Shell lab

实验总结

整体来说还是比较轻松的,第八章很大的篇幅都可以用在这个实验上,并且实验给的Hint也足够详细。

但是感觉这个实验的阶梯性并没有设计的很好,读完第八章之后写出来的简易代码,存在一次性能过很多个trace,或者前面后面trace都能过,但是中间的过不了的现象。

前言

在做shelllab之前,请确保已经熟读了第八章,shelllab的很多内容都是课本上原原本本的代码。如果第八章看的不仔细,这个lab很难完成。

在熟读第八章的基础上, writeup文件中的Hints部分对做实验非常有帮助。

实验介绍

实验的目录如图所示:

- 1. tsh.c是tsh的源文件,本实验的过程就是根据trace文件的提示,在tsh.c中编写一些函数,实现tsh的一些功能。
- 2. Makefile可以编译我们tsh.c, 生成对应的二进制文件tsh, 同时也可以用于测试我们的tsh功能, 下文会介绍。
- 3. myxxx.c, sdriver.pl 是用于测试我们tsh的文件。
- 4. tshref是老师写好的一个tsh,只要我们的程序的行为跟老师的tsh程序行为一致,就算我们通关了。同时也可·····以用tshref运行trace文件,得到本次trace的正常输出应该是什么。
- 5. 如果不想运行,可以直接查看tshref.out文件来获得本次trace的正常输出。
- 6. trace文件比较多,为了显示比较好看,被我过滤掉了。trace中会有提示,指引你下一步应该实现什么功能。

```
X
 ...shlab-handout
→ shlab-handout make
qcc -Wall -02
                 tsh.c -o tsh
gcc -Wall -02 myspin.c -o myspin
gcc -Wall -02 mysplit.c -o mysplit
gcc -Wall -02
                 mystop.c -o mystop
gcc -Wall -02
                 myint.c
                            -o myint
→ shlab-handout make test01
./sdriver.pl -t trace01.txt -s ./tsh -a "-p"
# trace01.txt - Properly terminate on EOF.
#
   shlab-handout make rtest01
./sdriver.pl -t trace01.txt -s ./tshref -a "-p"
#
 trace01.txt - Properly terminate on EOF.
#
  shlab-handout
```

在编译完成(make)tsh.c后,可以通过make test01来进行第一个测试。同时,我们也可以运行make rtest01来了解功能正常的tsh运行此测试文件应该会产生什么样的输入。本实验共有16个trace文件,只要我们16个文件产生的输出与tshref都相同,就算成功。

对shell比较熟悉的同学或许有好点子来与tshref做比较,比如采用如下命令:

```
diff <(make rtest01) <(make test01)</pre>
```

将rtest放在前面仅仅是因为在我的shell中, diff的第一个输入如果与第二个不同,会产生一个红色的输出,比较醒目。这样看到单独的红色输出就知道自己可能错了。

这其实是个冷知识,叫做进程替换(process substitution): <(Command)会执行Command并将结果输出到一个临时文件中,并将<(Command)替换成临时文件名。

可以看到我们与标准的tsh产生的输出只有名字不一样而已,证明我们通过了这个测试。

trace01(Properly terminate on EOF.)

skip这个trace, -.-, 发现刚下载完没有编写的tsh.c都可以通过这个测试。

trace02(trace02.txt - Process builtin quit command.)

这个trace让我们实现内置的quit命令。

首先,我们需要编写eval()函数,此函数的**部分作用**是区分命令是否是内置命令,如果是内置命令,就调用builtin_cmd()函数,通过此函数来执行内置命令。

这两个函数都在在课本的8.4.6节有介绍,我们只需要找到tsh.c中的eval(),与builtin_cmd(),然后抄上去就可以了。

```
    code/ecf/shellex.c

     /* eval - Evaluate a command line */
    void eval(char *cmdline)
         char *argv[MAXARGS]; /* Argument list execve() */
4
         char buf[MAXLINE]; /* Holds modified command line */
                              /* Should the job run in bg or fg? */
         int bg;
6
         pid_t pid;
                              /* Process id */
8
9
         strcpy(buf, cmdline);
         bg = parseline(buf, argv);
10
11
         if (argv[0] == NULL)
12
             return; /* Ignore empty lines */
13
14
        if (!builtin_command(argv)) {
             if ((pid = Fork()) == 0) {
                                          /* Child runs user job */
15
                 if (execve(argv[0], argv, environ) < 0) {
16
                     printf("%s: Command not found.\n", argv[0]);
18
                     exit(0);
19
             7
20
             /* Parent waits for foreground job to terminate */
22
             if (!bg) {
23
                 int status;
24
                 if (waitpid(pid, &status, 0) < 0)
25
26
                     unix_error("waitfg: waitpid error");
             }
             else
28
                 printf("%d %s", pid, cmdline);
29
         }
30
31
        return;
32
    }
33
    /* If first arg is a builtin command, run it and return true */
    int builtin_command(char **argv)
35
    {
36
37
         if (!strcmp(argv[0], "quit")) /* quit command */
38
             exit(0);
         if (!strcmp(argv[0], "&")) /* Ignore singleton & */
39
             return 1;
```

