# **哈爾濱Z紫大學** 实验报告

# 实验(四)

题		目	TinyShell	
			微壳	
专		₩	计算机类	
学		号	120L022115	
班		级	2003007	
学		生	王炳轩	
指	导 教	7 师	吴锐	
实	验 地	点	线上	
实	验 E	]期	2022-05-02	

# 计算学部

# 目 录

第1章 实验基本信息	4 -
1.1 实验目的	
1.2 实验环境与工具	
1.2.1 被什坏境	
1.2.3 开发工具	
1.3 实验预习	
第 2 章 实验预习	
2.1 进程的概念、创建和回收方法(5 分)	
2.2 信号的机制、种类(5 分)	
2.3 信号的发送方法、阻塞方法、处理程序的设置方法(5 分)	
2.4 什么是 SHELL, 简述其功能和处理流程(5分)	
第 3 章 TINYSHELL 的设计与实现	
3.1.1 VOID EVAL(CHAR *CMDLINE)函数(10分)	
3. 1.2 INT BUILTIN_CMD(CHAR **ARGV)函数(5 分)	
3.1.4 VOID WAITFG(PID T PID) 函数(5 分)	
3. 1.5 VOID SIGCHLD HANDLER(INT SIG) 函数(10 分)	
第 4 章 TINYSHELL 测试	
4.1 测试方法	
4.2 测试结果评价	
4.3 自测试结果	
4.3.1 测试用例 trace01.txt 的输出截图(1 分)	
4.3.3 测试用例 trace03.txt 的输出截图(1 分)	
4.3.4 测试用例 trace04.txt 的输出截图(1 分)	
4.3.5 测试用例 trace05.txt 的输出截图 (1 分)	
4.3.6 测试用例 trace06.txt 的输出截图 (1 分)	
4.3.7 测试用例 trace07.txt 的输出截图 (1 分)	
4.3.8 测试用例 trace08.txt 的输出截图(1 分)	17 -
4.3.9 测试用例 trace09.txt 的输出截图 (1 分)	
4.3.10 测试用例 trace10.txt 的输出截图 (1 分)	
4.3.11 测试用例 trace11.txt 的输出截图 (1 分)	
4.3.12 测试用例 trace12.txt 的输出截图 (1 分)	
4.3.13 测试用例 trace13.txt 的输出截图(1 分)	19 -

4.3.14 测试用例 trace14.txt 的输出截图(1 分) 4.3.15 测试用例 trace15.txt 的输出截图(1 分) 4.4 自测试评分	22 -
第4章 总结	23 -
4.1 请总结本次实验的收获4.2 请给出对本次实验内容的建议	
参考文献	24 -

# 第1章 实验基本信息

# 1.1 实验目的

理解现代计算机系统进程与并发的基本知识 掌握 linux 异常控制流和信号机制的基本原理和相关系统函数 掌握 shell 的基本原理和实现方法 深入理解 Linux 信号响应可能导致的并发冲突及解决方法 培养 Linux 下的软件系统开发与测试能力

# 1.2 实验环境与工具

#### 1.2.1 硬件环境

Surface Go 3: x64, Pentium G6500Y @ 1.1GHz, 16GB RAM, 128GB SSD.

# 1.2.2 软件环境

Windows 11, Windows Subsystem for Linux, Ubuntu 20.04

#### 1.2.3 开发工具

Code::Blocks, gcc, vim, edb, gdb

# 1.3 实验预习

上实验课前,必须认真预习实验指导书(PPT或PDF)

了解实验的目的、实验环境与软硬件工具、实验操作步骤,复习与实验有关的 理论知识。

了解进程、作业、信号的基本概念和原理 了解 shell 的基本原理 熟知进程创建、回收的方法和相关系统函数 熟知信号机制和信号处理相关的系统函数

# 第2章 实验预习

# 总分 20 分

# 2.1 进程的概念、创建和回收方法(5分)

进程:是一个程序在操作系统中的执行实例,是系统进行资源分配和调度的基本单位,是操作系统结构的基础。在早期面向进程设计的计算机结构中,进程是程序的基本执行实体;在当代面向线程设计的计算机结构中,进程是线程的容器。程序是指令、数据及其组织形式的描述,进程是程序的实体。

进程的创建方法:在 shell 中,当用户运行新程序时,系统会调用 fork 复制与当前 shell 进程相同的一份资源给新程序,然后调用 execve 装载程序资源。

进程的回收方法: 当子进程走完了自己的生命周期后,它会执行 exit()系统调用,此时原来进程表中的数据会被该进程的退出码(exit code)、执行时所用的 CPU 时间等数据所取代,这些数据会一直保留到系统将它传递给它的父进程(必须使用 wait 或 waitpid)为止,此段时间,子进程会成为僵尸进程。之后,子进程由父进程(创建它的进程)回收,当父进程比子进程提前结束时,由系统 init 进程负责回收。

# 2.2 信号的机制、种类(5分)

Linux 信号就是一条小消息,它通知进程系统中发生了一个某种类型的事件,类似于异常和中断。从内核发送到(有时是在另一个进程的请求下)一个进程。信号类型是用小整数来标识的: {1-30}。信号中唯一的信息是它的 ID 和它的到达。

