

# CS213 , 2002年秋季

## 实验室作业 L5 : 编写自己的 Unix Shell分配 : 10月24日 , 到期 : 10月31日 , 11 : 59PM

哈里·博维克 ( bovik@cs.cmu.edu ) 是这项任务的负责人。

### 引言

这项任务的目的是更熟悉过程控制和信令的概念。您将通过编写一个支持作业控制的简单 Unix shell程序来实现这一点。

### 后勤

你可以在一组最多两个人的工作中解决这个问题。唯一的“上交”将是电子的。对作业的任何澄清和修改将张贴在课程网页上。

### 发出指示

**站点-SPEC IF IC :** 在这里插入一个段落, 解释教师将如何向学生分发 shlab-handout.tarfile。这是我们在 CMU 使用的方向。

从复制文件 shlab-handout.tar 到保护目录 ( 实验室目录 ) 开始, 您计划在其中完成您的工作。然后做以下工作 :

- 键入命令 `tar xvf shlab-handout.tar` 展开 tarfile。
- 键入命令 `make` 以编译和链接一些测试例程。
- 在 `oftsh.c` 顶部的标题注释中键入您的团队成员名称和 AndrewID。

看看 `tsh.c` ( `microshell` ) 文件, 你会发现它包含了一个简单 Unix shell 的功能骨架.. 为了帮助您开始, 我们已经实现了不那么有趣的函数。你的任务

是完成下面列出的剩余空函数。作为对您的理智检查，我们在我们的参考解决方案中列出了每个函数的大致代码行数（其中包括大量注释）。

- 解析和解释命令行的主要例程。[70行]
- 内置cmd：识别和解释内置命令：退出、FG、BG和jobs.line] [25]
- 做bgfg：实现bgandfg内置命令。[50行]
- 等待：等待前台工作完成。[20行]
- 信号处理程序：捕获SIG CHILD信号。80行]
- 信号处理程序：捕获信号（ctrl-c）信号。[15行]
- 信号处理程序：捕获SIGTST P（ctrl-z）信号..[15行]

每次修改tsh.cfile时，请键入make以重新编译它。若要运行shell，请将tsh输入到命令行：

```
unix> ./tsh  
[在此向您的shell输入命令]
```

## Unix Shells概述

shell是代表用户运行程序的交互式命令行解释器。一个shell反复打印一个提示，在stdin上等待一个命令行，然后按照命令行的内容进行一些操作..

命令行是由空格分隔的ASCII文本单词的序列。命令行中的第一个字要么是内置命令的名称，要么是可执行文件的路径名。剩下的单词是命令行参数。如果第一个单词是内置命令，shell将立即执行当前进程中的命令。否则，该单词被假定为可执行程序的路径名。在这种情况下，shell分叉一个子进程，然后在子进程的上下文中加载和运行程序。由于解释单个命令行而创建的子进程统称为ajob。一般来说，一个作业可以由Unix管道连接的多个子进程组成。

如果命令行以ampers and “&”结尾，则作业在后台运行，这意味着shell在打印提示符前不等待作业终止，并等待下一个命令行。否则，作业将在地下运行，这意味着shell在等待下一个命令行之前等待作业终止。因此，在任何时候，最多只有一个工作可以在前台运行。然而，任意数量的作业可以在后台运行。

例如，键入命令行

```
tsh> 工作
```

导致shell执行内置作业命令。键入命令行

```
tsh> /bin/ls -l -d
```

在前台运行LS程序。按照惯例，shell确保在程序开始执行其主要例程时

```
int main(int argc, char *[])
```

argc和argv参数具有以下值：

- `argc == 3,`
- `argv[0] == ``/bin/ls``,`
- `argv[1]== ``-l``,`
- `argv[2]== ``-d``.`

或者，键入命令行

```
tsh> /bin/ls -l -d &
```

在后台运行ls程序。

Unixshell支持作业控制的概念，允许用户在后台和前台之间来回移动作业，并更改作业中进程的进程状态（运行、停止或终止）。键入`ctrl-`导致一个SIGINT信号被传递到前台作业中的每个进程。对SIGINT的默认操作是终止进程。类似地，键入`ctrl-z`会导致一个SIGTSTP信号被传递到前台作业中的每个进程。对SIGTSTP的默认操作是将进程放置在停止状态，在那里它保持不变，直到收到SIGCONT信号唤醒为止。Unixshell还提供各种支持作业控制的内置命令。例如：

- 作业：列出正在运行和停止的背景作业。
- `BG<作业>`：将停止的背景作业更改为正在运行的背景作业。
- `FG<作业>`：将停止或运行的后台作业更改为前台运行。
- 杀死<工作>：终止一份工作。

