# shell-challenge

## task1: 实现不带.b 后缀指令

user/lib/spawn.c 中在尝试打开程序路径失败后,检查是否是.b结尾,如果不是,更改为以.b结尾再次尝试打开。

```
// user/lib/spawn.c
 2
        int fd;
 3
        if ((fd = open(prog, O_RDONLY)) < 0) {</pre>
             // delete:return fd;
 5
             int len = strlen(prog);
             if(len < 2 || prog[len-1] != 'b' || prog[len-2] != '.'){</pre>
 6
 7
                 char tmp_prog[MAXPATHLEN];
 8
                 strcpy(tmp_prog, prog);
 9
                 tmp_prog[len] = '.';
10
                 tmp\_prog[len + 1] = 'b';
11
                 tmp\_prog[len + 2] = '\0';
12
                 if((fd = open(tmp_prog, O_RDONLY)) < 0){</pre>
13
                      return fd;
14
                 }
15
             } else {
16
                 return fd;
17
             }
        }
18
```

## task2: 实现指令条件执行

指令条件执行与一行多指令相似,只是需要进一步判断要不要执行下一条。

1. 修改 parsecmd 函数, 使其能够解析 && 和 || 运算符。

```
// user/sh.c
 1
    int _gettoken(char *s, char **p1, char **p2) {
 2
 3
        // ...
        if (*s == '&' && *(s + 1) == '&') {
 4
 5
            *p1 = s;
            s = 0;
 6
 7
            S++;
 8
            *s = 0;
 9
            s ++;
10
            p2 = s;
            return 'a'; // 'a' stands for &&
11
12
        }
13
        if (*s == '|' && *(s + 1) == '|') {
14
            *p1 = s;
15
16
            s = 0;
17
            s += 2;
```

2. 修改 runcmd 函数,通过ipc通信来判断是否要执行下一条指令。

以&& 为例:

fork出的子进程将need\_to\_send设为1后执行解析完毕的命令

父进程通过接受的返回值①判断要不要继续执行,基本逻辑是:

- 。 如果返回0,继续执行后面的指令
- 。 否则, 在这条指令之后如果有'||', 可以执行'||'之后的内容, 否则退出

```
1
    int parsecmd(char **argv, int *rightpipe) {
 2
        int argc = 0;
 3
        while (1) {
 4
            need_to_send = 0; // 发回执行消息
 5
            back_commend = 0; // 是否是后台指令
            char *t;
 6
 7
            int fd, r;
 8
            int left;
                                   // 条件指令
9
            int c = gettoken(0, &t);
10
            // ...
            case 'a': // &&
11
12
                left = fork();
13
                if (left > 0) {
                    r = ipc_recv(0, 0, 0);
14
                                                        //①
15
                    if (r == 0) {
                        return parsecmd(argv, rightpipe);
16
                    } else {
17
18
                        while (1) {
19
                            int op = gettoken(0, &t);
20
                            if (op == 0) {
21
                                return 0;
22
                            } else if (op == 'o') {
23
                                return parsecmd(argv, rightpipe);
24
                            }
25
                        }
                    }
26
                } else {
27
28
                    need_to_send = 1;
29
                    return argc;
30
                }
                break;
31
32
            // ...
33
        }
34
        return argc;
35 }
```

进一步的,子进程通过spawn出的child执行命令,在sh.c的 runcmd 做出如下修改:如果need\_to\_send为1,子进程需要向父进程发送执行完毕的返回值

```
1
        int child = spawn(argv[0], argv);
2
        if (back_commend == 1) {
 3
            syscall_add_job(child, back_cmd);
4
        }
 5
6
        close_all();
        if (child >= 0) {
7
            int r = ipc\_recv(0, 0, 0);
8
                                                    // ②
9
            if (need_to_send) {
10
                ipc_send(env->env_parent_id, r, 0, 0);
11
            }
12
            wait(child);
13
        } else {
14
            debugf("spawn %s: %d\n", argv[0], child);
15
        }
```