信号可以被进程阻塞(延迟接收处理)、忽略、捕获并自定义处理或执行默认 处理行为。

内核为每一个进程维护着两个 n 位二进制数 (n 为操作系统的信号数量): blocks 和 pendings,这两个二进制数的每一位分别表示对第 i 个信号的阻塞/发生,因此,信号不能累计,每一种信号最多只能被发送 1 次直到被接收并清空标志位。常见的信号种类:

ID	名称	默认行为	相应事件
2	SIGINT	终止	来自键盘的中断
9	SIGKILL	终止	杀死程序(该信号不能被捕获不能被忽略)
11	SIGSEGV	终止	无效的内存引用 (段故障)
14	SIGALRM	终止	来自alarm函数的定时器信号
17	SIGCHLD	忽略	一个子进程停止或者终止

# 2.3 信号的发送方法、阻塞方法、处理程序的设置方法(5分)

# 2.3.1 发送方法

#### 被动发送信号:

系统检测到进程发生除零错误、非法内存访问等异常时。

#### 主动发送信号:

- 1、在 bash 下通过 kill 命令: 给进程组发送: kill -信号 ID -PGID 给单一进程发送: kill -信号 ID PID (少一个负号-)
- 2、通过调用系统函数 kill: kill(PID, SIGINT);
- 3、从键盘发送信号(到前台进程组):

Ctrl+c:发送 SIGINT (终止) Ctrl+z:发送 SIGTSTP (挂起停止)

# 2.3.2 阻塞与解除阻塞信号的方法

#### 隐式阻塞机制

内核默认阻塞与当前正在处理信号类型相同的待处理信号。

#### 显式阻塞和解除阻塞机制

sigprocmask 函数及其辅助函数可以明确地阻塞/解除阻塞选定的信号。 辅助函数:

- sigemptyset——初始化 set 为空集合
- sigflllset——把每个信号都添加到 set 中
- sigaddset——把指定的信号 signum 添加到 set 中
- sigdelset——从 set 中删除指定的信号

# 2.3.3 处理程序的设置方法

# 可以使用 signal函数修改和信号signum相关联的默认行为:

- handler\_t \*signal(int signum, handler\_t \*handler)handler的不同取值:
  - SIG\_IGN: 忽略类型为signum的信号
  - SIG\_DFL: 类型为 signum的信号行为恢复为默认行为
  - 否则,handler 就是用户定义的函数的地址,这个函数称为<mark>信号处</mark>理程序
    - 只要进程接收到类型为 signum 的信号就会调用信号处理程序
    - 将处理程序的地址传递到signal函数从而改变默认行为,这叫作 设置信号处理程序
    - 调用*信号处理程序*称为<mark>捕获信号</mark>
    - 执行信号处理程序称为处理信号
    - 当处理程序执行return时,控制会传递到控制流中被信号接收所中 断的指令处

# 2.4 什么是 shell, 简述其功能和处理流程(5分)

Shell 俗称壳(用来区别于核),是指"为使用者提供操作界面"的软件(command interpreter,命令解析器)。它类似于 DOS 下的 COMMAND.COM 和后来的 cmd.exe。它接收用户命令,然后调用相应的应用程序。同时它又是一种程序设计语言。作为命令语言,它交互式解释和执行用户输入的命令或者自动地解释和执行预先设定好的一连串的命令;作为程序设计语言,它定义了各种变量和参数,并提供了许多在高级语言中才具有的控制结构,包括循环和分支。

基本上 shell 分两大类:

一、图形界面 shell(Graphical User Interface shell 即 GUI shell)

例如:应用最为广泛的 Windows Explorer (微软的 Windows 系列操作系统),还有也包括广为人知的 Linux shell,其中 Linux shell 包括 X Window Manager (BlackBox 和 FluxBox),以及功能更强大的 CDE、GNOME、KDE、 Xfce。

二、命令行式 shell(Command Line Interface shell ,即 CLI shell)

例如: sh (Bourne Shell) /csh/tcsh/bash/ksh/zsh/fish 等 (Unix 及类 unix)

COMMAND.COM(CP/M 系统; MS-DOS、PC-DOS、DR-DOS、FreeDOS 等 DOS; Windows 9x)

cmd.exe/命令提示符(OS/2、Windows NT、React OS)

Windows PowerShell (支持.NET Framework 技术的 Windows NT)