Figure 8.24 eval evaluates the shell command line.

return 0;

40

42

}

抄写完成后,通过运行我们前面介绍的测试命令,来测试这个trace。(编写完成后,不要忘记再次make 一下编译tsh.c)

/* Not a builtin command */

code/ecf/shellex.c

```
shlab-handout make
gcc -Wall -02 tsh.c -o tsh
    shlab-handout diff <(make rtest02) <(make test02)
1c1
< ./sdriver.pl -t trace02.txt -s ./tshref -a "-p"
    ---
> ./sdriver.pl -t trace02.txt -s ./tsh -a "-p"
    shlab-handout []
```

trace02 成功过关。

trace03-04

• trace03: run a foreground job.

在抄写完成后,我们可以直接通过trace03, (偷鸡了,原本应该是需要实现job control的,放在trace04,一起介绍)

• trace04: run a background job

```
↑ shlab-handout diff <(make rtest03) <(make test03)

1c1
< ./sdriver.pl -t trace03.txt -s ./tshref -a "-p"
---
> ./sdriver.pl -t trace03.txt -s ./tsh -a "-p"
→ shlab-handout diff <(make rtest04) <(make test04)

1c1
< ./sdriver.pl -t trace04.txt -s ./tshref -a "-p"
---
> ./sdriver.pl -t trace04.txt -s ./tsh -a "-p"
6c6
< [1] (1189) ./myspin 1 &
---
> 1188 ./myspin 1 &
→ shlab-handout []
```

trace03-04

与tshref的输出比较发现,我们的输出格式不对,因此,需要修改printf中的输出格式。除此之外,此trace开始需要作业号了,因此我们必须开始完成我们的job control部分了。

job control

书上的代码是不断迭代成最终版本的,受限于篇幅,我们不展示中间过程版本,直接是最终版本了。**这部分需要看书到非本地跳转之前的所有部分。**

首先,为了写起来方便直观,定义几个宏:

```
#define BLOCK(set, old_set) Sigprocmask(SIG_BLOCK, &(set), &(old_set))
#define BLOCK_NOT_SAVE_OLD_SET(set) Sigprocmask(SIG_BLOCK, &(set), NULL)
#define UNBLOCK(old_set) Sigprocmask(SIG_SETMASK, &(old_set), NULL)
volatile sig_atomic_t FG_PID_GLOBALS;
```

```
void eval(char *cmdline)
{
   char *argv[MAXARGS]; // argument list exec()
   char buf[MAXLINE]; // Holds modified commmand line.
   int bg; // should the job run in bg or fg?
   pid_t pid;
   strcpy(buf, cmdline);
   bg = parseline(buf, argv);
   // constructing argv[MAXARGS] And return true if job is bg. iow, the last char is &.
   if (argv[0] == NULL)
     return; // Ignore empty lines.
   if (!builtin_cmd(argv)){
     sigset_t mask_all;
     sigset_t mask_one, prev_one;
     Sigfillset(&mask_all);
     Sigemptyset(&mask_one);
     Sigaddset(&mask_one, SIGCHLD);
     BLOCK(mask_one, prev_one); // Block SIGCHLD.
     pid = Fork();
     if (pid == 0){
       // child runs user job.
       UNBLOCK(prev one); //Unblock SIGCHLD.
       setpgid(0, 0);
       if (execve(argv[0], argv, environ) < 0){</pre>
         printf("%s: Command not found. \n", argv[0]);
         exit(0);
       }
     }
     else {
       int state = bg ? BG : FG;
       BLOCK_NOT_SAVE_OLD_SET(mask_all);
       addjob(jobs, pid, state, cmdline);
       UNBLOCK(prev_one); // Unblock SIGCHLD.
```

```
/* Parent waits for fg job to terminate.*/
if (!bg){
    waitfg(pid);
}
else {
    // the job is bg.
    BLOCK_NOT_SAVE_OLD_SET(mask_all);
    printf("[%d] (%d) %s", pid2jid(pid), pid, cmdline);
}
UNBLOCK(prev_one);//Unblock all signal
}
}
```

