Linux 内核实验报告

实验题目: shell 命令解释系统设计实验

学号: 200900301236 (辅修号:) 日期: **2012.4.21** 班级: **09** 软 1 姓名: 王添枝

Email: wangtianzhi@163.com

实验目的: 练习怎样编写与内核的接口程序, 深入了解和挖掘内核的各种技术。

硬件环境: 微软实验室 软件环境: gcc4.6.1

ubuntu11.10

Linux version 3.0.0-12-generic

vi 7.3.154

实验步骤:

1、 设计说明

读取环境变量,分割环境变量的各个路径。用户输入命令后,对命令进行解析,根据不同的命令类型进行相应的处理。若命令中有'&'符号则表示后台运行,'〈'符号表示输入重定向,'〉'符号表示输出重定向,'|'符号表示管道,';'符号用来多条命令之间隔开。

对于输入输出重定向,截取重定向的文件;对于管道,分别管道左边和右边的命令;对于';'多命令符号,切割各条命令。解析各条命令,获取命令名和参数。取得命令所在的绝对路径,创建子进程用来执行命令。如果为管道,则在子进程写入管道,在父进程从管道读取。如果有后台执行符号'&'则父进程不用等待子进程执行完,否则等待子进程执行完。

2、 调试记录

(1) 管道功能

myshell\$: ls | grep exp

expl. doc

```
exp1_proc
       exp1_proc.c
       exp2
       exp2. c
       exp2. doc
       exp2 myshell.c
       exp2test
       exp2 存在的问题. txt
      (2) 输出输入重定向
      myshell: 1s > 1s. txt
      myshell$: cat <1s.txt
200900301236-实验一王添枝.pdf
expl. doc
exp1_proc
exp1 proc.c
exp2
exp2. c
exp2. doc
exp2 myshell.c
exp2test
exp2 存在的问题. txt
Linux(旧版).pdf
linux 内核实验报告模板. doc
linux 内核实验教材.pdf
linux 内核实验教学大纲.pdf
1s. txt
各个文件的内容. txt
网络资源
      (3) 处理多条命令
      多条命令之间通过";"符号隔开
      myshell$: pwd;date
      /home/wangtianzhi/桌面/linux 内核实验
      2012年 04月 21日 星期六 21:44:03 CST
```

结论分析与体会:

通过此次实验,对怎样编写与内核的接口程序有了较深的了解。在实验过程中通过网上查阅了很多的资料,掌握了很多新的知识。老师已在实验要求中给出了一部

分程序范例,根据这些前期准备进行了实验。实验过程中,实验目的基本完成,但是代码没有进行优化,可能运行性能比较低。

程序完整源代码:

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <fcntl.h>
#include <errno.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/stat.h>
#define MAXARG 20
#define LS 80
#define SHELL NAME "myshell$:"
#define PROMPT ENVIRONMENT VARIABLE "PROMPT"
char *prompt, **fullpath;
int k=0;
struct command struct {
   char *name;
   int argc://参数个数
   char *argv[];//存放参数 (argv[0]为命令名)
}*command, *command2;
void splitCmd(char buffer[], struct command struct* command) {
    int 1 = 0:
    command->argc=0;
        char *p;
   command->argv[1]=malloc(LS);
   command->argv[1++]=strtok(buffer, ""):
   while(p=strtok(NULL, "")) {
       command->argv[1]=malloc(LS);
       sprintf(command->argv[1++], "%s", p);
       command->argc++;
   }
   command->name=command->argv[0];
   command->argv[1]=NULL;
   //printf("argc=%d\n", command->argc);
}
/**
   查找命令所在路径
   fullPathFile: 存放命令所在的路径
```

```
command: 要查找的路径
**/
void getfullPath(char fullPathFile[], struct command struct* command)
   int c;
   for (c = 0; c < k; c++) {
       sprintf(fullPathFile, "%s/%s", fullpath[c], command->name);
       //access() checks whether the calling process can access the
file path -
                     //name.
                              If pathname is a symbolic link, it is
dereferenced.
       // F OK tests for the existence of the file.
       if (access(fullPathFile, F OK)==0) {//文件存在 access 函数返回 0
          break;
       }else{
          continue;}
   }
   if(c==k){//可执行文件,路径为当前目录
       sprintf(fullPathFile, "%s", command->name);
   // printf("executed:%s\n", fullPathFile);
}
int main() {
   char
*infile, *outfile, *lineBuf, *lineBuf2, *tempBuf, *path, fullpathfilename[6
4],
   fullpathfilename2[64], *lineBuf3, **lines;
   int pid1, pid2;
   int i=0, j;
   int f in, f out;
   int filein, fileout, ispipe, isbkg, mypipe[2];
   lineBuf=(char *) malloc(LS+1);
   lineBuf2=(char *)malloc(LS+1);
   lineBuf3=(char *)malloc(LS+1);
   lines=(char *)malloc(sizeof(lines));
   int t;
   for (t=0; t<5; t++)
       lines[t]=malloc(LS);
   command=(struct command struct *) malloc(command);
```