# shell 的功能就是执行用户发出的命令,常用的命令如下:

# 常用命令

命令	备注	适用于的命令解释程序
cat [文件名]	输出文件内容到基本输出(屏幕 or 加>fileName 到另一个文件)	Unix、类 unix、Haiku 操作系统
cb	格式化 <u>源代码</u>	Unix、类 unix
<u>chmod</u>	改变文件的权限	Unix、类 unix
<u>cp</u>	复制文件	MULTICS、Unix、类 unix、Haiku 操作系统
date	当前的时间和日期	Unix、类 unix、Haiku 操作系统
echo \$abc	在变量赋值之后,只需在变量前面加一个\$去引用。	Unix、类 unix、Haiku 操作系统、Windows Powershell
<u>lint</u>	语法检查程序	Unix、类 unix、Haiku 操作系统
<u>ls</u>	列出文件目录	MULTICS、Unix、类 unix、Haiku 操作系统、 Windows Powershell
dir	列出文件目录	Debian GNU/Linux Cygwin
man	查询命令	Unix、类 unix、Haiku 操作系统
<u>more</u>	查看文本文件内容	Unix、类 unix、Haiku 操作系统
<u>du</u>	查看磁盘空间状况	Unix、类 unix、Haiku 操作系统
<u>uname</u>	查看当前操作系统名称或版本号	Unix、类 unix
who [2]	你的用户名和终端类型 定义变量 name	Unix、类 unix
<u>ps</u>	查看当前进程状况 =abc? (bash/pdksh)    set name = abc (tcsh)	Unix、类 unix、Haiku 操作系统
<u>mv</u>	改 <u>文件名</u> /移动文件	Unix、类 unix、Haiku 操作系统
pwd	显示目录路径命令	Unix、类 unix
exit	<u>登出</u>	Unix、类 unix
logout	登出	Unix、类 unix( <u>FreeBSD</u> 操作系统中仅适用于 root用户)
<u>rm</u>	删除文件	Unix、类 Unix、Haiku 操作系统
echo [文本]	显示指定文本	Unix、类 unix、Haiku 操作系统、DOS、OS/2、Windows、React OS(Windows NT cmd.exe 中,[文本]不能为 on 或 off)
help [命令]	列出一个命令的详细信息	Cygwin、Windows NT
<u>shutdown</u>	关机	Unix、类 unix、Windows NT、React OS
<u>cd</u>	更改工作目录	Unix、类 unix、Haiku 操作系统、OS/2、Windows、 React OS; DOS 从 2.0 版起
<u>chdir</u>	更改工作目录	Unix、类 unix、Haiku 操作系统、OS/2、Windows、 React OS; DOS 从 2.0 版起
<u>rmdir</u>	删除目录	Unix、类 unix、Haiku 操作系统
<u>mkdir</u>	创建目录	Unix、类 unix、Haiku 操作系统、OS/2、Windows、 React OS; DOS 从 2.0 版起

shell 的处理流程包括:解析指令、执行指令序列(调用系统函数)、打印执行结果信息。

# 第3章 TinyShell 的设计与实现

#### 总分 45 分

## 3.1 设计

# 3.1.1 void eval(char \*cmdline)函数(10分)

函数功能: 执行用户刚刚输入的命令行: 如果用户已请求内置命令(退出、作业、bg 或 fg),则立即执行该命令。否则,派生一个子进程,并在该子进程的上下文中运行该作业。如果作业正在前台运行,等待它终止,然后返回。每个子进程有一个唯一的进程组 ID,这样当我们在键盘上键入 ctrl-c (ctrl-z)时,我们的后台子进程就不会从内核接收 SIGINT (SIGTSTP)。

参数: char \*cmdline 命令行的字符起始指针。

处理流程:初始化、取出指令并判断是否为 builtin-command、设置异常信号阻塞、执行 fork、对于父进程则等待子进程运行结束回收资源,对于子进程则调用 execve 执行程序。

#### 要点分析:

初始化并分析命令:

#### 设置信号处理:

```
if (sigemptyset(&mask) < 0)
    unix_error("sigemptyset error");
if (sigaddset(&mask, SIGCHLD))
    unix_error("sigaddset error");
if (sigaddset(&mask, SIGINT))
    unix_error("sigaddset error");
if (sigaddset(&mask, SIGTSTP))
    unix_error("sigaddset error");
if (sigprocmask(SIG_BLOCK, &mask, NULL) < 0)
    unix_error("sigprocmask error");</pre>
```

#### fork:

```
/* Create a child process */
if ((pid = fork()) < 0)
    unix_error("fork error");</pre>
```

子讲程:

```
if (pid == 0) {
    /* Child unblocks signals */
    sigprocmask(SIG_UNBLOCK, &mask, NULL);

    /* Each new job must get a new process group ID
        so that the kernel doesn't send ctrl-c and ctrl-z
        signals to all of the shell's jobs */
    if (setpgid(0, 0) < 0)
        unix_error("setpgid error");

    /* Now load and run the program in the new job */
    if (execve(argv[0], argv, environ) < 0) {
        printf("%s: Command not found\n", argv[0]);
        exit(0);
    }
}</pre>
```

#### 父进程:

```
/* Parent adds the job, and then unblocks signals so that
    the signals handlers can run again */
addjob(jobs, pid, (bg == 1 ? BG : FG), cmdline);
sigprocmask(SIG_UNBLOCK, &mask, NULL);

if (!bg)
    waitfg(pid);
else
    printf("[%d] (%d) %s", pid2jid(pid), pid, cmdline);
}
/* $end handout */
return;
```

# 3. 1.2 int builtin\_cmd(char \*\*argv)函数(5分)

函数功能:识别并解释内置命令: quit, fg, bg, 和 jobs.