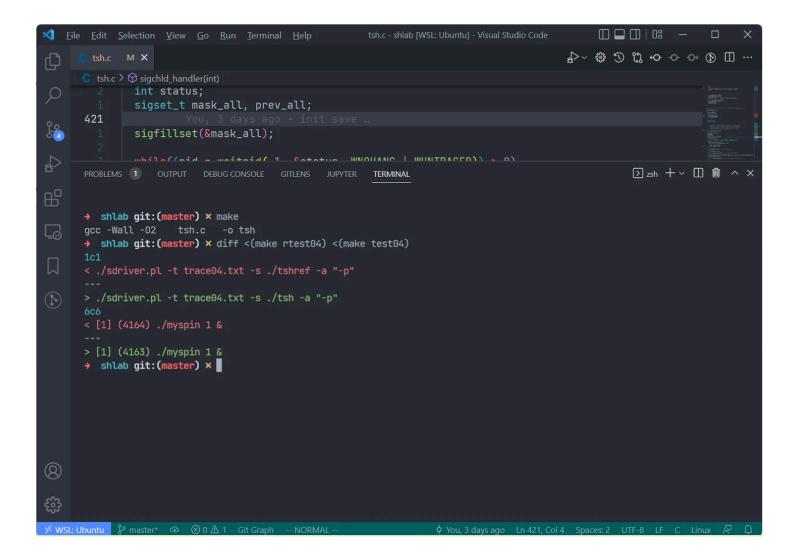
SIGCHLD信号处理程序。其中,关于waitpid的参数,参考了writeup中的Hints部分。

```
void sigchld_handler(int sig)
   int old_errno = errno;
   pid_t pid;
   int status;
   sigset_t mask_all, prev_all;
   sigfillset(&mask_all);
   while((pid = waitpid(-1, &status, WNOHANG | WUNTRACED)) > 0)
   {
     BLOCK(mask_all, prev_all);
     struct job_t *job = getjobpid(jobs, pid);
     if (pid == fgpid(jobs)){
       FG_PID_G = pid;
     }
     deletejob(jobs, pid);
     UNBLOCK(prev_all);
   }
   errno = old_errno;
 }
```

最后,waitfg()函数我们顺手也能写出来了-.-

```
void waitfg(pid_t pid)
{
    sigset_t mask;
    sigemptyset(&mask);

FG_PID_GLOBALS = 0;
    while (!FG_PID_GLOBALS)
        sigsuspend(&mask);
}
```



trace04

最后,我们成功产生了相同的输出

trace05(Process jobs builtin command)

trace05与trace02类似,都是处理内置命令。修改builtin_cmd()函数,添加对应命令即可。

```
int builtin_cmd(char **argv)
{
  if (!strcmp(argv[0], "quit"))// quit command.
     exit(0);
  else if (!strcmp(argv[0], "&")) // Ignore singleton &. nothing is happen.
     return 1;
   else if (!strcmp(argv[0], "jobs")){// jobs command.
     sigset_t mask_all, prev_all;
     Sigfillset(&mask_all);
     BLOCK(mask_all, prev_all);
     listjobs(jobs);
     UNBLOCK(prev_all);
     return 1;
   }
   return 0;  /* not a builtin command */
 }
```

```
→ shlab git:(master) × diff <(make rtest05) <(make test05)</p>
1c1
< ./sdriver.pl -t trace05.txt -s ./tshref -a "-p"</pre>
> ./sdriver.pl -t trace05.txt -s ./tsh -a "-p"
606
< [1] (4449) ./myspin 2 &
> [1] (4447) ./myspin 2 &
8c8
< [2] (4453) ./myspin 3 &
> [2] (4451) ./myspin 3 &
10,11c10,11
< [1] (4449) Running ./myspin 2 &
< [2] (4453) Running ./myspin 3 &
> [1] (4447) Running ./myspin 2 &
> [2] (4451) Running ./myspin 3 &
```

trace05 轻松诵过。

trace06-08

- trace06: Forward SIGINT to foreground job.
- trace07: Forward SIGINT only to foreground job.
- trace08: Forward SIGTSTP only to foreground job.