②处ipc\_recv对应的ipc\_send是:由于 user/lib/libos.c 的libmain函数调用了 main 函数,可以在libmain的结尾通过ipc\_send传输 main 的返回值

```
1
   void libmain(int argc, char **argv) {
2
        // set env to point at our env structure in envs[].
3
        env = &envs[ENVX(syscall_getenvid())];
4
 5
       // call user main routine
6
        int r = main(argc, argv);
7
        ipc_send(env->env_parent_id, r, 0, 0);
8
       // exit gracefully
9
       exit();
10 }
```

### task3: 实现更多指令

### 准备工作:

通过IPC实现用户进程和文件系统服务进程的交互,实现文件系统服务进程创建文件的接口。

1. 用户:在user/include/fsreq.h中定义结构体

```
1
    enum {
2
        FSREQ_OPEN,
3
        FSREQ_MAP,
 4
       FSREQ_SET_SIZE,
 5
       FSREQ_CLOSE,
 6
       FSREQ_DIRTY,
7
       FSREQ_REMOVE,
8
        FSREQ_SYNC,
9
        FSREQ_CREATE, // add
10
        MAX_FSREQNO,
11
   };
12
13
    struct Fsreq_create {
14
        char req_path[MAXPATHLEN];
```

```
15 u_int f_type;
16 };
```

2. 用户:在user/include/lib.h中声明以下函数

```
//fsipc.c
int fsipc_create(const char*, u_int);
//file.c
int create(const char *path, u_int f_type);
```

在user/lib/fsipc.c中完成 fsipc\_creat 函数,与文件系统进程进行ipc通信。 在user/lib/file.c中完成 creat 函数,对 fsipc\_creat 进行封装,供用户进程调用。

3. 文件系统:在fs/serv.h中声明

```
1 | int file_create(char *path, struct File **file);
```

在fs/serv.c中完成 serve\_create 函数并在serve\_table中添加 [FSREQ\_CREATE] = serve\_create。

```
1 void serve_create(u_int envid, struct Fsreq_create *rq) {
2
       int r;
3
       struct File *f;
4
       if ((r = file_create(rq->req_path, &f)) < 0) {</pre>
5
            ipc_send(envid, r, 0, 0);
6
            return;
7
        f->f_type = rq->f_type; // file_create未设置文件类型, 需重新设置
8
9
        ipc_send(envid, 0, 0, 0);
10
   }
```

#### touch

```
1 //user/touch.c
 2
    #include <lib.h>
 3
4
    void usage(void) {
        printf("usage: touch [filename]\n");
 5
6
        exit();
 7
    }
8
9
    int main(int argc, char **argv) {
        // printf("argc = %d\n", argc);
10
        if(argc != 2) {
11
12
            usage();
13
            return -1;
        }
14
15
16
        int r = open(argv[1], O_RDONLY);
                                           // 打开文件
17
        if(r >= 0) {
                                            // 文件存在
18
            close(r);
19
            return 0;
20
        } else {
                                            // 不存在则创建
```

```
if(create(argv[1], FTYPE_REG) < 0) {
    printf("touch: cannot touch \'%s\': No such file or
    directory\n", argv[1]);
    return -1;
}
return 0;
}</pre>
```

