华东师范大学数据科学与工程学院实验报告

课程名称:操作系统 年级:2020级 上机实践日期:2022/3/15

指导教师: 翁楚良 **姓名:** 张熙翔 **学号:** 10205501427

上机实践名称: Shell Project

一、实验目的

学习 Shell,系统编程,实现一个基本的 Shell

二、实验任务

实现一个基本的 Shell, Shell 能解析的命令行如下:

- 1. 带参数的程序运行功能(ls, vi, grep等)。
- 2. 重定向功能,将文件作为程序的输入/输出
 - (1) > 表示覆盖写
 - (2) >> 表示追加写
 - (3) < 表示文件输入
- 3. 管道符号 |, 能在程序间传递数据。
- 4. 后台符号&,表示此命令将以后台运行的方式执行。
- 5. 工作路径移动命令 cd。
- 6. 程序运行统计 mytop。
- 7. Shell 退出命令 exit。
- 8. history n 显示最近执行的 n 条指令。

三、使用环境

物理机: Windows10

虚拟机: Minix3

虚拟机软件: VMware

四、实验过程

- 1. 前置知识:
- (1) Shell 主体: Shell 主体结构是一个 while 循环,不断接受用户键盘输入行并给出反馈。Shell 将输入的命令行进行解析,根据命令名称分为两类分别处理,即 Shell 内置命令和 program 命令。识别 为 shell 内置命令后,执行对应操作。接受 program 命令后,利用 Minix 自带的程序创建一个或多个新进程,并等待进程结束。如果末尾包含&参数,则为后台任务,Shell 不等待进程结束,直接返回。
 - (2) unix 系统编程: fork, dup2, chdir, getcwd, signal, execvp, open, freopen, pipe, waitpid

等函数; 重定向, 管道等指令。

- 2. 实验思路:
- (1) 内置命令:
- cd: 利用系统调用 chdir 函数改变目录,调用 getcwd 函数获取当前工作目录。
- exit: 退出 Shell 的 while 循环。
- history: 将 Shell 中输入的命令行用二维数组存储,根据参数输出相应的历史命令。
- mytop: 在 minix 系统/proc 文件夹中通过 fopen/fscanf 获取进程信息,输出内存使用情况和 CPU 使用百分比。
 - (2) program 命令:
- 重定向 覆盖写>: 调用 open 函数得到文件描述符,清空文件内容,调用 dup2 (fd, 1)函数将文件描述符映射到标准输出。
- 重定向 追加写>>: 调用 open 函数得到文件描述符,保留文件内容,调用 dup2 (fd, 1)函数将文件描述符映射到标准输出。
- 重定向 文件输入<: 调用 open 函数得到文件描述符,调用 dup2 (fd,0) 函数将文件描述符映射到标准输入。
- 后台运行:调用 signal(SIGCHLD, SIG_IGN),将子进程的标准输入、输出映射到/dev/null,Shell 无需等待子进程结束。
- 管道:调用 pipe 函数创建管道,在子进程中调用 dup2(fd[1],1)函数将管道写端映射到标准输出,进程的输出写入管道。在父进程中,等待子进程结束并回收,调用 dup2(fd[0],0)函数将管道读端 fd[0]映射到标准输入,从管道中读入数据并执行。
 - 3. 代码实现:
 - (1) 宏定义,全局变量以及函数声明

#define 最大命令数量,最大输入命令字符数,每条命令最大长度;全局变量 his_cnt 计数历史命令数量,二维数组 his 存放历史命令,path 指针初始化指向 NULL。

```
#define MAXLINE 100
#define MAXARGS 100
#define M 100

char his[M][M];
int his_cnt = 0; //历史命令计数
char *path = NULL;

void doCommand(char *cmdline);
int parseline(const char *cmdline, char **argv);
int builtin_cmd(char **argv);
void guandao(char *process1[], char *process2[]);
void mytop();
```

(2) 主函数

获取当前工作路径,打印 Shell 提示符,输入命令存入 cmdline 数组中,如果没输入进入下一循环,将命令存储到历史命令二维数组 his 中,调用 doCommand 函数解析命令,最后刷新缓冲区。

```
int main(int argc, char **argv)
   char c;
   char cmdline[MAXLINE];
   while (1)
   {
      path = getcwd(NULL, 0);
      printf("ZhangXixiang shell>%s# ", path);
      fflush (stdout);
      if (fgets(cmdline, MAXLINE, stdin) == NULL)
          continue;
       for (int i = 0; i < M; i++)
          his[his cnt][i] = cmdline[i];
      his cnt = his cnt + 1;
      doCommand(cmdline);
      fflush(stdout);
   exit(0);
}
```

