

Laboratório de Sistemas Operacionais

PROJETO 2

743512 - Bianca Gomes Rodrigues

743588 - Pietro Zuntini Bonfim

Outubro de 2018

1 Descrições das Tarefas

1.1 Comandos com Argumentos

A primeira tarefa permite que o nosso interpretador de comandos receba argumentos nos comandos digitados, como:

```
> cp Arquivo1 Arquivo2
> kill -9 <pid>
> ls -a
```

Para que isso fosse possível primeiro precisamos criar um ponteiro de strings (`char *argumentos[MAX]`) para receber os argumentos. Por conseguinte, precisamos dividir cada argumento utilizando a função `strtok()` com delimitadores "espaço" e "\n".

Assim, foi colocado o nome do comando na primeira posição e cada argumento em `argumentos[i]`, em que `i` é uma variável inteira iniciada em 1 e incrementada enquanto não acabarem os argumentos. Ao final do loop, teremos a posição do último argumento, que será utilizada posteriormente.

Tendo o nome do comando e todos os seus argumentos, podemos falar das três chamadas de sistema utilizadas para essa tarefa:

```
fork()
waitpid(pid_t pid, int *valor_retorno, int opcoes);
execvp(const char *arquivo, char *const argv[])
```

A chamada de sistema `fork()` é utilizada para criar um novo processo e armazenar o pid do processo filho na variável `pid`. Após o `fork()`, caso o pid encontrado seja igual a 0 então basta utilizar a chamada `execvp(argumentos[0], argumentos)` para executar o comando. Caso contrário — o pid encontrado seja diferente de 0 — significa que foi criado um processo pai e é necessário utilizar a chamada de sistema `waitpid(pid, NULL, 0)` para esperar a finalização do processo filho.

1.2 Comandos em Segundo Plano

A segunda tarefa adiciona um suporte para que seja possível executar comandos em segundo plano, utilizando a sintaxe padrão do interpretador Unix: `&`. Exemplo:

```
> gnome-calculator &
```

Para que fosse possível identificar que um comando em segundo plano foi solitado, precisamos primeiro verificar se o último argumento do comando inserido foi `&`. Utilizamos a função `strcmp(argumentos[i-2], "&")`, armazenando seu retorno em uma variável **Resultado** para realizar está verificação.

Caso seja encontrado o `&`, o valor da variável **Resultado** será 0, e por conseguinte basta retirá-lo atribuindo `NULL` na posição, visto que o shell não sabe interpretá-lo, e executar `execvp(argumentos[0], argumentos)`.

1.3 Redireção de Entrada/Saída

A terceira e última tarefa solicitava que fosse possível realizar redireção de entrada e saída padrão, ou seja, permitir que um programa leia e escreva em uma arquivo como a sua entrada e saída padrão. A sintaxe padrão do interpretador Unix define `<` para entrada e `>` para saída. Permite a execução de comandos como:

```
> ls > arquivos.txt
> sort < arquivos.txt
> sort -r < arquivos.txt
```

Para que fosse possível a execução dessa tarefa, foram utilizadas (além de `fork()`, `waitpid()` e `execvp()`) as funções `strcmp()` para verificar a existência de um dos redirecionadores, e `freopen()` para redirecionar tanto para a entrada padrão `stdin` quanto para a saída padrão `stdout`.

Após verificar o último argumento do comando inserido e verificar que não se trata da solicitação de uma execução em segundo plano (`&`), verificamos o penúltimo argumento do comando inserido. Caso seja `>` — saída — precisamos utilizar a função `freopen(argumentos[i-2], "w", stdout)`, e caso seja `<` — entrada — utilizamos a função `freopen(argumentos[i-2], "r", stdin)`.

Escolhida a função para entrada ou saída, basta retirarmos tanto o `>` ou `<` dos argumentos atribuindo `NULL` naquela posição, e executar `execvp(argumentos[0], argumentos)`.