75.08 Sistemas Operativos Lab Shell - Parte 3

Nombre y Apellido: Damián Cassinotti Padrón: 96618

Fecha de Entrega: 04/05/2018

# ${\bf \acute{I}ndice}$

1.	Redirecciones			
	1.1.	Flujo estándar		
		1.1.1.	Entrada y Salida estándares a archivos	
		1.1.2.	Error estándar a archivo	
		1.1.3.	Combinar salida y errores	
		1.1.4.	Challenges	
	1.2.	Variab	les de entorno adicionales	
2.	Apé	ndice		

## 1. Redirectiones

La tercera parte del shell consiste en implementar las distintas redirecciones que podemos encontrar en unix. Estas son las redirecciones a archivos y entre procesos mediante pipes.

En cada caso veremos una breve explicación de lo pedido junto con el código de la solución. No mostraremos el código del shell completo, sino en cada parte nos centraremos en el necesario para cumplir con lo pedido. Se aclara que los ejercicios son iterativos e incrementales. Es decir, en cada ejercicio se suponen hechos los anteriores, contando con el código necesario.

Al finalizar las explicaciones de cada punto se incluirá el código completo de los archivos modificados, sin incluir el esqueleto entero.

# 1.1. Flujo estándar

Las redirecciones de flujo estándar consiste en redirigir tanto la entrada y salida estándar como la salida estándar de errores a distintos archivos. Esto permite analizar la salida de un programa, o también automatizar la entrada. Veremos a continuación las tres formas de redirección de flujo estándar.

## 1.1.1. Entrada y Salida estándares a archivos

Esta primera forma es la clásica forma de redirección de entrada y salida estándar. Esta redirección consiste en utilizar los operadores <y >, seguidos del nombre del archivo, para entrada y salida estándar respectivamente.

A continuación se presenta el código que se agregó o modificó del esqueleto del shell. Recordar que en caso de archivos ya existentes, se mostrará solamente la sección modificada.

```
static int open_redir_fd(char* file, int truncate) {
   int flags = O_CREAT|O_RDWR;
   if (truncate)
      flags |= O_TRUNC;
   else
      flags |= O_APPEND;
   int fd = open(file, flags,
      S_IRUSR|S_IWUSR|S_IRGRP|S_IWGRP|S_IROTH);
   if (fd < 0) {
      char buf[BUFLEN] = {0};
      snprintf(buf, sizeof buf, "cannot open %", file);
      perror(buf);
   }
   return fd;</pre>
```

```
void spawn_redir_command(struct execomd* cmd) {
    if (strlen(cmd->in_file) > 0)
        dup2(open_redir_fd(cmd->in_file, 0), STDIN_FILENO);
    if (strlen(cmd->out_file) > 0) {
            dup2(open_redir_fd(cmd->out_file, 1), STDOUT_FILENO);
    }
    spawn_command(cmd);
}

void exec_cmd(struct cmd* cmd) {

switch (cmd->type) {
    case REDIR: {
        spawn_redir_command((struct execomd*)cmd);
        break;
    }
}
```

../exec.c

#### 1.1.2. Error estándar a archivo

La segunda forma que veremos es la salida estándar de errores. El caso es análogo a los anteriores, sólo que se antepone un 2 delante del comando de redirección (el 2 es el file descriptor del error estándar). De esta forma, el operador queda como 2>seguido del nombre de archivo.

El código utilizado para la solución es el siguiente:

```
void spawn_redir_command(struct execcmd* cmd) {
   if (strlen(cmd->err_file) > 0) {
        dup2(open_redir_fd(cmd->err_file, 1), STDERR_FILENO);
   }
   spawn_command(cmd);
}
../exec.c
```

#### 1.1.3. Combinar salida y errores

La última forma que veremos es la redirección de error estándar en salida estándar. Dicha redirección se logra mediante el operador 2>&1. Como generalización se puede ver que también funciona con cualquier file descriptor. Es decir, la expresión general es 2>&fd.

Habiendo visto eso, la solución planteada que se complementa con la solución del punto anterior, es la siguiente:

../exec.c

### 1.1.4. Challenges

Por último contamos con dos challenges en los cuales se deberá implementar la solución para los operadores >> y &>.