(3) doCommand 函数

调用 parseline 函数对命令进行分割,获取命令和参数,并判断是都是后台命令。执行 builtin cmd 函数,如果是内置命令直接返回。将 program 命令分为六种 case,分别为:

case0: 未出现重定向,管道和后台运行命令

case1: >
case2: <
case3: |
case4: &
case5: >>

根据参数列表 argv 判断所属情况,用 switch-case 结构处理每种情况:

case:0: fork 子进程 execvp 运行。

case1: 包含重定向输出,fork 子进程,在子进程中调用 open 函数得到 file 文件描述符 fd,参数中将文件清空,调用 dup(fd,1)将 file 映射到标准输出,调用 execvp 执行重定向符号前的指令,在父进程调用 waitpid 父进程等待子进程结束并回收。

case2:包含重定向输入,利用参数列表得到重定向符号后面的文件名,fork 一个子进程,在子进程中调用 open 得到 file 的文件描述符,调用 dup2(fd,0)将 file 映射到标准输入,调用 execvp 执行符号前面的指令,在父进程中 waitpid 等待子进程结束并回收。

case3: 命令包含管道,利用参数列表得到管道符号前面的和后面的命令参数,fork 一个子进程,子进程中调用 pipeline 函数实现管道。

case4: fork 一个子进程,调用 signal(SIGCHLD, SIG_IGN)使 minix 接管此进程,调用 open 得到/dev/null/ 的文件描述符(黑洞,通常被用于丢弃不需要的输出流,或作为用于输入流的空文件),映射到标准输入输出,最后 execvp 执行命令。

case5: 包含重定向追加写, fork 子进程, 在子进程中调用 open 函数得到 file 文件描述符 fd,参数中保留文件内容,调用 dup (fd, 1)将 file 映射到标准输出,调用 execvp 执行重定向符号前的指令,在父进程调用 waitpid 父进程等待子进程结束并回收。

```
void doCommand(char *cmdline)
//内置命令、program命令、后台运行
{
   char *arqv[MAXARGS];
   char buf[MAXLINE];
   int bq;
   pid t pid;
   char *file;
   int fd;
   int status;
   int case command = 0;
   strcpy(buf, cmdline);
   if ((bg = parseline(buf, argv)) == 1)
   { //后台
      case command = 4;
   }
   if (argv[0] == NULL)
   {
      return;
   }
   if (builtin cmd(argv))
      return; //内置命令返回
   int i = 0;
   for (i = 0; argv[i] != NULL; i++)
      if (strcmp(argv[i], ">") == 0)
          if (strcmp(argv[i + 1], ">") == 0)
          {
             case_command = 5;
```

```
break;
       }
      case command = 1;
      file = argv[i + 1];
      argv[i] = NULL;
      break;
}
for (i = 0; argv[i] != NULL; i++)
   if (strcmp(argv[i], "<") == 0)</pre>
   {
      case command = 2;
      file = argv[i + 1];
      printf("filename=%s\n", file);
      argv[i] = NULL;
      break;
   }
char *leftargv[MAXARGS];
for (i = 0; argv[i] != NULL; i++)
{
   if (strcmp(argv[i], "|") == 0)
      case command = 3;
      argv[i] = NULL;
      int j;
      for (j = i + 1; argv[j] != NULL; j++)
          leftargv[j - i - 1] = argv[j];
      leftargv[j - i - 1] = NULL;
      break;
   }
}
switch (case_command)
case 0:
   if ((pid = fork()) == 0)
```

```
{
      execvp(argv[0], argv);
      exit(0);
   if (waitpid(pid, &status, 0) == -1)
      printf("error\n");
   break;
case 1:
   /*包含重定向输出*/
   if ((pid = fork()) == 0)
      fd = open(file, O RDWR | O CREAT | O TRUNC, 7777);
      if (fd == -1)
          printf("open %s error!\n", file);
      dup2(fd, 1);
      close(fd);
      execvp(argv[0], argv);
      exit(0);
   }
   if (waitpid(pid, &status, 0) == -1)
      printf("error\n");
   break;
case 2:
   /*包含重定向输入*/
   if ((pid = fork()) == 0)
   {
      fd = open(file, O RDONLY);
      dup2(fd, 0);
      close(fd);
      execvp(argv[0], argv);
      exit(0);
   if (waitpid(pid, &status, 0) == -1)
   {
      printf("error\n");
```

```
}
   break;
case 3:
   /*命令包含管道*/
   if ((pid = fork()) == 0)
      guandao(argv, leftargv);
   }
   else
      if (waitpid(pid, &status, 0) == -1)
          printf("error\n");
   }
   break;
case 4: //后台运行
   signal(SIGCHLD, SIG IGN);
   if ((pid = fork()) == 0)
      signal(SIGCHLD, SIG IGN);
      close(0);
      open("/dev/null", O RDONLY);
      close(1);
      open("/dev/null", O WRONLY);
      execvp(argv[0], argv);
      exit(0);
   }
   //不等待结束
   break:
case 5: //追加写
   if ((pid = fork()) == 0)
   {
      fd = open(file, O_RDWR | O_CREAT | O_APPEND, 7777);
      if (fd == -1)
       {
          printf("open %s error!\n", file);
      dup2(fd, 1);
      close(fd);
      execvp(argv[0], argv);
```

```
exit(0);
}
if (waitpid(pid, &status, 0) == -1)
{
    printf("error\n");
}
break;

default:
    break;
}
return;
```

