懂

又增添了一个按键tab,用于当控制台混乱是,查看当前buf中的实际内容

```
if (buf[i] == '\t') {
   buf[i--] = 0;
   writef("[%s]", buf);
}
```

## 9.实现""功能;功能&功能

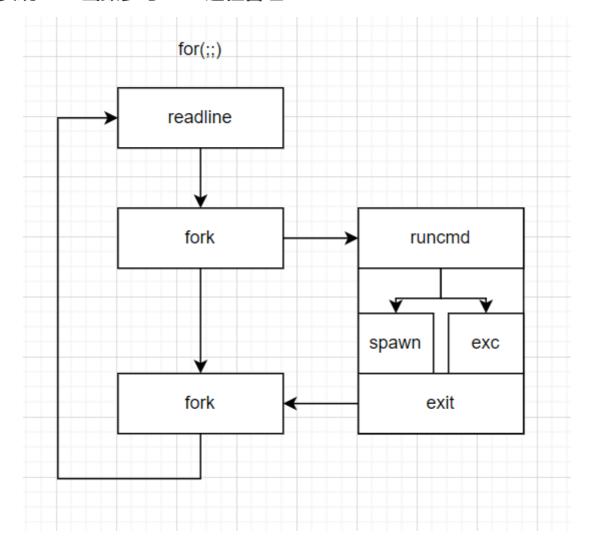
修改user/sh.c中的 runcmd():

```
case ';':
    envid = fork();
    if (envid == 0) { // child_env
        is_parallel = 0;
        goto runit;
} else {    // parent_env
        wait(envid);
        argc = 0;
        rightpipe = 0;
        is_parallel = 0;
        do {
```

```
close(0);
    if ((fdnum = opencons()) < 0)
        user_panic("error in opencons\n");
    } while (fdnum); // continue if fd != 0
    dup(0, 1);
}
break;
case '&':
    is_parallel = 1;
break;</pre>
```

修改user/sh.c中的\_gettoken():

# 10.实现exec函数参与shell进程管理



## 添加命令cd 实时修正pwd

\*\*本以为搞一个全局变量就好,结果发现不同进程之间哪有那么容易搞的

#### shell总体美观修正

外观相关 (用注释或if(debug)的方式减去不必要的输出):

- fs/ide.c: ide\_write 时输出的diskno
- lib/env.c: env\_free 时的 printf("[%08x] free env %08x\n", curenv ? curenv->env\_id : 0, e->env\_id); env\_destroy时的 printf("i am killed ... \n")
- lib/syscall\_all.c: sys\_env\_destroy 时的 printf("[%08x] destroying %08x\n", curenv->env\_id, e->env\_id)
- mm/pmap.c: pageout 时新申请完page后的page ins提示信息
- user/spawn.c: 产卵时的输出 writef(":::::spawn size : %x sp : %x:::::\n", size, esp)
- user/sh.c: 第211行,用了debug宏而不是debug\_

### Is命令优化:按文件类型呈现不同颜色

### fsformat 烧录带有目录结构的fs.img

使用了Linux C库中的dirent.h文件

# 二、测试样例

基本功能和外观

```
MORRING OUTPUT POWS DEBUG CONSOLE TEXAMONI.

Super Shell Ve.e.e.l ::

Care in the state of the s
```

# 三、难点记录

难就难在理解OS的一些概念本身:

- shell的运作方式
- 如何构建进程间全局变量 (ipc信号传递; 共享页面)
- 代码理解和函数使用

我纯纯在照猫画虎。