这三个trace有个问题需要注意,在我们上面的eval()函数中我们有一句setpid(0,0),这是课本代码所没有的。

写这个语句的原因是,如果我们在我们的shell中运行tsh,对于我们的shell来说,由于tsh与其子进程都属于同一个进程组,我们如果按下control+C,会把tsh本身与其前台进程全部杀死(回忆关于信号的章节,信号的机制是基于进程组的)。

所以我们需要setgpid(0,0),这个语句会让tsh中的前台进程的进程组id修改成自身的进程id相同。这样对于shell来说,它的前台进程只有tsh一个,然后我们在tsh中小心编写对应的信号处理程序,即可只杀死

前台进程,而不是连同tsh本身都被干掉。

以上内容也来自writeup中的Hint部分。

如果不注意区分tsh与其前台进程,trace05-06会发生明明写好了对应的信号处理程序,却看不到输出。 原因是tsh本身也被杀死了or休眠了。

setgpid(0, 0)

两个函数逻辑都很简单,比较容易写出。唯一要关注的kill的参数需要设置成-pid,因为按下control+C等,shell需要向整个进程组发送对应的信号。

```
void sigint_handler(int sig)
{
   int old_errno = errno;

   pid_t pid = fgpid(jobs);
   if (pid != 0)
       kill(-pid, sig);

   errno = old_errno;
}

void sigtstp_handler(int sig)
{
   int old_errno = errno;
   pid_t pid = fgpid(jobs);

   if (pid != 0)
       kill(-pid, sig);

   errno = old_errno;
}
```

最后,通过测试发现,我们还需要在tsh打印一些消息,来告知用户操作的结果。根据对应的输出格式,可以在sigchld_handler(),通过对waitpid的status的一些宏操作(也是书上的内容)与printf来组合实现。

```
void sigchld_handler(int sig)
   int old_errno = errno;
   pid_t pid;
   int status;
   sigset_t mask_all, prev_all;
   sigfillset(&mask_all);
   while((pid = waitpid(-1, &status, WNOHANG | WUNTRACED)) > 0)
   {
     BLOCK(mask_all, prev_all);
     struct job_t *job = getjobpid(jobs, pid);
     if (pid == fgpid(jobs)){
       FG_PID_GLOBALS = pid;
     }
     if (WIFEXITED(status)) // Normal: delete job
     {
       deletejob(jobs, pid);
     }
     else if (WIFSIGNALED(status)) // C^C: print, and delete job
       printf("Job [%d] (%d) terminated by signal %d\n", job->jid, job->pid, WTERMSIG(status));
       deletejob(jobs, pid);
     }
     else if (WIFSTOPPED(status)) // C^Z: print, and moditfy job state.
       printf("Job [%d] (%d) stopped by signal %d\n", job->jid, job->pid, WSTOPSIG(status));
       job->state = ST;
     }
     else{
       deletejob(jobs, pid);
       printf("hahaha\n");
     }
     UNBLOCK(prev_all);
   }
   errno = old_errno;
}
```

这样即可完成这三个trace。

```
	imes <u>File Edit S</u>election <u>V</u>iew <u>G</u>o <u>R</u>un <u>T</u>erminal <u>H</u>elp
                                                                                                    TERMINAL
þ
       > [1] (4717) ./myspin 4 &
       < Job [2] (4720) terminated by signal 2
       > Job [2] (4721) terminated by signal 2
> [1] (4717) Running ./myspin 4 &
       → shlab git:(master) × diff <(make rtest08) <(make test08)
> ./sdriver.pl -t trace08.txt -s ./tsh -a "-p"
       < [1] (4810) ./myspin 4 &
       > [1] (4815) ./myspin 4 &
       < Job [2] (4812) stopped by signal 20
       > Job [2] (4817) stopped by signal 20
       < [2] (4812) Stopped ./myspin 5
囟
       > [1] (4815) Running ./myspin 4 &
       > [2] (4817) Stopped ./myspin 5
         shlab git:(master) ×
```

trace08

trace09-10

- trace09: Process bg builtin command
- trace10: Process fg builtin command

这两个trace要求我们实现内置的fg, bg命令。 因此,首先将对应的命令添加到buildin_cmd()中。

```
if (!strcmp(argv[0], "bg") || !strcmp(argv[0], "fg")){ // bg or fg commands.
   do_bgfg(argv);
   return 1;
}
```