参 数: char \*\*argv 命令行

处理流程: 读入命令行, 挨个判断调用即可。

要点分析:

```
int builtin_cmd(char** argv)
    char* head = argv[0];//,p = argv[0];
    //int argc = 0;
    if (head == (char*)NULL) return 1;
    /*while(p!=NULL){
        argc++;
        p = argv[argc];
    }*/
    if (strcmp("quit", head) == 0) {//quit
        //printf("Quit Shell! Back Control Termina
        exit(0);
    else if (strcmp("fg", head) == 0) {// fg}
        do_bgfg(argv);
        return 1;
    else if (strcmp("bg", head) == 0) {// bg
        do_bgfg(argv);
        return 1;
    else if (strcmp("jobs", head) == 0) {// jobs
        //printf("jobs\n");
        listjobs(jobs);
        return 1;
```

# 3. 1.3 void do\_bgfg(char \*\*argv) 函数(5分)

函数功能: 实现内置命令 bg 和 fg

参数: char\*\* argv

处理流程: 先判断是否合法, 再执行。

要点分析:

#### 判断合法:

```
/* Ignore command if no argument */
if (argv[1] == NULL) {
    printf("%s command requires PID or %%jobid argument\n", argv[0]);
/* Parse the required PID or %JID arg */
if (isdigit(argv[1][0])) {
    pid_t pid = atoi(argv[1]);
    if (!(jobp = getjobpid(jobs, pid))) {
        printf("(%d): No such process\n", pid);
        return;
else if (argv[1][0] == '%') {
    int jid = atoi(&argv[1][1]);
    if (!(jobp = getjobjid(jobs, jid))) {
        printf("%s: No such job\n", argv[1]);
        return;
else {
   printf("%s: argument must be a PID or %%jobid\n", argv[0]);
   return;
```

#### 执行:

```
/* bg command */
if (!strcmp(argv[0], "bg")) {
    DONTWAIT = 1;
    if (kill(-(jobp->pid), SIGCONT) < 0)
        unix_error("kill (bg) error");
    jobp->state = BG;
    printf("[%d] (%d) %s", jobp->jid, jobp->pid, jobp->cmdline);
}

/* fg command */
else if (!strcmp(argv[0], "fg")) {
    DONTWAIT = 1;
    if (kill(-(jobp->pid), SIGCONT) < 0)
        unix_error("kill (fg) error");
    jobp->state = FG;
    waitfg(jobp->pid);
}
else {
    printf("do_bgfg: Internal error\n");
    exit(0);
}
/* $end handout */
```

3. 1.4 void waitfg(pid\_t pid) 函数(5分)

函数功能: 等待一个前台作业结束

参数: pid t pid

处理流程: 等待 PID 为 pid 的前台进程作业结束。

要点分析:

# 3. 1.5 void sigchld\_handler(int sig) 函数(10分)

函数功能: 捕获 SIGCHILD 信号

参数: int sig

处理流程:子进程挂起、继续、终止时收到信号,使用 DONTWAIT 判断是否为终

止, 然后执行回收。

要点分析:

- 3.2 程序实现(tsh.c 的全部内容)(10分) 重点检查代码风格:
  - (1) 用较好的代码注释说明——5 分 已注释
  - (2) **检查每个系统调用的返回值——5** 分 已完成

# 第4章 TinyShell 测试

# 总分 15 分

## 4.1 测试方法

针对 tsh 和参考 shell 程序 tshref,完成测试项目 4.1-4.15 的对比测试,并将测试结果截图或者通过重定向保存到文本文件(例如: ./sdriver.pl -t trace01.txt -s ./tsh -a "-p" > tshresult01.txt)。

# 4.2 测试结果评价

tsh 与 tshref 的输出在一下两个方面可以不同:

- (1) PID
- (2)测试文件 tracel1.txt, tracel2.txt 和 tracel3.txt 中的/bin/ps 命令,每次运行的输出都会不同,但每个 mysplit 进程的运行状态应该相同。

除了上述两方面允许的差异,tsh与 tshref 的输出相同则判为正确,如不同则给出原因分析。

# 4.3 自测试结果

# 4.3.1 测试用例 trace01.txt 的输出截图(1分)

tsh 测试结果		tshref 测试结果
#	make test01 -t trace01.txt -s ./tsh -a "-p" - Properly terminate on EOF.	<pre>noname:shell&gt;make rtest01 ./sdriver.pl -t trace01.txt -s ./tshref -a "-p" # # trace01.txt - Properly terminate on EOF. #</pre>
测试结	相同	
论		

# 4.3.2 测试用例 trace02.txt 的输出截图(1分)

tsh 测试结果	tshref 测试结果
----------	-------------

# 4.3.3 测试用例 trace03.txt 的输出截图(1分)

```
tsh 测试结果

noname:shell>make test03
./sdriver.pl -t trace03.txt -s ./tsh -a "-p"
#
# trace03.txt - Run a foreground job.
# tsh> quit

测试结 相同
论
```

# 4.3.4 测试用例 trace04.txt 的输出截图(1 分)

```
tsh 测试结果

noname:shell>make test04
./sdriver.pl -t trace04.txt -s ./tsh -a "-p"
# trace04.txt - Run a background job.
# tsh> ./myspin 1 &
[1] (30631) ./myspin 1 &
[1] (30625) ./myspin 1 &
noname:shell>make rtest04
./sdriver.pl -t trace04.txt -s ./tshref -a "-p"
# trace04.txt - Run a background job.
# tsh> ./myspin 1 &
[1] (30625) ./myspin 1 &
noname:shell>

测试结论 相同
```