#### mkdir

```
#include <lib.h>
 1
 2
    int flag[256];
    void usage(void) {
 3
 4
        printf("usage: mkdir <dir>\n\
 5
        -p: no error send if existing \n");
        exit();
 6
 7
    }
 8
 9
    int main(int argc, char **argv) {
        // printf("brfore argc = %d\n", argc);
10
        ARGBEGIN {
11
        case 'p':
12
            flag[(u_char)ARGC()]++;
13
14
            break;
15
        }
        ARGEND
16
17
18
        // printf("after argc = %d\n", argc);
19
        if(argc == 0) {
20
            usage();
            return -1;
21
22
        }
23
24
        int i = 0;
25
        int r = open(argv[i], O_RDONLY); // 打开文件
26
        if (r >= 0) {
                                             // 文件存在
            if (!flag['p']) {
27
28
                printf("mkdir: cannot create directory \'%s\': File exists\n",
    argv[i]);
29
            }
30
            close(r);
31
            return -1;
                                             // 文件不存在
32
        } else {
33
            if(create(argv[i], FTYPE_DIR) < 0) {</pre>
34
                if (!flag['p']) {
35
                    printf("mkdir: cannot create directory \'%s\': No such file
    or directory\n", argv[i]);
36
                    return -1;
                }
37
38
39
                // 递归创建文件:循环识别/并尝试打开,打开失败则创建文件
                char path[1024];
40
41
                strcpy(path, argv[i]);
```

```
42
                  for (int i = 0; path[i] != '\setminus 0'; ++i) {
43
                      if (path[i] == '/') {
44
                           path[i] = '\setminus 0';
                           r = open(path, O_RDONLY);
45
                           if (r >= 0) {
46
47
                               close(r);
                           } else {
48
49
                               r = create(path, FTYPE_DIR);
                               if (r < 0) {
50
51
                                    printf("some err\n");
52
                               }
53
                           }
                           path[i] = '/';
54
55
                      }
56
                  }
57
                  r = create(path, FTYPE_DIR);
                  if (r < 0) {
58
59
                      printf("some err\n");
60
                  }
             }
61
         }
62
63
         return 0;
64
    }
```

#### rm

rm 函数: 根据可选项执行相应操作

```
void rm(char *path) {
 1
 2
        struct Stat st;
 3
        if (stat(path, &st) < 0) {
                                       // 获取文件状态
 4
            if (!flag['f']) {
 5
                printf("rm: cannot remove \'%s\': No such file or directory\n",
    path);
 6
            }
 7
            return;
 8
        }
 9
10
        if (st.st_isdir == 1) {
                                      // 文件目录->判断可选项是否满足
11
            if (flag['r']) {
12
                if (remove(path) < 0) {</pre>
                    printf("rm: cannot remove '%s': No such file or
13
    directory\n", path);
14
                    return;
                }
15
16
            } else {
17
                printf("rm: cannot remove '%s': Is a directory\n", path);
18
                return;
19
            }
20
        } else {
                                         // 文件->直接删除
21
            if (remove(path) < 0) {</pre>
                printf("rm: cannot remove '%s': No such file or directory\n",
22
    path);
23
                return;
24
            }
```

```
25 }
26 }
```

主函数:处理可选项及调用rm函数

```
1
    int main(int argc, char **argv) {
 2
        // printf("brfore argc = %d\n", argc);
 3
        ARGBEGIN {
        case 'r':
 4
 5
        case 'f':
 6
            flag[(u_char)ARGC()]++;
 7
            break;
8
        }
9
        ARGEND
10
11
        // printf("after argc = %d\n", argc);
12
        if(argc == 0) {
13
            usage();
14
            return -1;
15
        }
16
17
        u_int i;
        for (i = 0; i < argc; i++) {
18
19
            rm(argv[i]);
20
        }
21
        return 0;
22 }
```