## TSH规范

您的tshshell应该具有以下功能：

- 提示符应该是字符串“ tsh ”。

- 用户键入的命令行应该由名称和零或多个参数组成，所有这些参数都由一个或多个空格分隔。如果 name 是一个内置命令，那么 tsh 应该立即处理它，并等待下一个命令行。否则，tsh 应该假设名称是可执行文件的路径，它在初始子进程的上下文中加载和运行该文件（在此上下文中，术语是指这个初始子进程）。
- 不需要支持管道（\|）或 I/O 重定向（<和>）。
- 键入 ctrl-c（ctrl-z）应该导致 SIGINT（SIGTSTP）信号被发送到当前的前台作业，以及该作业的任何后代（例如，它分叉的任何子进程）。如果没有前景作业，那么信号应该没有影响。
- 如果命令行以 ampers and& 结尾，则 tsh 应该在后台运行作业。否则，它应该在前台运行工作。
- 每个作业可以通过进程 ID（PID）或作业 ID（JID）来识别，JID 是 TSH 分配的正整数。在命令行中，JID 应由前缀“%”表示。例如，“%5”表示 JID5，“5”表示 PID5。（我们已经为您提供了操作工作清单所需的所有程序。
- tsh 应支持以下内置命令：
  - 退出命令终止 shell。
  - 职务命令列出所有背景职务。
  - 通过向其发送 SIGCONT 信号，bg<job> 命令重新启动<job>，然后在后台运行..该<作业>参数可以是 PID 或 JID。
  - 通过向其发送 SIGCONT 信号，fg<job> 命令重新启动<job>，然后在前台运行..该<作业>参数可以是 PID 或 JID。
- 它应该收割它所有的僵尸孩子。如果任何作业终止是因为它接收到一个信号，它没有捕捉到，那么 tsh 应该识别这个事件，并打印一条带有作业的 PID 和违规信号的描述的消息。

## 检查你的工作

我们提供了一些工具来帮助您检查您的工作。

**参考解决方案。** Linux 可执行文件 tshref 是 shell 的参考解决方案。运行此程序以解决有关 shell 应该如何运行的任何问题。您的 shell 应该发出与参考解决方案相同的输出（当然，除了 PID，它从运行到运行）。

**炮弹司机。** sdriver.plprogram 作为子进程执行 shell，按照跟踪文件的指令发送命令和信号，并捕获和显示 shell 的输出。

使用 -h 参数找出 sdriver.pl 的用法：

```
unix> ./sdriver.pl -h
```

使用方法：sdriver.pl[-hv]-t<trace>-s<shellprog>-a<args>选项：

-h	打印此消息更详细的跟
-v	踪文件
-t <trace>	
-s <shell>	测试Shell参数的Shell程
-a <args>	序
-g	为自动评分器生成输出

我们还提供了16个跟踪文件（Trace{01-16}.txt），您将与shell驱动程序一起使用这些文件来测试shell的正确性。编号较低的跟踪文件做非常简单的测试，编号较高的测试做更复杂的测试。

您可以使用跟踪文件trace01.txt（例如）通过键入：

```
unix> ./sdriver.pl -t trace01.txt -s ./tsh -a "-p"
```

（-a“-p”参数告诉你的shell不要发出提示），或者

```
unix> 做test01
```

同样，要将结果与引用shell进行比较，可以通过键入来运行引用shell上的跟踪驱动程序：

```
unix> ./sdrive.pl-t trace01.txt-s./tshref-a“-p”
```

或

```
unix> make rtest01
```

供您参考，tshref.out给出了所有种族的参考解决方案的输出。这可能比在所有跟踪文件上手动运行shell驱动程序更方便。

跟踪文件的好处在于，如果您交互运行shell，它们将生成相同的输出（除了标识跟踪的初始注释之外）。例如：

贝斯>做测试15

```
./sdriver.pl -t trace15.txt -s ./tsh -a "-p"
```

```
#
```

```
# trace15.txt-把它放在一起
```

```
#
```

```
tsh> ./bogus
```

```
./bogus：命令未找到.tsh>./myspin
```

```
10
```

```
由信号2tsh>./myspin3&终止的作业（9721
```

```
）
```

```
[1]（9723）./myspin 3 &
```

```
tsh> ./myspin 4 &
```

```

[2] (9725) ./myspin 4 &
tsh> jobs
[1] (9723) 运行[2]      ./myspin 3 &
(9725) 运行tsh>fg      ./myspin 4 &
%1
工作[1] (9723) 被信号 20tsh>工作停止

[1] (9723) 停止运行[      ./myspin 3 &
2] (9725) 运行tsh>bg      ./myspin 4 &
%3
%3: 没有这样的工作
tsh> bg %1
[1] (9723) ./myspin 3 &
tsh> jobs
[1] (9723) 运行[2]      ./myspin 3 &
(9725) 运行tsh>fg      ./myspin 4 &
%1
tsh>退出贝
斯>

