Trabalho de Sistemas Operativos Processamento de um notebook

Sérgio Oliveira a62134 Pedro Dias a63389

21 de Maio de 2018

Conteúdo

1	Introdução
2	Execução
	2.1 Noções básicas
	2.2 Ciclo principal
	2.3 Re-processamento
	2.4 Detecção de erros / Interrupção
3	Outras Funcionalidades
	3.1 Histórico de comandos anteriores
	3.2 Execução de conjuntos de comandos
1	Conclusão

Introdução

Com este relatório iremos demonstrar o desenvolvimento de um programa que faz o processamento de ficheiros no formato designado pelo trabalho prático.

Um ficheiro de formato *notebook* tem a extensão '.nb'. Este pode conter linhas de código para ser interpretadas pela *shell de sistema*, resultados de execução das respetivas linhas de código e outro tipo de conteúdo tal como documentação.

Ao ser executado, o argumento terá de ter um caminho válido para um ficheiro notebook para funcionar corretamente.

Relacionado aos temas que falamos, apresentaremos fragmentos de código ao longo do relatório, para que haja melhor compreensão do que estamos a explicar.

Este relatório está dividido em várias secções que correspondem aos pontos mais importantes do trabalho prático, como vemos na página de conteúdos.

Execução

2.1 Noções básicas

A funcionalidade básica do nosso programa está em ler o nosso notebook linha a linha e termina a sua execução até que o ficheiro passado como argumento tenha sido lido pelo while até à linha final.

Como podem existem caractéres especiais no início de cada linha de código de um ficheiro, primeiro temos que fazer o processamento da mesma, filtrando os conteúdos para as variáveis corretas.

Imaginemos este exemplo como stdin retirado do enunciado:

```
Este comando lista os ficheiros:
$ ls
```

O programa irá fazer o *parsing* das linhas e estas são processadas para que se reconheça o conjunto de caratéres especiais para o correto processamento do ficheiro, sendo eles:

- \$;
- \$|;
- \$(número)|;
- >>> e <<<.

Uma linha delimitada por qualquer outra expressão diferente dos itens em cima irá ser ignorada e não interpretada como comando (mantida intacta no ficheiro original).

Para cada caratér especial, temos então variáveis guardadas para podermos fazer comparações com o ficheiro *notebook*. Neste caso, consideremos a variável '\$' (char * dollar).

```
if (strncmp(dollar, line, strlen(dollar))==0 && (running)){
```

Através do if acima referido e através da função trim:

```
char * trim(char * s) {
   int l = strlen(s);
   while(isspace(s[l - 1])) ---l;
   while(* s && isspace(* s)) ++s, ---l;
   return strndup(s, l);
}
```

executamos o comando 'ls' através da função 'execl'.

2.2 Ciclo principal

O cíclo while que está representado na função 'main' é o motor de todo o nosso programa, que está a ser controlado através de flags e da função read, que ao ser executada, retorna o valor de bytes que foram lidos. Se este valor retornado for negativo, então o system call está a retornar um erro.

Esta é então a nossa maneira de parar o cíclo, executando-o até que o nosso read fique sem mais bytes para ler.

```
while ((read = getline(&line, &len, fp)) != -1 && flagErrorFork ==1 && (running)) {
```

Portanto, se este cíclo terminar com as respectivas flags a retornarem sucesso na saída, o programa substitui o ficheiro processado pelo programa pelo ficheiro notebook original através da função 'rename' e remove então a pasta temporária já não necessária para o processamento (iremos falar mais tarde sobre a sua utilidade).

Se o cíclo não retornar sucesso, a função 'rename' já não será executada para que o ficheiro notebook original não seja alterado e remove tudo o que já não é necessário.

2.3 Re-processamento

A funcionalidade normal do nosso programa será sempre executar e inserir os nossos resultados entre >>> e <<<. Haverá no entanto alturas em que faremos alterações ao nosso sistema (criamos um ficheiro novo, o word count de determinado ficheiro é agora maior, o estado de X dispositivo foi alterado, entre outros).

Nestes casos, necessitamos então de voltar a executar as linhas de comando do nosso notebook.

```
void re_processamento(char * file){
```

A função re-processamento abre então um ficheiro temporário para podermos fazer o parsing do nosso ficheiro de entrada, fazendo com que o original não seja imediatamente alterado.

```
FILE *REDO;
REDO = fopen("REDO.txt", "wr+");
```

Executamos então outro ciclo da mesma natureza do while da função main, lendo linha a linha e, desta vez, ignorando todo o conteudo entre >>> e <<< do ficheiro de entrada.

Após isto tudo, usámos a função rename para relocarmos o ficheiro temporário para o original.

```
rename ("REDO.txt", file);
```

2.4 Detecção de erros / Interrupção

Uma das flags é usada para depuração de erros de qualquer fork criado. Se o fork retorna um status diferente de sucesso, pode significar que a linha lida contém um comando errado. Neste caso, teriamos então de cancelar a execução do nosso notebook.

Para resolver isso, recorremos à função forkError,

```
int forkError(int status, char *b) {
```

que, ao longo de toda a nossa função main, determina o valor da variável local flagForkError.

A função fork Error faz o teste, através de estados de finalização de processos, para que possámos apanhar o estado correto de cada fork criado e sabermos então se podemos interromper o programa ou não.

No entanto também pode haver ação humana e, para isso, o sinal SIGINT é enviado para o programa (sinal normalmente relacionado com a combinação de botões Control+C). Nesse caso, a nossa variável global running irá determinar o estado de execução do nosso programa.

```
static volatile int running = 1;
void handler(int dummy){
   running = 0;
}
```

A detecção do sinal deve ser inicializada na main pela função de sistema signal.

Outras Funcionalidades

- 3.1 Histórico de comandos anteriores
- 3.2 Execução de conjuntos de comandos

Conclusão