## task4: 实现反引号

在识别到`之后,提取出反引号内的指令并调用 runcmd() 函数 (注:反引号的识别最好放在第一步,并需要在结束之后再次执行一次准备工作)。

```
1 // user/sh.c
   int _gettoken(char *s, char **p1, char **p2) {
2
       *p1 = 0;
 3
4
       p2 = 0;
 5
       // 一些准备工作: 判断指令是否为空 跳过空白符 判断是否到达结尾
       if (s == 0) {
6
7
           return 0;
8
       }
9
       while (strchr(WHITESPACE, *s)) {
10
           *s++ = 0;
11
12
       if (*s == 0) {
13
           return 0;
14
       }
15
16
       // 识别`
       if (*s == '`') {
17
18
          // 读取并执行反引号中的指令
19
           S++;
```

```
20
           char cmd[1024];
21
           int i = 0;
           while (*s && *s != '`') {
22
23
               cmd[i++] = *s;
24
               S++;
25
           }
           if (s == 0) {
26
27
                printf("syntax error: unmatched \"\n");
28
                exit();
29
           }
           *s = 0;
30
31
           cmd[i] = 0;
32
           runcmd(cmd);
33
           // 重复识别到`之前的操作 返回到识别token的准备状态
34
35
           if (s == 0) {
36
               return 0;
37
           }
38
39
           while (strchr(WHITESPACE, *s)) {
               *s++ = 0;
40
41
           }
           if (*s == 0) {
42
43
                return 0;
44
           }
45
       }
46
       // ... 继续识别token
47 }
```

## task5: 实现注释功能

修改 int \_gettoken(char \*s, char \*\*p1, char \*\*p2) 函数,在识别到'#'后相当于指令已经结束,将该位置设为\0 后直接返回即可。

## task6: 实现历史指令

### history部分定义函数及相关声明

```
1 // sh.c
 2
   void save_history(char *cmd);
                                           // 保存指令
   int lookup_history(int op, char* buf); // 上下键切换指令
 3
   int history_print(int argc, char** argv); // history命令
 4
 5
 6
   #define HISTORY_FILE "/.mosh_history"
                                           // 历史记录文件的存储路径
 7
   #define HISTFILESIZE 20
                                           // 存储大小
8
                                           // 存储历史记录的临时数组
9
   char history[HISTFILESIZE][1025];
10 int history_count = 0;
                                           // 记录存储个数
   int history_file_fd = -1;
11
                                          // 当前命令下标
12
   static int current_history_index = -1;
                                           // 控制台当前输入
   char input_cmd[1025];
13
14 char input_flag = 0;
                                           // input_cmd中是否需要更新 0:需要更
   新
```

### 具体实现细节

void save\_history(char \*cmd)

char \* cmd: 输入的命令

在读取控制台输入结束后调用save\_history即可。

在存储未满时写入文件需要以 O\_APPEND 的形式打开,需要先实现一下 O\_APPEND 。

```
void save_history(char *cmd) {
 2
        int flag_full = 0;
                                                 // 记录存储是否已满
 3
        if (history_count == HISTFILESIZE) {
            flag_full = 1;
 4
 5
            for (int i = 1; i < HISTFILESIZE; i++) {</pre>
 6
                strcpy(history[i - 1], history[i]);
 7
            }
 8
            history_count--;
 9
        }
10
        strcpy(history[history_count], cmd);
11
        history_count++;
        current_history_index = history_count - 1;
12
        input_flag = 0;
                                                // 完成存储历史记录的临时数组的更新 完
13
    成相关管理数据的更新
14
        if (!flag_full) {
15
16
            history_file_fd = open(HISTORY_FILE, O_WRONLY | O_CREAT | O_APPEND);
17
            if (history_file_fd < 0) {</pre>
18
                debugf("/.mosh_history open in err\n");
19
                return;
20
            }
21
            write(history_file_fd, cmd, strlen(cmd));
22
            write(history_file_fd, "\n", 1);
23
            close(history_file_fd);
24
        } else {
25
            ftruncate(history_file_fd, 0);
26
            history_file_fd = open(HISTORY_FILE, O_WRONLY | O_CREAT);
```

```
if (history_file_fd < 0) {</pre>
27
28
                debugf("/.mosh_history open in err\n");
29
                return;
            }
30
31
            for (int i = 0; i < history_count; i++) {</pre>
32
                write(history_file_fd, history[i], strlen(history[i]));
                write(history_file_fd, "\n", 1);
33
34
            close(history_file_fd);
35
36
        }
                                                 // 写入历史记录文件 注意历史文件中命令
    是以'\n'结尾 方便打印
37
    }
```