El primero consiste en realizar un append del archivo, a diferencia de los casos anteriores que por defecto truncaban el archivo en caso de que ya esté creado. Entonces, si el archivo existe y tenemos un doble operador redirección, el archivo no se reemplazará sino que el nuevo contenido se situará al final del archivo. Para esto se debe contemplar el caso especial en la apertura del archivo. A continuación veremos el código correspondiente a la solución:

../exec.c

El segundo operador tiene un comportamiento análogo a 2>&1, es decir, redirige la salida de error estándar a la slaida estándar. A su vez, esta es redirigida a

un archivo, pues luego de &>se espera el nombre de un archivo.

Para este caso se requirió modificar el parser del shell, ya que en caso de encontrar un & y no tener un >antes, se toma como un comando que se debe ejecutar en background. Para esto, se estableció que tampoco seria un comando de background si el & estaba seguido de un >.

Por lo tanto, el código utilizado es el siguiente:

```
static bool parse_redir_flow(struct execond* c, char* arg) {
    if ((\text{outIdx} = \text{block\_contains}(\text{arg}, '\&')) >= 0 \&\& \text{arg}[\text{outIdx} + 1]
   strcpy(c->out_file, &arg[outIdx + 2]);
        strcpy(c->err_file, &arg[outIdx + 2]);
        free (arg);
        c \rightarrow type = REDIR;
        return true;
    return false;
static struct cmd* parse_cmd(char* buf_cmd) {
    if (strlen(buf cmd) = 0)
        return NULL;
    int idx;
    // checks if the background symbol is after
    // a redir symbol, in which case
    // it does not have to run in in the 'back'
    if ((idx = block_contains(buf_cmd, '&')) >= 0 &&
             (buf_cmd[idx - 1] != '>' \&\& buf_cmd[idx + 1] != '>'))
        return parse back(buf cmd);
    return parse exec(buf cmd);
```

../parsing.c

../exec.c

# 1.2. Tuberías simples (pipes)

El último objetivo del lab consiste en implementar las tuberías para relacionar dos comandos. Para esto se utilizó la syscall pipe(2), la cual crea una "tubería" mediante dos file descriptors. Uno de los file descriptors funciona como la punta de lectura, mientras que el otro como la punta de escritura.

Toda la información que se escriba en la punta de escritura se guardará en un buffer por el kernel hasta que se tenga que leer desde la punta de lectura.

Para implementar la solución se tuvieron en cuenta varias cosas: primero, se realizan dos fork, uno por cada proceso a ejecutar. Ahora, teniendo tres procesos (el padre y sus dos hijos), se debe trabajar con los file descriptors que que abrieron para la tubería.

El proceso padre no debe utilizar ninguno de los file descriptors, por lo cual su proceso cierra ambos.

En el caso del primer hijo, este sólo debe utilizar la punta de escritura, por lo que cierra la de lectura y duplica el file descriptor de su salida estándar en el de la punta de escritura, de forma de redireccionar todo su contenido a la misma.

El segundo hijo tiene un comportamiento contrario al del primero. Éste solamente necesita la punta de lectura, por lo que cierra la de escritura y duplica su entrada estándar a la punta de lectura.

Luego de realizar los cierres de file descriptors necesarios, cada proceso se ejecuta o, en el caso del padre, espera que sus hijos terminen la ejecución.

A continuación se muestra el código de la solución:

```
void spawn_pipe_command(struct pipecmd* cmd) {
    int pipefd[2];
    int result = pipe(pipefd);
    if (result < 0) {
        char buf[BUFLEN] = \{0\};
        snprintf(buf, sizeof buf, "error piping commands %",
   \hookrightarrow cmd\rightarrowscmd);
        perror (buf);
        return;
    pid_t pid_a, pid_b;
    if ((pid_a = fork()) == 0) {
         close (pipefd [0]);
        dup2(pipefd[1], STDOUT_FILENO);
        exec cmd (cmd->leftcmd);
    else if ((pid_b = fork()) == 0) {
         close (pipefd[1]);
        dup2(pipefd[0], STDIN_FILENO);
        exec cmd (cmd->rightcmd);
    } else {
         close (pipefd [0]);
         close (pipefd [1]);
```