```
command2=(struct command struct *) malloc(command2);
fullpath=malloc(sizeof(fullpath));
path=getenv("PATH");
printf("path:%s\n", path);
fullpath[k]=malloc(LS);
fullpath[k++]=strtok(path, ":");
while(tempBuf=strtok(NULL, ":")) {//以 ":" 分割字符串
// printf("ok:");
// printf(tempBuf);
   fullpath[k]=malloc(LS);
   sprintf(fullpath[k++], "%s", tempBuf);
}
if((prompt=getenv(PROMPT_ENVIRONMENT_VARIABLE)) == NULL)
   prompt=SHELL NAME;
while (1) {
   t=0;
   j=0;
   filein=0;
   fileout=0;
   ispipe=0;
   isbkg=0;
   bzero(fullpathfilename, 64);//置字节字符串 fullpathfile 为零
   bzero(lineBuf, LS+1);
   printf(prompt);
   gets(lineBuf3);
   if(strlen(lineBuf3) == 0)
       continue:
   if(strstr(lineBuf3, "&")) {//有后台执行符 "&"
       isbkg=1;
       lineBuf3=strtok(lineBuf3, "&");
       lines[t++]=strtok(lineBuf3, ";");
       printf("lines[0]:%s\n", lines[0]);
       while(lines[t]=strtok(NULL, ";"))
           t++:
   int q;
   for (q=0; q < t; q++) {
       lineBuf=lines[q];
```

```
if(strstr(lineBuf,">")){//输出重定向
         filein=1:
         lineBuf=strtok(lineBuf, ">");
         infile=strtok(NULL,">");
      if(strstr(lineBuf, "<")){//输入重定向
         fileout=1;
         lineBuf=strtok(lineBuf, "<");
         outfile=strtok(NULL, "<");
      if(strstr(lineBuf,"|")){//管道
         ispipe=1;
         lineBuf=strtok(lineBuf, "|");
         lineBuf2=strtok(NULL, "|");
         //printf("lineBuf2%s\n", lineBuf2);
         if (pipe(mypipe) < 0) {// 创建管道, mypipe[0]用来读,
mypipe[1]用来写
            /*mypipe[0] Read
             mypipe[1] Write*/
            printf("pipe create error\n");
      //printf("lineBuf=%s\n", lineBuf);
      splitCmd(lineBuf, command);
      getfullPath(fullpathfilename, command);
      if (strcasecmp (command->name, "exit") ==0)
         exit(0):
      if((pid1=fork())==0){//child process
      //printf("fullpathfilename%s\n", fullpathfilename);
         if (filein) {//输出重定向
                //只写打开(若不存在自动创建)
                //参数 mode (第三个参数) 只有在建立新文件时才会生效
                //S IRWXU 00700 权限,代表该文件所有者具有可读、可
写及可执行的权限。
                //S IRWXG 00070 权限,代表该文件用户组具有可读、可写
及可执行的权限。
                //S_IRWXO 00007 权限,代表其他用户具有可读、可写及可
执行的权限。
            f in = open(infile, O WRONLY | O CREAT, S IRWXU
```

```
S IRWXG
                   S IRWXO);
            close(1)://1 为标准输出设备
            dup(f_in);//These system calls create a copy of the
file descriptor oldfd.
            close(f_in);
         if (fileout) {//输入重定向
            f_out = open(outfile, O_RDONLY | O_CREAT, S_IRWXU |
S IRWXG
                   S IRWXO);
            close(0);//0 为标准输入设备
            //由 dup 返回的新文件描述符一定是当前可用文件描述中的最
小数值
            dup(f_out);
            close(f_out);
         if(ispipe){//管道
            close(mypipe[0]); //关闭 read
            close(1);
            dup2(mypipe[1], 1); //int dup2(int oldfd, int newfd)
makes newfd be the copy of
                                  //oldfd, closing newfd first if
neces - sary
            close(mypipe[1]);
         execvp(fullpathfilename, command->argv);
         printf("EXEC %s failed:\n", command->name);
         exit(1):
      else {//parent process
         if(ispipe) {
             close(mypipe[1]); //关闭 "write" 一端
             if ((pid2 = fork())==0) {//second child process
                splitCmd(lineBuf2, command2);
                getfullPath(fullpathfilename2, command2);
                close(mypipe[1]); //关闭 "write" 的的一端
                close(0):
                dup2(mypipe[0], 0); //在执行系统调用 exec 后, 会释放
0,1,2之外由父进程打开的文件,
                close(mypipe[0]); //所以要把 myPipe[0]复制到 stdin 对
```

```
应的文件句柄0
   //printf("fullpathfilename2:%s\n", fullpathfilename2);
                  execvp(fullpathfilename2, command2->argv);
                  printf("EXEC %s failed:%s\n", command2->name);
                  exit(1);
              }//end of second child process
          }//end of if(ispipe)
           if(!isbkg){//没有后台执行
              wait(&pid1);
              if(ispipe) {
                  close(mypipe[0]);
                  wait(&pid2);
          }
       /*if(WIFEXITED(pid1)) {
           if (WEXITSTATUS(pid1)) {
              fprintf(stderr, "child
                                     exited with
                                                                status
%d. \n", WEXITSTATUS(pid1));
       }else {
       fprintf(stderr, "child exited unexpectedly\n");
       }*/
       } }
   int rel:
   for (rel=1; rel<=command->argc; rel++) {
              free (command->argv[re1]);
              command->argv[re1] == NULL;
   free (command);
   free (fullpath);
   free(lineBuf);
   free (command2);
   free (lineBuf2);
```

参考材料

linux 内核设计与实现