(4) parseline 函数

解析命令行,得到参数序列,并判断是前台作业还是后台作业。调用 strtok 函数根据空格对命令进行分割,并根据最后一个字符时候是&判断是否为后台命令。

```
int parseline(const char *cmdline, char **argv)
   static char array[MAXLINE];
   char *buf = array;
   int argc = 0;
   int bg;
   strcpy(buf, cmdline);
   buf[strlen(buf) - 1] = ' ';
   while (*buf && (*buf == ' '))
      buf++;
   char *s = strtok(buf, " ");
   if (s == NULL)
   {
      exit(0);
   argv[argc] = s;
   argc++;
   while ((s = strtok(NULL, " ")) != NULL)
      argv[argc] = s;
      argc++;
   argv[argc] = NULL;
```

```
if (argc == 0)
      return 1;
   if ((bg = (*argv[(argc)-1] == '&')) != 0)
   {
      argv[--(argc)] = NULL;
   return bg;
}
    (5) builtin cmd 函数
   exit: 退出 main 函数的 while 循环。
   mytop: 调用 mytop 函数。
   cd: chdir 函数根据参数改变工作目录, path 指向 getcwd 获得的当前的工作目录。
   history: 打印历史命令记录,如果无参数则全部打印,参数过大进行提示。
int builtin cmd(char **argv)
{
   //内置命令
   if (!strcmp(argv[0], "exit"))
      exit(0);
   }
   if (!strcmp(argv[0], "mytop"))
   {
      mytop();
      return 1;
   if (!strcmp(argv[0], "cd"))
      if (!argv[1])
      { // cd 后面啥也没有
         argv[1] = ".";
      int ret = chdir(argv[1]); //改变目录
      if (ret < 0)
      {
         printf("No such directory!\n");
      }
      else
```

{

path = getcwd(NULL, 0); //当前目录

```
}
      return 1;
   }
   if (!strcmp(argv[0], "history"))
      if (!argv[1])
       { //只输入 history
          for (int j = 1; j <= his_cnt; j++)</pre>
          {
             printf("%d ", j);
             puts(his[j - 1]);
       }
      else
       {
          int t = atoi(argv[1]);
          if (his cnt - t < 0)
             printf("please confirm the number below %d\n", his cnt);
          }
          else
              for (int j = his cnt - t; j < his cnt; j++)
                 printf("%d ", j + 1);
                 puts(his[j]);
          }
       }
      return 1;
   }
   return 0;
}
    (6) mytop 函数
```

