

Universidade do Minho
Mestrado Integrado em Engenharia Informática

Sistemas Operativos

GRUPO:

Ana Teresa Gião Gomes - A89536
Maria Quintas Barros - A89325
Maria Beatriz Araújo Lacerda - A89535

14 de Junho 2020



Figure 1: A89536



Figure 2: A89525



Figure 3: A89535

1 Introdução

No âmbito da UC de Sistemas Operativos, foi-nos proposto a elaboração de um projeto de monitorização de execução e de comunicação entre processos. O programa terá que ser capaz de interpretar diversas tarefas submetidas pelo utilizador tais como definir tempo de inatividade, tempo de execução, executar e terminar uma tarefa, listar tarefas em execução e o histórico das já terminadas e ainda oferecer ajuda ao utilizador.

Para além destas funcionalidades, foi-nos sugerido uma outra adicional que consiste em consultar o standard output de uma tarefa executada.

Naturalmente, sendo um dos objetivos do trabalho usarmos um baixo nível de abstração, este foi desenvolvido em C.

2 Cliente

No cliente começamos por criar um fifo que irá ler as informações do servidor (fifo_resposta em modo O_RDONLY) e um fifo que irá enviar os comandos para o servidor para serem executados (fifo_fd em modo O_WRONLY)

Se o cliente inserir apenas um argumento (ex: ./argus) então irá iniciar o argus, onde é possível inserir vários comandos. Para isto fizemos um ciclo que escreve no fifo que o utilizador escreveu no buffer criado com standard stdin (teclado).

Em seguida, de maneira a apresentar os resultados no terminal do cliente, vamos ler aquilo que nos é enviado pelo fifo_resposta e escrever no standard output (ecrã).

Se o cliente introduzir o comando diretamente (ex: ./argus -r) o processo em cliente.c é semelhante (escrever o comando para o fifo_fd e escrever no ecrã as respostas dadas por fifo_resposta)

3 Servidor

No servidor começamos por criar:

1. Um fifo_resposta em modo O_WRONLY que irá escrever o resultado dos comando para enviar para o terminal do cliente.

2. O ficheiro `log_fd`, onde vamos escrever os resultados dos nossos comandos.
3. Um ficheiro `log_idx`

Vamos, de seguida, abrir o `fifo_fd` em modo de leitura `O_RDONLY` para ler o comando enviado pelo cliente. Em seguida vamos "dissecar" o que lemos no `fifo`, separando o tipo do comando (comando) e o que a função tem que executar (ex: no comando executar `-ls`, comando será executar e valor será `-ls`).

- **Caso 1: Definir o tempo máximo de inatividade**

Define a variável global `max-inat` com o valor passado pelo cliente (valor), que é passado se string para int através da função `atoi`. Em seguida, invocamos a função (`write (fifo_resposta,"",1);`), visto que a função `read` é bloqueante e portanto é necessário para manter o `fifo` aberto. Isto é repetido em todos os nossos outros casos.

- **Caso 2: definir o tempo maximo de execução**

Fizemos um processo muito semelhante ao caso anterior, desta vez alterando a variável global `max-exec`.

- **Caso 3: Executar uma tarefa**

Começamos por eliminar as plicas através de um shift à esquerda. Depois contamos o número de pipes através da função `isPipe` que conta quantos " — " estão na string valor.

Se o comando não tiver pipes é chamada a função `mysystem` que isola e executa o comando.

Se, por outro lado, o comando apresentar um ou mais pipes, será primeiramente invocada a função "dividePipes" que vai popular o array `pipes` com as diferentes funções a serem executadas. Em seguida passamos esse array para a função "executa" que fará precisamente isso. Ao contrário da comunicação entre o servidor e o cliente que é feita através de pipes com nome, para executar os comandos introduzidos pelo cliente criamos pipes anónimos. A nossa função `executa` irá variar, dependendo do número de pipes presentes no comando.

A nossa função cobre os 3 casos possíveis: pipe inicial(se `i=0`),

pipe final($i=n-1$) e pipes intermédios. No pipe inicial, se for filho, fechamos a leitura, redirecionamos a extremidade da escrita, fechamos esta e executamos o comando. Se for pai, espera pelo filho, e adiciona os pids dos filhos a um array. No pipe final, fechamos a extremidade de leitura do pipe e redirecionamos a extremidade da escrita para o `log_fd`. Nos pipes intermédios, mantemos ambas as extremidades dos pipes abertas, redirecionamos estas e executamos os comandos.