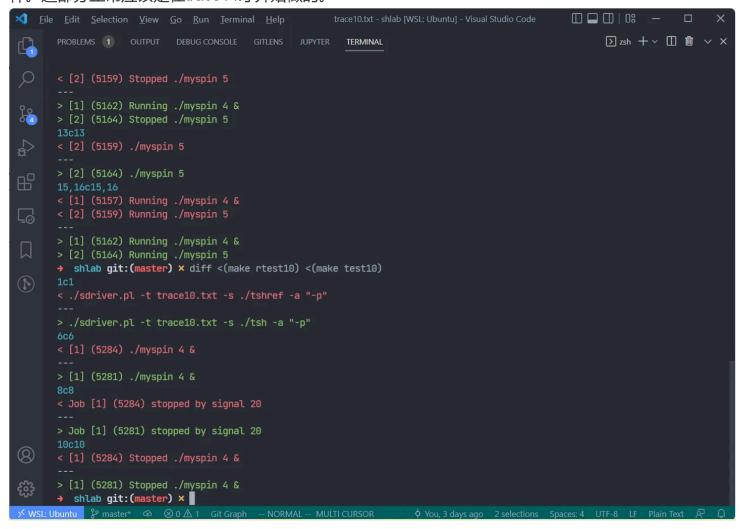
之后编写处理函数do_bgfg():

```
void do_bgfg(char **argv)
{
   struct job_t *job;
   int id;
   sigset_t mask_all, prev_all;
   Sigfillset(&mask_all);
   if (argv[1] == NULL){
     // single fg or bg.
     printf("%s command requires PID or %%jobid argument\n", argv[0]);
     return;
   }
   else if (sscanf(argv[1], "%%d", &id) > 0){
     BLOCK(mask_all, prev_all);
     job = getjobjid(jobs, id);
     UNBLOCK(prev_all);
     if (job == NULL){
       // not found the job.
       printf("%%%d: No such job\n", id);
       return;
     }
   }
   else if(sscanf(argv[1], "%d", &id) > 0){
     BLOCK(mask_all, prev_all);
     job = getjobpid(jobs, id);
     UNBLOCK(prev_all);
     if (job == NULL){
       printf("(%d): No such process\n", id);
       return;
     }
   }
   else{
     // not pid or jid.
     printf("%s: argument must be a PID or %%jobid\n", argv[0]);
     return;
   }
   if (!strcmp(argv[0], "bg")){
     kill(-(job->pid), SIGCONT);
     job->state = BG;
     printf("[%d] (%d) %s", job->jid, job->pid, job->cmdline);
```

```
}
else if (!strcmp(argv[0], "fg")){
  kill(-(job->pid), SIGCONT);
  job->state = FG;
  waitfg(job->pid);
}
```

代码整体比较简单,值得注意是需要先判断是否是单独的fg, bg命令,之后再通过sscanf做格式解析。因为sscanf第一个参数不可以是NULL,不然会有段错误。

正常做到这个trace的时候应该写不成上述样子,因为trace09-10并没有测试如果fg/bg的参数非法会怎样。这部分正常应该是在trace14才开始做的。



trace10

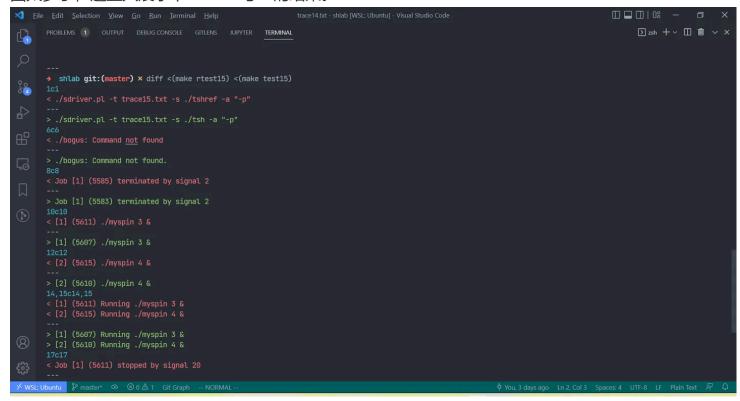
trace11-16

• trace11: Forward SIGINT to every process in foreground process group

- trace12: Forward SIGTSTP to every process in foreground process group
- trace13: Restart every stopped process in process group
- trace14: Simple error handling
- trace15: Putting it all together
- trace16: Tests whether the shell can handle SIGTSTP and SIGINT signals that come from other processes instead of the terminal.

由于我们前面每个都快了一点点,导致我们后边6个trace,直接就结束了。

图太多了,这里只展示下trace15与16的结果。



trace15

trace16

后记

原本想写个python脚本,来方便测试的。因为哪怕采用diff <(make rtestxx) <(make testxx),每次也要修改两个地方,不太方便。但是这个实验很快做完了,也就不了了之。