在/proc/meminfo 中,查看内存信息每个参数对应含义依次是页面大小 pagesize,总页数量 total,空闲页数量 free,最大页数量 largest,缓存页数量 cached。可计算内存大小: (pagesize * total)/1024,同理算出其他页内存大小。在/proc/kinfo 中,查看进程和任务数量。 void myTop() {

```
FILE *fp = NULL;
char buff[255];
/* 获取内容总体内存大小,空闲内存大小,缓存大小。 */
fp = fopen("/proc/meminfo", "r"); // 以只读方式打开 meminfo 文件
fgets(buff, 255, (FILE*)fp); // 读取 meminfo 文件内容进 buff
fclose(fp);
// 获取 pagesize
int i = 0, pagesize = 0;
while (buff[i] != ' ') {
   pagesize = 10 * pagesize + buff[i] - 48;
   i++;
}
// 获取 页总数 total
i++;
int total = 0;
while (buff[i] != ' ') {
   total = 10 * total + buff[i] - 48;
   i++;
}
// 获取空闲页数 free
i++;
int free = 0;
while (buff[i] != ' ') {
   free = 10 * free + buff[i] - 48;
  i++;
}
// 获取最大页数量 largest
i++;
int largest = 0;
while (buff[i] != ' ') {
   largest = 10 * largest + buff[i] - 48;
  i++;
}
// 获取缓存页数量 cached
i++;
```

int cached = 0;

```
while (buff[i] >= '0' && buff[i] <= '9') {</pre>
   cached = 10 * cached + buff[i] - 48;
   i++;
printf("totalMemory is %d KB\n", (pagesize / 1024 * total));
printf("freeMemory is %d KB\n", pagesize / 1024 * free));
printf("cachedMemory is %d KB\n", (pagesize / 1024 * cached));
/* 2. 获取进程和任务数量 */
fp = fopen("/proc/kinfo", "r"); // 以只读方式打开 meminfo 文件
                          // 格式化 buff 字符串
memset (buff, 0x00, 255);
                                // 读取 meminfo 文件内容进 buff
fgets(buff, 255, (FILE*)fp);
fclose(fp);
// 获取进程数量
int processNumber = 0;
i = 0;
while (buff[i] != ' ') {
   processNumber = 10 * processNumber + buff[i] - 48;
   i++;
}
printf("processNumber = %d\n", processNumber);
// 获取任务数量
i++;
int tasksNumber = 0;
while (buff[i] >= '0' && buff[i] <= '9') {
   tasksNumber = 10 * tasksNumber + buff[i] - 48;
   i++;
}
printf("tasksNumber = %d\n", tasksNumber);
return;
 (7) pipe line 管道函数
```

调用 pipe 函数创建一个管道 fd[2], fork 一个子进程,关闭管道读端 fd[0]和文件描述符 1,fd[1]管道写入端,映射到标准输出 1,关闭写端避免堵塞,执行前部分指令,结果输出到 管道,父进程中关闭管道读端 fd[1]和文件描述符 0,fd[0]管道读入端,映射到标准输入 0,关闭读端避免堵塞,等待子进程结束,继续执行。

```
void pipe line(char *process1[], char *process2[])
   int fd[2];
   pipe(&fd[0]);
   int status;
   if ((pid t pid = fork()) == 0)
       close(fd[0]);
      close(1);
      dup(fd[1]);
      close(fd[1]);
      execvp(process1[0], process1);
   else
   { //父进程中
      close(fd[1]);
      close(0);
      dup(fd[0]);
      close(fd[0]);
      waitpid(pid, &status, 0);
       execvp(process2[0], process2);
   }
}
```

五、实验结果

```
ZhangXixiang_shell> ls -a -l
total 168
                                                                640 Mar 19 18:02
1408 Feb 24 14:24
 drwxr-xr-x
                           3 root
                                          operator
                                          operator
 drwxr-xr-x
                              root
                                                                  44 Sep 14
605 Sep 14
                                                                                         2014 .exrc
2014 .prof
                                          operator
                              root
  -rw-r--r--
                              root
                                          operator
                                                                                                   .profile
                                                              20053 Mar 19 18:01 Myshell.
17713 Mar 19 18:02 Myshell.
0 Mar 16 22:30 result.t:
11074 Mar 15 21:37 shell.o
8655 Mar 15 21:37 shell.ye
192 Mar 15 20:34 your
                              root
                                          operator
   rwxr-xr-x
                              root
                                          operator
                                         operator
operator
                              root
                           1 root
1 root
  rwxr-xr-x
                                         operator
armxr-xr-x 3 root operator
ZhangXixiang_shell> mytop
totalMemory is 1046972 KB
freeMemory is 983848 KB
cachedMemory is 34108 KB
processNumber = 256
tasksNumber = 5
   rw-r--r--
 ZhangXixiang_shell> history 3
                муtор
                history 3
```