```

## 暗示

- 阅读教材第8章（特殊控制流程）的每一个单词。
- 使用跟踪文件来指导 shell 的开发。从 trace01.txt 开始，确保您的 shell 产生与引用 shell 相同的输出。然后继续跟踪文件 trace02.txt，以此类推..
- 等待，杀死，叉子，execve，setpgid 和 sigprocmask 函数将非常有用。WUN TRACED 和 WNO HANG 选项 waitpid 也很有用。
- 当您实现信号处理程序时，请确保将 SIGINT 和 SIGTSTP 信号发送到整个前台进程组，在参数中使用 “-PID” 而不是 “PID” 到 Killfunction。srivier.pl 程序测试此错误。
- 其中一个棘手的部分是决定 waitfg 和 sigchldhandler 函数之间的工作分配。我们建议采取以下办法：
  - 在 waitfg 中，使用一个围绕睡眠函数的繁忙循环..
  - 在 sigchld 处理程序中，使用一个调用来等待。

虽然其他解决方案是可能的，例如调用 waitpid 在 waitfg 和 sigchld 处理程序中，但这些可能会非常令人困惑。在处理程序中完成所有的收获是更简单的。

- 在 eval 中，父方必须使用 sigprocmask 来阻止 SIGCHLD 信号，然后打开这些信号，再次使用 sigprocmask，然后通过调用 addjob 将子添加到作业列表中。由于孩子继承了他们父母的阻塞向量，所以孩子必须确保在执行新程序之前解除 SIGCHLD 信号。

父级需要以这种方式阻止 SIGCHLD 信号，以避免在父级调用 Addjob 之前由 sigchld 处理程序（从而从作业列表中删除）收获子级的比赛条件。

- 程序，如多，少，vi，和emacsdo奇怪的东西与终端设置。不要从你的外壳中运行这些程序。坚持使用简单的基于文本的程序，如/bin/ls、/bin/ps和/bin/echo。
- 当您从标准 Unix shell 中运行 shell 时，您的 shell 将在前台进程组中运行。如果您的 shell 随后创建了一个子进程，默认情况下该子进程也将是前景进程组的成员。由于键入 ctrl-c 将一个 SIGINT 发送到前台组中的每个进程，键入 ctrl-c 将向您的 shell 发送一个 SIGINT，以及您的 shell 创建的每个进程，这显然是不正确的。

这里是解决办法：在叉子之后，但在 execve 之前，子进程应该调用 setpgid ( 0, 0 )，这将子进程放在一个新的进程组中，其组 ID 与子进程的 PID 相同。这将确保前台进程组中只有一个进程，即您的 shell。当您键入 ctrl-c 时，shell 应该捕获产生的 SIGINT，然后将其转发到适当的前台作业（或更准确地说，包含前台作业的进程组）。

## 评价

你的分数将根据以下分布从最高 90 分计算出来：

**80 正确性：**16 个痕迹档案各 5 分 ..

**10 风格要点。**我们期待您有好的意见（5pts），并检查每一个返回值。  
系统调用（5PTS  
）。

您的解决方案外壳将在 Linux 机器上测试是否正确，使用相同的 shell 驱动程序和包含在实验室目录中的跟踪文件。您的外壳应该在这些跟踪上产生与参考外壳相同的输出，只有两个例外：

- PID 可以（也将）是不同的。
- 在 trace11.txt、trace12.txt 和 trace13.txt 中的 /bin/ps 命令的输出将不同于运行运行。但是，在 /bin/ps 命令的输出中，任何 mysplrit 进程的运行状态都应该是相同的。

## 手提指示

网站：在这里插入一个段落，解释学生应该如何上交他们的 tsh.cfile。这是我们在 CMU 使用的方向。

- 确保您已将您的姓名和 AndrewID 包含在 tsh.c 的标题注释中。
- 创建表单的团队名称：
  - “ ID ”，其中 ID 是您的安德鲁 ID，如果您是单独工作，或
  - 其中 ID1 是第一个团队成员的 AndrewID，ID2 是第二个团队成员的 AndrewID。

我们需要您以这种方式创建您的团队名称，以便我们可以自动升级您的任务。若要提交 tsh.cfile，请键入：

- 

```
make handin TEAM=teamname
```

其中 Teamname 是上面描述的团队名称。

- 在上交后，如果发现错误并想提交修改后的副本，请键入

```
make handin TEAM=teamname VERSION=2
```

继续增加版本号与每个提交。3. 你应该看看情况，核实一下你的手

- 

```
/afs/cs.cmu.edu/academic/class/15213-f01/L5/handin
```

您在此目录中有列表和插入权限，但没有读或写权限。

祝你好运！