

ICS II Shell Lab 报告

中国人民大学 sheriyuo

摘 要

RUC 2023-2024 计算机系统基础 II Shell Lab 的思路与实现。

1 基本函数

1.1 错误处理函数

对所有用到的函数进行了错误处理封装，通过 `unix_error` 来输出错误信息。

```
/* Error detecting function */
pid_t Fork(void);
void Sigprocmask(int how, const sigset_t *set, sigset_t *oldset);
void Sigemptyset(sigset_t *set);
void Sigfillset(sigset_t *set);
void Sigaddset(sigset_t *set, int signum);
void Setpgid(pid_t pid, pid_t pgid);
void Kill(pid_t pid, int sig);
void Execvpe(const char *filename, char *const argv[], char *const envp[]);
void Pipe(int fds[2]);
```

1.2 eval

`eval` 函数通过提供的 `parseline` 来获取 `bg` 状态与参数列表，并使用 `builtin_cmd` 来判断是否立即执行。如果是内置命令，则直接在 `builtin_cmd` 中调用 `do_bgfg` 来执行，否则回到 `eval` 函数。

在 `Fork` 前先阻断 `SIGCHLD`，子进程中结束阻断，`Setpgid(0,0)`，然后执行命令并退出；父进程中，先阻断所有信号并 `addjob`，随后恢复阻断 `SIGCHLD`，若状态为 `BG` 则输出信息，否则 `waitfg(pid)`。

更多的补充见附加分部分。

1.3 builtin_cmd

对 `argv[0]` 进行判断, 如果为内置指令则执行相关函数 (`do_bgfg` 或 `listjobs`), 并设返回值为 1 以跳过 `eval`; 否则返回 0。

1.4 do_bgfg

判断 `argv[0]` 来获取状态, 然后分类讨论 `argv[1]` (NULL、数字或 %), 以此区分 `pid` 与 `%jobid`。获取到 `job` 后, 对其 `state` 进行修改, 对其进程组 (`-(job->pid)`) 发送 `SIGCONT` 信号。

错误提示信息依照 `tshref` 实现, `trace14.txt` 的运行结果如下:

```
#
# trace14.txt - Simple error handling
#
tsh> ./bogus
./bogus: Command not found
tsh> ./myspin 4 &
[1] (79) ./myspin 4 &
tsh> fg
fg command requires PID or %jobid argument
tsh> bg
bg command requires PID or %jobid argument
tsh> fg a
fg: argument must be a PID or %jobid
tsh> bg a
bg: argument must be a PID or %jobid
tsh> fg 9999999
(9999999): No such process
tsh> bg 9999999
(9999999): No such process
tsh> fg %2
%2: No such job
tsh> fg %1
Job [1] (79) stopped by signal 20
tsh> bg %2
%2: No such job
tsh> bg %1
[1] (79) ./myspin 4 &
tsh> jobs
[1] (79) Running ./myspin 4 &
```

图 1.4.1: trace14.txt

1.5 waitfg

由于 `sigsuspend` 的原子性, 以此来实现等同 `sleep` 的阻断功能。

```
void waitfg(pid_t pid) {
    sigset_t mask;
    Sigemptyset(&mask);
    while (fgpid(jobs) > 0) {
        sigsuspend(&mask);
    }
    return;
}
```

1.6 sigchld_handler

采用 `pid = waitpid(-1, &status, WNOHANG | WUNTRACED)` 来获取 `pid`, 先阻断所有信号, 然后对获取的 `status` 进行判断。

`WIFEXITED(&status)` 或 `WIFSIGNALED(&status)` 为真的情况删除该 `pid` 对应的 `job`, 而 `WIFSTOPPED(&status)` 为真的情况更新其状态为 `ST`, 然后结束阻断, 最后将 `errno` 改为初始的记录值。

1.7 sigint_handler 与 sigtstp_handler

两者实现几乎完全一致, 不同之处仅在于 `kill` 传输的信号。

阻断部分同 `sigchld_handler`, 对 `fgpid(jobs)` 所在的进程组传输相应的信号即可。

2 附加分

2.1 支持 PATH 环境变量

由于 `execve` 本身并不支持对 `envp` 进行搜索, 于是将所有的 `execve` 替换为集成了该功能的 `execvpe`。

在 `main` 函数开头进行环境变量的添加 `setenv("PATH", "/bin:/usr/bin", 0)`, 传参使用 `environ` 即可。

2.2 重定向 >

遍历 `argv` 参数列表, 若匹配到 `">"`, 取其下一个参数作为输出文件 `output`, 采用 `open(output, O_CREAT | O_WRONLY | O_TRUNC, 0644)` 打开文件输出流, 并用 `dup2` 函数将其重定向至子进程标准输出流 `STDOUT_FILENO`。随后正常执行子进程, 以 `exit(0)` 结束。