# 4.3.5 测试用例 trace05.txt 的输出截图(1分)

tsh 测试结果	tshref 测试结果
----------	-------------

```
>make test05
                                                                         >make rtest05
 /sdriver.pl -t trace05.txt -s ./tsh -a "-p"
                                                            /sdriver.pl -t trace05.txt -s ./tshref -a "-p"
                                                           # trace05.txt - Process jobs builtin command.
  trace05.txt - Process jobs builtin command.
                                                           tsh> ./myspin 2 &
[1] (30639) ./myspin 2 &
tsh> ./myspin 3 &
[2] (30641) ./myspin 3 &
tsh> ./myspin 2 &
[1] (30648) ./myspin 2 &
tsh> ./myspin 3 &
[2] (30650) ./myspin 3 &
                                                           tsh> jobs
[1] (30639) Running ./myspin 2 &
tsh> jobs
[1] (30648) Running ./myspin 2 &
                                                           [2] (30641) Running ./myspin 3 &
[2] (30650) Running ./myspin 3 \&
  测试结论
                       相同
```

#### 4.3.6 测试用例 trace06.txt 的输出截图(1分)



# 4.3.7 测试用例 trace07.txt 的输出截图(1 分)

```
tsh 测试结果

noname:shell=make rtest07
./sdriver.pl -t trace07.txt -s ./tshref -a "-p"
#
# trace07.txt - Forward SIGINT only to foreground job.

tsh> ./myspin 4 &
[1] (30683) ./myspin 4 &
tsh> ./myspin 5
Job [2] (30685) terminated by signal 2
tsh> jobs
[1] (30683) Running ./myspin 4 &

测试结论 相同
```

# 4.3.8 测试用例 trace08.txt 的输出截图(1 分)

tsh 测试结果 tshref 测试	结果
--------------------	----

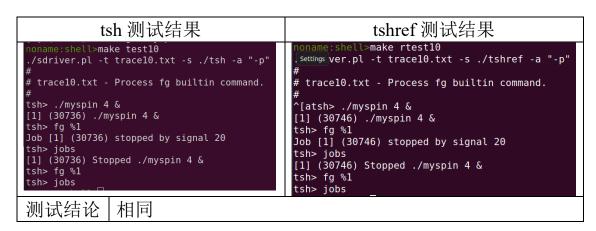
```
noname:Shell>make test08
./sdriver.pl -t trace08.txt -s ./tsh -a "-p"
# trace08.txt - Forward SIGTSTP only to foreground job.
# tsh> ./myspin 4 &
[1] (30693) ./myspin 5
Job [2] (30695) stopped by signal 20
tsh> jobs
[1] (30693) Running ./myspin 4 &
[2] (30695) Stopped ./myspin 5
Joname:Shell>make rtest08
./sdriver.pl -t trace08.txt -s ./tshref -a "-p"
# trace08.txt - Forward SIGTSTP only to foreground job.
# tsh> ./myspin 4 &
[1] (30703) ./myspin 4 &
tsh> ./myspin 5
Job [2] (30705) stopped by signal 20
tsh> jobs
[1] (30693) Running ./myspin 4 &
[2] (30705) Stopped ./myspin 5
Joh [2] (30705) Stopped ./myspin 5
Joh [2] (30705) Stopped ./myspin 5

Will 结论 相同
```

## 4.3.9 测试用例 trace09.txt 的输出截图(1分)

```
tshref 测试结果
                            tsh 测试结果
                                                                                                 oname:shell>make rtest09
./sdriver.pl -t trace09.txt -s ./tshref -a "-p"
            :shell>make test09
 ./sdriver.pl -t trace09.txt -s ./tsh -a "-p"
                                                                                                  trace09.txt - Process bg builtin command
   trace09.txt - Process bg builtin command
                                                                                               #
tsh> ./myspin 4 &
[1] (30713) ./myspin 4 &
tsh> ./myspin 5
Job [2] (30715) stopped by signal 20
 tsh> ./myspin 4 &
[1] (30724) ./myspin 4 & tsh> ./myspin 5
                                                                                               Job [2] (30/15) stopped by signate this jobs [1] (30713) Running ./myspin 4 & [2] (30715) Stopped ./myspin 5 tsh> bg %2 [2] (30715) ./myspin 5 tsh> jobs [1] (30713) Running ./myspin 4 & [2] (30715) Running ./myspin 5
Job [2] (30726) stopped by signal 20 tsh> jobs [1] (30724) Running ./myspin 4 & [2] (30726) Stopped ./myspin 5
tsh> bg %2
[2] (30726) ./myspin 5
tsh> jobs
[1] (30724) Running ./myspin 4 &
[2] (30726) Running ./myspin 5
 测试结论
                            |相同
```