../exec.c

# 2. Apéndice

En esta sección se mostrará el código completo de los archivos modificados del esqueleto. Los archivos estarán ordenados por orden alfabético.

```
1 #include "exec.h"
3\ //\ sets the "key" argument with the key part of
4 // the "arg" argument and null-terminates it
5 static void get_environ_key(char* arg, char* key) {
7
       int i;
       for (i = 0; arg[i] != '='; i++)
8
9
           \text{key}[i] = \text{arg}[i];
10
       key[i] = END\_STRING;
11
12 }
13
14 // sets the "value" argument with the value part of
15 // the "arg" argument and null-terminates it
16 static void get_environ_value(char* arg, char* value, int idx) {
17
18
       int i, j;
       for (i = (idx + 1), j = 0; i < strlen(arg); i++, j++)
19
20
           value[j] = arg[i];
21
22
       value[j] = END\_STRING;
23 }
24
25 // sets the environment variables passed
26 // in the command line
27 static void set_environ_vars(char** eargv, int eargc) {
28
       for (int i = 0; i < eargc; i++) {
29
           char key[ARGSIZE] = \{0\};
           char value [ARGSIZE] = \{0\};
30
           get_environ_key(eargv[i], key);
31
           get_environ_value(eargv[i], value, strlen(key));
32
33
           setenv (key, value, 1);
34
       }
35 }
36
37 // opens the file in which the stdin/stdout or
38 // stderr flow will be redirected, and returns
39 // the file descriptor
40 static int open_redir_fd(char* file, int truncate) {
41
       int flags = O_CREAT|O_RDWR;
42
       if (truncate)
43
           flags = O_TRUNC;
44
       else
           flags = O_APPEND;
45
```

```
46
       int fd = open(file, flags,
      \hookrightarrow S_IRUSR|S_IWUSR|S_IRGRP|S_IWGRP|S_IROTH);
47
       if (fd < 0) 
48
           char buf [BUFLEN] = \{0\};
           snprintf(buf, sizeof buf, "cannot open %", file);
49
50
           perror (buf);
51
52
       return fd;
53 }
54
55 void spawn command(struct execond* cmd) {
       set_environ_vars(cmd->eargv, cmd->eargc);
56
57
       int result = execvp(cmd->argv[0], cmd->argv);
58
       if (result < 0) {
59
           char buf [BUFLEN] = \{0\};
           snprintf(buf, sizeof buf, "error executing %", cmd->scmd);
60
61
           perror (buf);
62
       }
63 }
64
65 void spawn_background_command(struct backcmd* cmd) {
66
       exec cmd(cmd->c);
67
68
69 void spawn redir command(struct execond* cmd) {
70
       if (strlen(cmd->in_file) > 0)
71
           dup2(open_redir_fd(cmd->in_file, 0), STDIN_FILENO);
72
       if (strlen(cmd->out_file) > 0) 
73
           if (cmd->out_file[0] == '>')
               dup2(open_redir_fd(&cmd->out_file[1], 0), STDOUT_FILENO);
74
75
           else
76
               dup2(open_redir_fd(cmd->out_file, 1), STDOUT_FILENO);
77
78
       if (strlen(cmd->err_file) > 0) {