Finalmente, adicionamos esta tarefa à nossa lista ligada que contem as tarefas em execução.

Neste código, implementamos dois tipos de alarmes. Um alarme de tempo de execução, implementado na função `mysystem` e executa e o outro alarme, ou seja de inatividade apenas na função `executa`. Estes sinais servem para evitar casos de infinita execução. Assim é estabelecido um valor máximo dos mesmos.

1. **Alarme de inatividade** - Este termino apenas ocorre quando o programa fica eternamente à espera de um processo-pai. Posteriormente é colocado 3 alarmes, um em cada caso da execução. No primeiro caso, quando é o primeiro comando a ser executado, o alarme é inicializado. No segundo caso, ou seja quando é o último comando o alarme é redefinido para 0. E finalmente o último caso que ocorre quando os comandos intermédios, onde o alarme é redefinido para `alarm(0)`. Sempre que o programa fica à espera de um processo-filho, ele adiciona a um array de pids, o pid correspondente. No caso do alarme tocar, o sinal é ativado e o mesmo mata todos os processos que estão no arrays de pids.

2. **Alarme de execução** - Este termino apenas ocorre quando o tempo de execução do comando é superior ao tempo definido para tempo de execução. O mesmo é ativado antes do último fork para a execução de comandos.

- **Caso 4: Executar uma tarefa** Este caso executa o mesmo que o nosso caso 3, mas sem a entrada no cliente (ex: `./argus -e`). A razão de criarmos um caso separado é o de nesta segunda situação o comando não ter plicas, e logo, eliminamos o ciclo que tratava disto.

- **Caso 5: Listar tarefas em execução**

Neste caso invocamos a função "linkedToString" que imprime a nossa lista ligada de tarefas em execução.

- **Caso 6: Terminar uma tarefa em execução**

Começamos por invocar a função "elementoNaOrdem" que se encontra em `slist.c`, entre as outras funções feitas para a implementação. Esta função devolve-nos o pid da função de ordem escolhida. Em seguida terminamos o processo com esse pid através da função "kill".

- **Caso 7: Listar registo historico de tarefas terminadas**

Para este objetivo invocamos a função "linkedToStringHistorico" que vai imprimir o conteúdo da nossa lista ligada com as tarefas que já não se encontram em execução. Antes de imprimir a função vai verificar o código de terminação do processo (um dos dados da nossa lista ligada que nos é oferecido pelos `exit()` dos sinais).

- **Caso 8: Apresentar ajuda a sua utilização**

Para isto, imprimimos a função "ajudaMenu", composta exclusivamente por `snprintf`.

Utilizamos o `snprintf` visto que esta função insere a nossa informação num buffer, que é posteriormente retornado pela nossa função e mais tarde escrito no terminal do cliente.

- **Caso 9: Funcionalidade Adicional**

Para este tópico, criamos um ficheiro `log.idx` onde adicionamos informação sempre que executamos um comando. Posteriormente, através de uma chamada ao sistema `lseek`, conseguimos obter os tamanhos da informação desejada. Nesta situação existem dois casos:

1. **Deseja a informação de ordem 1** - Aqui, colocamos o apontador tanto no ficheiro `idx` como no ficheiro `txt`. Posteriormente lemos a informação dada no ficheiro `idx`, isto é, o número de caracteres da informação pretendida e lemos também a informação no ficheiro `txt` para um buffer do tamanho obtido pela leitura do ficheiro anterior. Finalmente escrevemos no `fifo.resposta` o buffer obtido.

2. **Deseja a informação de ordem superior a 1** - Desta vez, colocamos o apontador do *idx* no final da anterior à ordem desejada. Posteriormente, lemos os endereços do início da ordem desejada e do fim da anterior. Assim obtemos o tamanho da informação que futuramente iremos ler. De seguida, colocamos o apontador do ficheiro *txt* do valor início obtido pela leitura do ficheiro *idx* e iremos ler a informação de tamanho (fim-início+1) para o buffer. Finalmente, escrevemos toda a informação do buffer no *fifo_resposta*.

4 Conclusão

Em primeiro lugar, o desenvolvimento deste projeto ajudou-nos a desenvolver e pôr em prática os conhecimentos adquiridos durante as aulas práticas de Sistemas Operativos durante este segundo semestre. Por outro lado, pudemos observar que a programação neste nível de abstração é bastante exigente na questão de erros e validação de inputs.

Apesar da dificuldade deste trabalho, consideramos que a sua realização foi elaborada com sucesso, uma vez que conseguimos responder a todas as funcionalidades pedidas.