## 4.3.10 测试用例 trace10.txt 的输出截图(1分)



# 4.3.11 测试用例 trace11.txt 的输出截图(1分)

tsh 测试结果	tshref 测试结果
----------	-------------

```
oname:shell>make testll
/sdriver.pl -t tracell.txt -s ./tsh -a "-p"
                                                                                                                                    oname:shell>make rtestll
/sdriver.pl -t tracell.txt -s ./tshref -a "-p"
  tracell.txt - Forward SIGINT to every process in foregr
                                                                                                                                    # tracell.txt - Forward SIGINT to every process in foregr
 ound process group
                                                                                                                                   ound process group
 Job [1] (30757) terminated by signal 2
tsh> /bin/ps a
                                                                                                                                  PID TTY STAT TIME COMMAND

1990 tty2 Ssl+ 0:00 /usr/lib/gdm3/gdm-x-session
-run-script env GNOME_SHELL_SESSION_MODE=ubuntu /usr/bin
                                                                                                                                      PID TTY STAT TIME COMMAND
1990 tty2 Ssl+ 0:00 /usr/lib/gdm3/gdm-x-session
-run-script env GNOME_SHELL_SESSION_MODE=ubuntu /usr/bin
--run-script env GNOME_SHELL_SESSION_MODE=ubuntu /usr/bin/gnome-session --systemd --session=ubuntu 1992 tty2 Sl+ 1:41 /usr/lib/xorg/Xorg vt2 -displayfd 3 -auth /run/user/1000/gdm/Xauthority -background n one -noreset -keeptty -verbose 3 2413 tty2 Sl+ 0:00 /usr/libexec/gnome-session-binary --systemd --systemd --session=ubuntu 30104 pts/0 Ss 0:00 bash 30435 pts/1 Ss+ 0:00 bash 30752 pts/0 S+ 0:00 make testl1 30753 pts/0 S+ 0:00 /bin/sh -c ./sdriver.pl -t tracell.txt -s ./tsh -a "-p" 30754 pts/0 S+ 0:00 /usr/bin/perl ./sdriver.pl -t tracell.txt -s ./tsh -a -p 30755 pts/0 S 0:00 ./tsh -p 30760 pts/0 R 0:00 /bin/ps a noname:shell=
                                                                                                                                  2413 tty2 St+ 0:00 /usr/libexec/c
inary --systemd --systemd --session=ubuntu
30104 pts/0 Ss+ 0:00 bash
30435 pts/1 Ss 0:00 bash
30761 pts/1 S+ 0:00 make rtes+11
30762 pts/1 S+ 0:00 make rtes+11
acell ty+
                                                                                                                                      estings oreset -keeptty -verbose 3
2413 tty2 Sl+ 0:00 /usr/libexec/gnome-session-b
                                                                                                                                    30435 pts/1 Ss 0:00 bash
30761 pts/1 S+ 0:00 make rtestll
30762 pts/1 S+ 0:00 /bin/sh -c ./sdriver.pl -t
acell.txt -s ./tshref -a "-p"
30763 pts/1 S+ 0:00 /usr/bin/perl ./sdriver.pl
tracell.txt -s ./tshref -a -p
30764 pts/1 S+ 0:00 ./tshref -p
30769 pts/1 R 0:00 /bin/ps a
                                                                                                                                                                                         0:00 make rtest11
0:00 /bin/sh -c ./sdriver.pl -t t
测试结论
                                          相同
```

#### 4.3.12 测试用例 trace12.txt 的输出截图(1分)



# 4.3.13 测试用例 trace13.txt 的输出截图(1分)

tshref 测试结果	tsh 测试结果
-------------	----------

noname:shell>make rtest13	noname:shell>make test13
./sdriver.pl -t trace13.txt -s ./tshref -a "-p"	./sdriver.pl -t trace13.txt -s ./tsh -a "-p"
#	#
# trace13.txt - Restart every stopped process	# trace13.txt - Restart every stopped process
in process group	in process group
# #	#
tsh> ./mysplit 4	tsh> ./mysplit 4
Job [1] (30822) stopped by signal 20	Job [1] (30809) stopped by signal 20
tsh> jobs	tsh> jobs
[1] (30822) Stopped ./mysplit 4	[1] (30809) Stopped ./mysplit 4
tsh>/bin/ps a	tsh>/bin/ps a
PID TTY STAT TIME	PID TTY STAT TIME
COMMAND	COMMAND
1990 tty2 Ssl+ 0:00	1990 tty2 Ssl+ 0:00
/usr/lib/gdm3/gdm-x-sessionrun-script env	/usr/lib/gdm3/gdm-x-sessionrun-script env
GNOME SHELL SESSION MODE=ubunt	GNOME_SHELL_SESSION_MODE=ubunt
u /usr/bin/gnome-sessionsystemd	u /usr/bin/gnome-sessionsystemd
session=ubuntu	session=ubuntu
1992 tty2 Sl+ 1:43	1992 tty2 Sl+ 1:43
/usr/lib/xorg/Xorg vt2 -displayfd 3 -auth	/usr/lib/xorg/Xorg vt2 -displayfd 3 -auth
/run/user/1000/gdm/Xauthority -background	/run/user/1000/gdm/Xauthority -background
none -noreset -keeptty -verbose 3	none -noreset -keeptty -verbose 3
2413 tty2 Sl+ 0:00	2413 tty2 SI+ 0:00
/usr/libexec/gnome-session-binarysystemd	/usr/libexec/gnome-session-binarysystemd
systemdsession=ubuntu	systemdsession=ubuntu
30104 pts/0 Ss+ 0:00 bash	30104 pts/0 Ss 0:00 bash
30435 pts/1 Ss 0:00 bash	30435 pts/1 Ss+ 0:00 bash
30817 pts/1 S+ 0:00 make	30804 pts/0 S+ 0:00 make test13
rtest13	30805 pts/0 S+ 0:00 /bin/sh -
30818 pts/1 S+ 0:00 /bin/sh -	c ./sdriver.pl -t trace13.txt -s ./tsh -a "-p"
c ./sdriver.pl -t trace13.txt -s ./tshref -a "-p"	30806 pts/0 S+ 0:00
30819 pts/1 S+ 0:00	/usr/bin/perl ./sdriver.pl -t trace13.txt -s ./tsh -
/usr/bin/perl ./sdriver.pl -t trace13.txt -	а-р
s ./tshref -a -p	30807 pts/0 S 0:00 ./tsh -p
30820 pts/1 S+ 0:00 ./tshref -p	30809 pts/0 T 0:00 ./mysplit 4
30822 pts/1 T 0:00 ./mysplit 4	30810 pts/0 T 0:00 ./mysplit 4
30823 pts/1 T 0:00 ./mysplit 4	30813 pts/0 R 0:00 /bin/ps a
30826 pts/1 R 0:00 /bin/ps a	tsh> fg %1
tsh> fg %1	tsh>/bin/ps a
tsh>/bin/ps a	PID TTY STAT TIME
PID TTY STAT TIME	COMMAND
COMMAND	1990 tty2 Ssl+ 0:00
1990 tty2 Ssl+ 0:00	/usr/lib/gdm3/gdm-x-sessionrun-script env
/usr/lib/gdm3/gdm-x-sessionrun-script env	GNOME_SHELL_SESSION_MODE=ubunt
GNOME_SHELL_SESSION_MODE=ubunt	u /usr/bin/gnome-sessionsystemd
u /usr/bin/gnome-sessionsystemd	session=ubuntu
session=ubuntu	1992 tty2 Sl+ 1:43
1992 tty2 SI+ 1:43	/usr/lib/xorg/Xorg vt2 -displayfd 3 -auth
/usr/lib/xorg/Xorg vt2 -displayfd 3 -auth	/run/user/1000/gdm/Xauthority -background
/run/user/1000/gdm/Xauthority -background	none -noreset -keeptty -verbose 3
none -noreset -keeptty -verbose 3	2413 tty2 Sl+ 0:00