• int lookup\_history(int op, char\* buf)

op: 1代表输入上键 0代表输入下键 buf: 当前控制台输入内容的缓冲区

返回值:完成上下键切换后buf中的指令长度

此函数主要用于辅助实现上下键切换,在sh.c的 readline 函数中添加如下进行调用:

```
1
    void readline(char *buf, u_int n) {
 2
        //...
 3
        if (buf[i] == 27) {
                char tmp;
 4
                                      // 将此时控制台输入的命令末尾写入'\0'
                buf[i] = 0;
                read(0, &tmp, 1);
 6
                if (tmp == '[') {
 7
 8
                    read(0, &tmp, 1);
 9
                    if (tmp == 'A') { //up
                        i = lookup_history(1, buf);
10
11
12
                    if (tmp == 'B') { //down
13
                        i = lookup_history(0, buf);
14
                    }
                }
15
16
                i--;
17
            }
18
        // ...
19
    }
```

```
1
    int lookup_history(int op, char* buf) {
2
       // up:1 down:0
 3
       int flag = 0;
                                        // flag为1代表第一次进行上下键切换
       if (input_flag == 0) {
                                        // input_flag为0代表需要更新记录当前输入
4
    的命令
5
           input_flag = 1;
6
           flag = 1;
7
           memset(input_cmd, 0 ,1024);
8
           strcpy(input_cmd, buf);
9
       }
10
```

```
int len = strlen(buf); // 通过输出左键-空格-左键的方式在控制台删
    除一个字符(但是好像不能实时显示)
        for (size_t i = 0; i < len; i++) {
12
13
           printf("\033[D");
           printf(" ");
14
15
           printf("\033[D");
16
        }
17
       if (op == 1) {
                                          // 上键
18
19
           printf("%c[B", 27); // 不许乱动
20
           if (flag == 0) {
               current_history_index = current_history_index - 1 < 0 ? 0 :</pre>
21
    current_history_index - 1;
22
           }
23
           if (current_history_index != -1) {
24
               len = strlen(history[current_history_index]);
               strcpy(buf, history[current_history_index]);
25
26
               buf[len] = 0;
27
           } else {
               strcpy(buf, input_cmd);
28
29
           }
30
        } else {
                                          // 下键
31
           if (current_history_index + 1 > history_count - 1) {
               strcpy(buf, input_cmd);
32
33
           }
34
           else {
               current_history_index = current_history_index + 1;
35
               len = strlen(history[current_history_index]);
36
37
               strcpy(buf, history[current_history_index]);
38
               buf[len] = 0;
39
           }
40
        }
41
       for (int i = 0; i < len; i++) { // 由于用户在控制台新输入的指令后续还需要更
    改 输出到'\0'之前即可
           printf("%c", buf[i]);
42
        }
43
       return len;
                                          // 需要返回buf中的指令长度更新readline中
44
    的i
    }
45
```

int history\_print(int argc, char\*\* argv);

argc、argv即命令的参数个数和参数数组

由于不能自行更改user/include.mk, history指令也应该在sh.c中完成

在sh.c的 runcmd 函数中添加如下进行调用:

```
void runcmd(char *s) {
 1
 2
        // ...
 3
       if(strcmp(argv[0] , "history") == 0) {
            history_print(argc, argv);
 4
 5
            if (rightpipe) {
 6
                wait(rightpipe);
 7
            }
 8
            exit();
9
        }
10
        // ...
11 }
```

直接逐个字符读取打印输出即可(先前存储指令时我们让指令以'\n'结尾无需考虑换行)

```
int history_print(int argc, char** argv) {
 2
        char buf;
 3
        if (argc != 1)
 4
        {
 5
            printf("usage: history\n");
 6
            exit();
 7
        }
 8
9
        int r = open(HISTORY_FILE, O_RDONLY);
10
11
        if (r < 0)
12
        {
            printf("open /.mosh_history in err\n");
13
14
            exit();
15
        }
16
17
        int fd = r;
18
        while((r = read(fd, \&buf, 1)) == 1)
19
20
            printf("%c", buf);
21
        }
22
        close(fd);
23
        return 0;
24 }
```