笔者仿照 `bash` 的错误信息, 对可能出现的错误输入进行了处理:

```
tsh> echo hello! > 1.txt
tsh> cat 1.txt
hello!
tsh> echo hello! >
-tsh: syntax error near unexpected token `newline'
tsh> |
```

图 2.2.1: 错误输入处理

2.3 管道 |

由于笔者不想对 `parseline` 的解析进行优化, 于是对 `eval` 原有的框架进行了更改, 仅注释掉了 `parseline` 最后判断 `"&"` 并 `argc--` 的部分, 将其放在了 `eval` 中。

由于无法直接以 `|` 为分隔符进行解析, 笔者采用了 `goto loop` 的结构, 读取到 `|` 就停止当前 `argv` 的解析, 并将其赋值为 `_argv` 来进行原先的 `eval` 过程, 如果此后下一个 `argv` 非空, 则用 `goto` 来继续解析过程。

在解析前, 用 `calloc` 创建进程列表, 如果本次 `Fork` 含有管道, 采用 `pipe(fds)` 创建管道, 只需要将进程的输出绑定到写端 `fds[0]`, 将下一个进程的读入绑定到读端 `fds[1]`, 就实现了一次进程间的管道通信。采用 `prev_fd` 在父进程中记录前一个管道的读端, 以此来传递给下一个子进程。

同时, 第一个进程的读入绑定到标准输入流 `STDIN_FILENO`, 最后一个进程的输出绑定到标准输出流 `STDOUT_FILENO`。

最后, 对 `zombie` 进程进行判断处理。

```
tsh> | |
-tsh: syntax error near unexpected token `|'
tsh> echo hello | echo \
\
tsh> |
```

图 2.3.1: 管道

值得一提的是, 这里的 `echo` 无法实现转义字符 (同 `tshref`), 而 `echo |` 会被识别为错误输入。

2.4 混合支持

混合支持的实现重点在于同时适配管道与重定向, 代码中以 `is_pipe` 和 `is_wr` 分别表示有管道和重定向的情况, 对两种情况的重定向分别作了不同的处理, 并对最后一个管道的重定向输出采用覆盖 `STDOUT_FILENO` 的方法进行实现。

```
tsh> cat tsh.c | grep "dup2" | sort | uniq > 2.txt
tsh> cat 2.txt
                                dup2(fds[1], STDOUT_FILENO);
                                dup2(wr_fd, STDOUT_FILENO);
                                dup2(prev_fd, STDIN_FILENO);
                                dup2(wr_fd, STDOUT_FILENO);
                                dup2(1, 2);
tsh> |
```

图 2.4.1: 混合支持

3 附录

3.1 对比测试结果

以 trace15.txt 为测试用例：

```
./sdriver.pl -t trace15.txt -s ./tsh -a "-p"
#
# trace15.txt - Putting it all together
#
tsh> ./bogus
./bogus: Command not found
tsh> ./myspin 10
Job [1] (131) terminated by signal 2
tsh> ./myspin 3 &
[1] (133) ./myspin 3 &
tsh> ./myspin 4 &
[2] (135) ./myspin 4 &
tsh> jobs
[1] (133) Running ./myspin 3 &
[2] (135) Running ./myspin 4 &
tsh> fg %1
Job [1] (133) stopped by signal 20
tsh> jobs
[1] (133) Stopped ./myspin 3 &
[2] (135) Running ./myspin 4 &
tsh> bg %3
%3: No such job
tsh> bg %1
[1] (133) ./myspin 3 &
tsh> jobs
[1] (133) Running ./myspin 3 &
[2] (135) Running ./myspin 4 &
tsh> fg %1
tsh> quit

./sdriver.pl -t trace15.txt -s ./tshref -a "-p"
#
# trace15.txt - Putting it all together
#
tsh> ./bogus
./bogus: Command not found
tsh> ./myspin 10
Job [1] (149) terminated by signal 2
tsh> ./myspin 3 &
[1] (151) ./myspin 3 &
tsh> ./myspin 4 &
[2] (153) ./myspin 4 &
tsh> jobs
[1] (151) Running ./myspin 3 &
[2] (153) Running ./myspin 4 &
tsh> fg %1
Job [1] (151) stopped by signal 20
tsh> jobs
[1] (151) Stopped ./myspin 3 &
[2] (153) Running ./myspin 4 &
tsh> bg %3
%3: No such job
tsh> bg %1
[1] (151) ./myspin 3 &
tsh> jobs
[1] (151) Running ./myspin 3 &
[2] (153) Running ./myspin 4 &
tsh> fg %1
tsh> quit
```

图 3.1.1: 对比测试结果