2413 tty2	Sl+	0:00	/usr/libexec/gnor	ne-sessio	on-binarysystemd
/usr/libexec/gnome-session-binarysystemd			systemdsession=ubuntu		
systemdsession=ubuntu			30104 pts/0	Ss	0:00 bash
30104 pts/0	$S_{S}+$	0:00 bash	30435 pts/1	$S_S +$	0:00 bash
30435 pts/1	Ss	0:00 bash	30804 pts/0	S+	0:00 make test13
30817 pts/1	S+	0:00 make	30805 pts/0	S+	0:00 /bin/sh -
rtest13			c ./sdriver.pl -t trace13.txt -s ./tsh -a "-p"		
30818 pts/1	S+	0:00 /bin/sh -	30806 pts/0	S+	0:00
c ./sdriver.pl -t trace13.txt -s ./tshref -a "-p"			/usr/bin/perl ./sdriver.pl -t trace13.txt -s ./tsh -		
30819 pts/1	S+	0:00	a -p	_	
/usr/bin/perl ./sdriver.pl -t trace13.txt -			30807 pts/0	S	0:00 ./tsh -p
s ./tshref -a -p			30816 pts/0	R	0:00 /bin/ps a
30820 pts/1	S+	0:00 ./tshref -p			_
30829 pts/1	R	0:00 /bin/ps a			
测试结论	相同			·	

# 4.3.14 测试用例 trace14.txt 的输出截图(1 分)

tsh 测试结果	tshref 测试结果
noname:shell>make test14	noname:shell>make rtest14
./sdriver.pl -t trace14.txt -s ./tsh -a "-p"	./sdriver.pl -t trace14.txt -s ./tshref -a "-p"
#	#
# trace14.txt - Simple error handling	# trace14.txt - Simple error handling
#	#
tsh> ./bogus	tsh> ./bogus
./bogus: Command not found	./bogus: Command not found
tsh>./myspin 4 &	tsh> ./myspin 4 &
[1] (30838) ./myspin 4 &	[1] (30857) ./myspin 4 &
tsh> fg	tsh> fg
fg command requires PID or %jobid	fg command requires PID or %jobid
argument	argument
tsh> bg	tsh> bg
bg command requires PID or %jobid	bg command requires PID or %jobid
argument	argument
tsh> fg a	tsh> fg a
fg: argument must be a PID or %jobid	fg: argument must be a PID or %jobid
tsh> bg a	tsh> bg a
bg: argument must be a PID or %jobid	bg: argument must be a PID or %jobid
tsh> fg 9999999	tsh> fg 9999999
(9999999): No such process	(999999): No such process
tsh> bg 9999999	tsh> bg 9999999
(9999999): No such process	(999999): No such process
tsh> fg %2	tsh> fg %2
%2: No such job	%2: No such job
tsh> fg %1	tsh> fg %1
Job [1] (30838) stopped by signal 20	Job [1] (30857) stopped by signal 20
tsh> bg %2	tsh> bg %2
%2: No such job	%2: No such job
tsh> bg %1	tsh> bg %1
[1] (30838) ./myspin 4 &	[1] (30857) ./myspin 4 &

tsh> jobs			tsh> jobs	
[1] (30838) Running ./myspin 4 &		ınnıng ./myspın 4 &	[1] (30857) Running ./myspin 4 &	
	测试结论	相同		