## task7: 实现一行多指令

#define SYMBOLS "<|>&;()"中已经定义;

修改sh.c中 int parsecmd(char \*\*argv, int \*rightpipe) 函数,添加 case ';',使fork出的子进程执行已经解析完成的命令,父进程等待子进程执行。

```
1
       case ';':
2
                left = fork();
3
                if (left > 0) {
                    wait(left);
4
5
                    return parsecmd(argv, rightpipe);
6
                } else {
7
                    return argc;
8
9
                break;
```

## task8: 实现追加重定向

1.在 int \_gettoken(char \*s, char \*\*p1, char \*\*p2)中增加识别 >>

2. 在 int parsecmd(char \*\*argv, int \*rightpipe) 函数, 添加 case 'A' 进行相应处理

```
case 'A':
1
                if (gettoken(0, \&t) != 'w') {
2
 3
                    debugf("syntax error: > not followed by word\n");
                    exit();
4
                }
 5
6
7
                if((fd = open(t, O_RDONLY)) < 0) {
                    fd = open(t, O_CREAT);
8
9
                    if (fd < 0) {
10
                        debugf("error in open %s\n", t);
11
                        exit();
12
                    }
                }
13
                                            // 如果不存在文件创建文件
14
                close(fd);
15
                if ((fd = open(t, O_WRONLY | O_APPEND)) < 0) {</pre>
16
17
                    debugf("syntax error: >> followed the word: %s cannot
    open\n", t);
18
                    exit();
19
20
                dup(fd, 1);
21
                close(fd);
                                          // 将文件以O_WRONLY | O_APPEND形式
    打开进行写入
22
23
                break;
```

### task9: 实现引号支持

在 int \_gettoken(char \*s, char \*\*p1, char \*\*p2) 中增加识别 \", 将引号中的内容以 'w' 的类型返回即可。

```
if (*s == '"') {
 1
 2
            S++;
 3
            *p1 = s;
 4
            while (*s && *s != '"') {
 5
                S++;
 6
            }
 7
            if (s == 0) {
 8
                 printf("syntax error: unmatched \"\n");
 9
                 exit();
10
            }
11
            *s = 0;
            S++;
12
13
            p2 = s;
14
            return 'w';
        }
15
```

## task10: 实现前后台任务管理

考虑:如果是后台指令,在每次在执行结束销毁进程之前需要把它的status由JOB\_RUNNING变为JOB\_DONE,而销毁进程属于系统调用的指令,所以可以将对job的相关管理放在内核态中,由用户态通过系统调用进行。

### 准备工作

在 int parsecmd(char \*\*argv, int \*rightpipe) 函数,添加 case '&' 实现指令在后台处理 设立back\_commend标志当前进程执行的是后台指令,与实现一行多指令相比父进程无须等待子进程

```
1
       case '&':
2
                left = fork();
3
                if (left > 0) {
4
                    return parsecmd(argv, rightpipe);
5
                } else {
6
                    back\_commend = 1;
7
                    return argc;
8
                }
9
                break;
```

### job管理

由于把对job的相关管理放在内核,需要实现一系列的系统调用

1. kern/syscall\_all.c中相关结构体和函数

```
1 #define MAXJOBS 128
2
   #define JOB_RUNNING 1
3
   #define JOB_DONE 0
 4
5
   typedef struct {
 6
       int job_id;
7
       int env_id;
8
       int status;
9
      char cmd[1024];
10 } job_t;
11
12  job_t jobs[MAXJOBS];
13 | int next_job_id = 1;
```