79
           if (cmd->err_file[0] == '&')
80
               dup2(atoi(&cmd->err_file[1]), STDERR_FILENO);
           else if (\text{cmd->err file } [0] = '>')
81
82
               dup2(open_redir_fd(&cmd->err_file[1], 0), STDERR_FILENO);
83
           else
               dup2(open_redir_fd(cmd->err_file, 1), STDERR_FILENO);
84
85
86
       if (strlen(cmd->out_file) > 0 && strlen(cmd->err_file) > 0 &&
      → strcmp(cmd->out_file, cmd->err_file) == 0)
87
           dup2(STDOUT_FILENO, STDERR_FILENO);
88
       spawn_command(cmd);
89 }
90
91 void spawn_pipe_command(struct pipecmd* cmd) {
92
       int pipefd [2];
93
       int result = pipe(pipefd);
94
       if (result < 0) {
95
           char buf [BUFLEN] = \{0\};
```

```
96
             snprintf(buf, sizeof buf, "error piping commands %",
       \hookrightarrow cmd\rightarrowscmd);
97
             perror(buf);
98
             return;
99
100
        pid_t pid_a, pid_b;
101
        if ((pid_a = fork()) == 0) {
102
             close (pipefd [0]);
             dup2(pipefd[1], STDOUT_FILENO);
103
104
             exec\_cmd(cmd->leftcmd);
105
        else\ if\ ((pid_b = fork()) == 0) 
106
             close (pipefd[1]);
             dup2(pipefd[0], STDIN FILENO);
107
108
             exec_cmd(cmd->rightcmd);
109
        } else {
             close (pipefd [0]);
110
111
             close (pipefd[1]);
112
113
        waitpid (pid_a, NULL, 0);
114
        waitpid (pid_b, NULL, 0);
115 }
116
117 // executes a command - does not return
118 void exec_cmd(struct cmd* cmd) {
119
120
        switch (cmd->type) {
121
122
             case EXEC: {
123
                  spawn_command((struct execond*)cmd);
124
                  break;
125
126
             case BACK: {
127
128
                  spawn_background_command((struct backcmd*)cmd);
129
                  break;
130
             }
131
             case REDIR: {
132
133
                  spawn_redir_command((struct execond*)cmd);
134
                  break;
135
             }
136
             case PIPE: {
137
138
                  spawn_pipe_command((struct pipecmd*)cmd);
139
                  free_command(parsed_pipe);
140
                  break;
141
             }
142
        }
143 }
144
145 \mathbf{void} \ \operatorname{exec\_cd}(\mathbf{char} * \ \operatorname{cmd}) \ \{
        char* nwd = split_line(cmd, '');
```

```
if (chdir(nwd) != 0) {
147
              char buf [BUFLEN] = \{0\};
148
149
              snprintf(buf, sizeof buf, "cannot cd to %", nwd);
150
              perror(buf);
151
         }
152 }
153
154 void exec_pwd() {
         \mathbf{char} * \mathrm{cwd} = \mathrm{getcwd}(\mathrm{NULL}, 0);
155
156
         printf("% \n", cwd);
157
         free (cwd);
158 }
```