# 4.3.15 测试用例 trace15.txt 的输出截图(1分)

tsh 测试结果	tshref 测试结果		
noname:shell>make test15	noname:shell>make rtest15		
./sdriver.pl -t trace15.txt -s ./tsh -a "-p"	./sdriver.pl -t trace15.txt -s ./tshref -a "-p"		
#	#		
# trace15.txt - Putting it all together	# trace15.txt - Putting it all together		
#	#		
tsh> ./bogus	tsh> ./bogus		
./bogus: Command not found	./bogus: Command not found		
tsh>./myspin 10	tsh>./myspin 10		
Job [1] (30876) terminated by signal 2	Job [1] (30890) terminated by signal 2		
tsh> ./myspin 3 &	tsh>./myspin 3 &		
[1] (30878) ./myspin 3 &	[1] (30897) ./myspin 3 &		
tsh> ./myspin 4 &	tsh>./myspin 4 &		
[2] (30880) ./myspin 4 &	[2] (30899) ./myspin 4 &		
tsh> jobs	tsh> jobs		
[1] (30878) Running ./myspin 3 &	[1] (30897) Running ./myspin 3 &		
[2] (30880) Running /myspin 4 &	[2] (30899) Running ./myspin 4 &		
tsh> fg %1	tsh> fg %1		
Job [1] (30878) stopped by signal 20	Job [1] (30897) stopped by signal 20		
tsh> jobs	tsh> jobs		
[1] (30878) Stopped ./myspin 3 &	[1] (30897) Stopped ./myspin 3 &		
[2] (30880) Running ./myspin 4 &	[2] (30899) Running ./myspin 4 &		
tsh> bg %3	tsh> bg %3		
%3: No such job	%3: No such job		
tsh> bg %1	tsh> bg %1		
[1] (30878) ./myspin 3 &	[1] (30897) ./myspin 3 &		
tsh> jobs	tsh> jobs		
[1] (30878) Running ./myspin 3 &	[1] (30897) Running ./myspin 3 &		
[2] (30880) Running ./myspin 4 &	[2] (30899) Running ./myspin 4 &		
tsh> fg %1	tsh> fg %1		
tsh> quit	tsh> quit		
测试结论 相同			

# 4.4 自测试评分

根据节 4.3 的自测试结果,程序的测试评分为: 满分 15 分。

# 第4章 总结

# 4.1 请总结本次实验的收获

学会了使用系统调用 fork、execve 等。 学会了一些信号与信号处理、捕获信号的方法。 学会使用 driver 构建一个 tinyshell。

# 4.2 请给出对本次实验内容的建议

无

注:本章为酌情加分项。

# 参考文献

#### 为完成本次实验你翻阅的书籍与网站等

- (2条消息) SIGTSTP和SIGSTOP的区别 LevinLin的...
- 🧸 linux BASH:发送SIGTSTP信号(ctrl z) 编程之家
- 🦲 (2条消息) linux挂起与恢复进程,Linux进程的优先...
- B setpgid () 函数 Unix/Linux Unix/Linux系统调...
- 📸 setpgid\_百度百科
- 🚺 在用SIGTSTP暂停子进程之后,shell没有响应 Vo..
- 😈 处理SIGTSTP-jackywgw-ChinaUnix博客
- 🧲 (2条消息) SIGTSTP和SIGSTOP的区别\_LevinLin的...
- 12567... Linux 进程--父进程查询子进程的退出状态 12567...
- 🧲 (2条消息) 查看系统进程状态命令 (一) ——atop\_..
- 🥚 (2条消息) linux清除信号处理函数,linux信号处理函..
- 🦲 (2条消息) 信号量SIGCHLD的使用,如何让父进程...
- 📸 虚拟机 (VMware) 如何设置共享文件夹-百度经验
- 译 百度翻译-200种语言互译、沟通全世界!
- 📸 shell (计算机壳层) \_百度百科
- 🚵 command.com\_百度百科
- 🦝 进程 (一段程序的执行过程) \_百度百科

- 📸 tinyshell sigtstp\_百度搜索
- C (2条消息) ICS lab9 TinyShell 的10条建议 布客飞...
- 🦲 (2条消息) CSAPP-TinyShell 微壳 你跺你也麻.的博.
- 🛣 kill, sigtstp中的sigtstp是什么意思\_百度知道
- □ 第8章 异常控制流Ⅱ-信号.pdf 和另外 7 个标签页
- 🧰 第8章 异常控制流II-信号.pdf
- 🥌 捕获SIGTSTP信号\_百度搜索
- **知** CSAPP-shell lab实验记录 知乎
- [Linux Shell学习系列十三]捕获-1.信号 working..
- 🦲 (2条消息) scanf 捕获SIGTSTP CSDN
- 😈 处理SIGTSTP-jackywgw-ChinaUnix博客
- 馆 如何等待所有的子进程结束? Pig's home CSD.
- 🦲 (2条消息) 等待子进程结束wait()和waitpid()\_cany..