#### 按照实现系统调用的一般方式

kern/syscall\_all.c实现具体函数并在syscall\_table中添加-> include/syscall.h添加枚举类型 -> user/lib/syscall\_lib.c中包装msyscall->user/include/lib.h声明

需要为用户提供如下系统调用接口:

```
// user/include/lib.h
// job
void syscall_add_job(u_int envid, char *cmd);
void syscall_list_jobs();
void syscall_kill_job(int job_id);
int syscall_find_job_envid(int job_id);
```

正常执行结束的后台指令的状态设置直接在sys\_env\_destroy函数中进行:

```
1 int sys_env_destroy(u_int envid) {
 2
       struct Env *e;
 3
        try(envid2env(envid, &e, 1));
       for (int i = 0; i < MAXJOBS; i++) {
 4
 5
            if (jobs[i].env_id == e->env_id) {
                jobs[i].status = 0;
 6
 7
                // printk("%d set to done\n", envid);
                break;
 8
9
10
        }
        printk("[%08x] destroying %08x\n", curenv->env_id, e->env_id);
11
        env_destroy(e);
12
        return 0;
13
14 }
```

### 相关调用

• jobs

在sh.c的 runcmd 函数中添加如下进行调用:

```
1
    void runcmd(char *s) {
2
        // ...
3
        if(strcmp(argv[0] , "jobs") == 0) {
            syscall_list_jobs();
4
 5
            if (rightpipe) {
 6
                wait(rightpipe);
 7
            }
8
            exit();
9
        }
10
        // ...
11 }
```

#### • kill

在sh.c的 runcmd 函数中添加如下进行调用:

```
1
    void runcmd(char *s) {
 2
        // ...
 3
        if(strcmp(argv[0], "kill") == 0) {
 4
            int job_id = 0;
 5
            for (int i = 0; argv[1][i]; i++) {
                job_id = 10 * job_id + argv[1][i] - '0';
 6
 7
            }
 8
            syscall_kill_job(job_id);
 9
            if (rightpipe) {
                wait(rightpipe);
10
11
            }
12
            exit();
13
        }
14
        // ...
15
    }
```

#### • fg

在sh.c的 runcmd 函数中添加如下进行调用:

```
1
    void runcmd(char *s) {
 2
        // ...
        if(strcmp(argv[0], "fg") == 0) {
 3
            int job_id = 0;
 4
 5
            for (int i = 0; argv[1][i]; i++) {
                job_id = 10 * job_id + argv[1][i] - '0';
 6
            }
 7
 8
            int env_id = syscall_find_job_envid(job_id);
 9
            if (env_id >= 0) {
                wait(env_id);
10
11
            }
12
            if (rightpipe) {
13
                wait(rightpipe);
            }
14
15
            exit();
16
        }
17
        // ...
18
   }
```

添加job

```
void runcmd(char *s) {
 1
       char *cmd_ptr = s; // 记录输入的首地址
 2
 3
       char cmd[1025];
                        // 拷贝保存控制台输入
       strcpy(cmd, s);
 4
 5
       // ...
 6
       char back_cmd[1024];
 7
       if (back_commend == 1) { // 如果是后台指令 下一步拆分得到具体指令内容
           int begin_index = argv[0] - cmd_ptr; // 指令开始的下标
 8
9
           int end_index = 1024;
10
           for (int i = argv[argc - 1] - cmd_ptr + strlen(argv[argc - 1]);
    i < 1024; i++) {
              if (cmd[i] == '&') {
11
12
                  end_index = i + 1;
                                        // 指令结束的下标
13
                  break;
14
              }
           }
15
16
           strcpy(back_cmd, cmd + begin_index);
17
           back_cmd[end_index - begin_index] = 0;
18
       }
19
20
       int child = spawn(argv[0], argv);
21
       if (back_commend == 1) {
           syscall_add_job(child, back_cmd); // 通过系统调用添加job
22
23
       }
24
       // ...
25 }
```