../exec.c

```
1 #include "parsing.h"
 3 // parses an argument of the command stream input
 4 static char* get_token(char* buf, int idx) {
 6
       char* tok;
 7
       int i;
 8
       tok = (char*) calloc(ARGSIZE, sizeof(char));
 9
10
       i = 0;
11
12
       while (buf[idx] != SPACE && buf[idx] != END_STRING) {
13
            tok[i] = buf[idx];
            i++; idx++;
14
15
       }
16
17
       return tok;
18 }
19
20 // parses and changes stdin/out/err if needed
21 static bool parse_redir_flow(struct execond* c, char* arg) {
22
23
       int inIdx, outIdx;
24
25
       if ((\text{outIdx} = \text{block\_contains}(\text{arg}, '\&')) >= 0 \&\& \text{arg}[\text{outIdx} + 1]
      \hookrightarrow = '>') {
26
            strcpy(c->out_file, &arg[outIdx + 2]);
27
            strcpy(c->err_file, &arg[outIdx + 2]);
28
            free (arg);
29
30
            c \rightarrow type = REDIR;
31
32
            return true;
33
       }
34
```

```
// flow redirection for output
35
       if ((outIdx = block_contains(arg, '>')) >= 0) {
36
37
           switch (outIdx) {
38
                // stdout redir
39
                case 0: {
40
                    strcpy(c->out_file, arg + 1);
41
                    break;
                }
42
                // stderr redir
43
44
                case 1: {
45
                    strcpy(c->err_file, &arg[outIdx + 1]);
46
                    break;
                }
47
           }
48
49
50
           free (arg);
51
           c \rightarrow type = REDIR;
52
53
           return true;
       }
54
55
56
       // flow redirection for input
57
       if ((inIdx = block\_contains(arg, '<')) >= 0) {
           // stdin redir
58
           strcpy(c->in_file, arg + 1);
59
60
           c \rightarrow type = REDIR;
61
62
           free (arg);
63
64
           return true;
65
66
67
       return false;
68 }
69
70 \ // \ parses \ and \ sets \ a \ pair \ KEY=VALUE
71 // environment variable
72 static bool parse_environ_var(struct execond* c, char* arg) {
73
       // sets environment variables apart from the
74
75
       // ones defined in the global variable "environ"
76
       if (block_contains(arg, '=') > 0) {
77
78
           // checks if the KEY part of the pair
           // does not contain a '-' char which means
79
           // that it is not a environ var, but also
80
           // an argument of the program to be executed
81
           // (For example:
82
83
               ./prog - arg = value
84
               ./prog --arg = value
85
86
           if (block\_contains(arg, '-') < 0) {
```

```
87
                c\rightarrow eargv[c\rightarrow eargc++] = arg;
88
                return true;
89
            }
90
91
92
       return false;
93 }
94
95 // this function will be called for every token, and it should
96 // expand environment variables. In other words, if the token
97 // happens to start with '$', the correct substitution with the
98 // environment value should be performed. Otherwise the same
99 // token is returned.
100 //
101 // Hints:
102 // - check if the first byte of the argument
103 // contains the '$'
104 // - expand it and copy the value
       to 'arg'
105 //
106 static char* expand_environ_var(char* arg) {
107
108
        if (block\_contains(arg, '$') == 0) {
109
            char* env = getenv(\&arg[1]);
            if (env == NULL)
110
                env = "";
111
112
            if (strlen(env) > ARGSIZE)
                arg = realloc(arg, strlen(env));
113
114
            strcpy(arg, env);
115
       }
116
117
       return arg;
118 }
119
120 // parses one single command having into account:
121 // - the arguments passed to the program
122 // - stdin/stdout/stderr flow changes
123 // - environment variables (expand and set)
124 static struct cmd* parse_exec(char* buf_cmd) {
125
126
       struct execcmd* c;
127
       char* tok;
128
       int idx = 0, argc = 0;
129
130
       c = (struct execcmd*) exec_cmd_create(buf_cmd);
131
132
       while (buf_cmd[idx] != END_STRING) {
133
            tok = get\_token(buf\_cmd, idx);
134
135
            idx = idx + strlen(tok);
136
137
            if (buf_cmd[idx] != END_STRING)
138
                idx++;
```

```
139
140
            if (parse_redir_flow(c, tok))
141
                 continue;
142
143
            if (parse_environ_var(c, tok))
                 continue;
144
145
            tok = expand_environ_var(tok);
146
147
148
            c\rightarrow argv[argc++] = tok;
149
        }
150
        c\rightarrow argv[argc] = (char*)NULL;
151
152
        c \rightarrow argc = argc;
153
        return (struct cmd*)c;
154
155 }
156
157 // parses a command knowing that it contains
158 // the '&' char
159 static struct cmd* parse_back(char* buf_cmd) {
160
161
        int i = 0;
162
        struct cmd* e;
163
164
        while (buf_cmd[i] != '&')
165
            i++;
166
167
        buf\_cmd[i] = END\_STRING;
168
169
        e = parse_exec(buf_cmd);
170
        return back_cmd_create(e);
171
172 }
173
174 // parses a command and checks if it contains
175 // the 'E' (background process) character
176 static struct cmd* parse_cmd(char* buf_cmd) {
177
        if (strlen(buf\_cmd) == 0)
178
179
            return NULL;
180
181
        int idx;
182
183
        // checks if the background symbol is after
        // a redir symbol, in which case
184
        // it does not have to run in in the 'back'
185
186
        if ((idx = block\_contains(buf\_cmd, '&')) >= 0 \&\&
                 (buf\_cmd[idx - 1] != '>' && buf\_cmd[idx + 1] != '>'))
187
188
            return parse_back(buf_cmd);
189
190
        return parse_exec(buf_cmd);
```

```
191 }
192
193 // parses the command line
194 // looking for the pipe character '/'
195 struct cmd* parse_line(char* buf) {
196
197
        \mathbf{struct} cmd *r, *1;
198
        char* right = split_line(buf, '|');
199
200
201
        l = parse\_cmd(buf);
202
        r = parse_cmd(right);
203
204
        return pipe_cmd_create(1, r);
205 }
```

../parsing.c