

Universidade do Minho Escola de Engenharia

Sistemas Operativos Relatório do Trabalho Prático - Grupo 100 2022/2023

> Afonso Xavier Cardoso Marques 94940 José Diogo Lopes Faria 95255 Ana Filipa Cruz Pinto 96862







Índice

1	Introdução	3
	Os três programas 2.1 Fifo 2.2 Tracer 2.3 Monitor	4
-	Testes realizados 3.1 Teste 1 3.2 Teste 2 3.3 Teste 3	8
4	Conclusão	10

1 Introdução

O presente relatório expõe o desenvolvimento de um projeto que consistiu na criação de um serviço de monitorização dos programas executados numa máquina, no qual um cliente, denominado tracer, é capaz de executar programas e enviar informação sobre o estado de execução dos mesmos a um servidor, denominado monitor, que monitoriza todos os programas que estão em execução.

O monitor permite também consultar os programas atualmente em execução através de um pedido de status por parte de um tracer. Numa fase inicial, o maior desafio foi encontrar uma forma de garantir que a concorrência entre pedidos de multiplos tracers era controlada de forma a não ocorrerem deadlocks. A comunicação entre os múltiplos tracers e o monitor é implementada usando pipes com nome (FIFO).

2 Os três programas

Nesta secção do relatório vamos expor os três programas que foram criados para realizar o objetivo do trabalho prático e a forma como eles interagem uns com os outros. Os programas em questão são: o Fifo, o Tracer e o Monitor.

2.1 Fifo

O programa de Fifo é o mais simples e admitimos que podia ter sido implementado, por exemplo, dentro do Monitor. O seu único propósito é de criar um pipe com nome, denominado FIFO, que vai servir como ponte de comunicação entre os vários Tracers e o Monitor. A comunicação é unilateral, ou seja, o Tracer escreve contéudo no FIFO e o Monitor lê esse contéudo. O contéudo em questão é uma estrutura criada pelo grupo que serve para guardar a informação do programa que o Tracer está a executar.

Tal como dito anteriormente, não havia necessidade de implementar o Fifo num programa à parte, mas tendo feito essa escolha, conseguimos evitar estar sempre a tentar criar o mesmo ficheiro. Assim, o pipe com nome só é criado quando é mesmo necessário.

De forma a não provocar confusões, no decorrer do relatório iremos referir-nos ao pipe criado pelo programa Fifo como sendo o FIFO "geral".

2.2 Tracer

O programa de Tracer é aquele que permite a execução dos programas e dos seus argumentos. Um Tracer apenas executa um programa de cada vez. Logo se quisermos ver mútiplos programas a correr em concorrência, temos de executar múltiplos Tracers.

O Tracer possui três modos de execução que são ativados conforme os argumentos que lhe são passados. Temos o modo *execute* que, dependendo da flag passada como argumento, permite executar um programa ou então um pipeline de programas. A flag -u permite executar apenas um programa, criando para isso duas estruturas:

```
typedef struct prog{
   int pid;
   char* prog_name;
   char** arguments;
   int num_args;
   int time;
} Prog;
```

- Struct Prog estrutura que armazena o nome, argumentos e número de argumentos de um programa. É a estrutura que usamos para executar o programa através da função execvp onde passamos como parâmetros prog_name e arguments. Inicialmente a nossa intenção era que esta estrutura fosse enviada para o Monitor, daí possuir um campo para o PID do processo e para o tempo. Estes valores, apesar de serem preenchidos, não são usados. O campo de num_args serve apenas para facilitar o processo de preenchimento do array arguments. Esta estrutura é preenchida na função de parse_single.
- Struct Msg estrutura semelhante ao Prog mas não tem informação sobre os argumentos do programa, o que torna a estrutura mais leve e flexivel para ser enviada para o Monitor através do FIFO. Guarda-se apenas o nome do programa, o PID e o tempo de execução. O campo de type serve para indicar o tipo de mensagem que estamos a enviar. Se for para indicar o inicio de execução de um programa, o tipo será 1, se for para indicar que o programa terminou, o tipo será 2 e se for para indicar que queremos fazer um pedido de status, o tipo será 3.

O segundo modo de operação do Tracer é a execução de um pipeline de programas. Para ativar este modo é preciso colocar a flag -p a seguir ao argumento execute. Para esse tipo de execução, é necessário recorrer a pipes anónimos e fazer redirecionamentos. A implementação deste modo é estremamente semelhante ao modus operandi da flag -u. A diferença está na forma como executamos os programas. Para isto foram criadas três funções:

- parse_pipeline Uma função que faz parse da string que representa o pipeline e devolve um array de strings com os comandos e respetivos argumentos em cada posição. Por exemplo a string "ls -l | ps aux | wc -l" recebida como parâmetro irá devolver o array { "ls -l", "ps aux", "wc -l" }.
- execute_pipeline Função que serve para correr cada programa do array criado em parse_pipeline recorrendo à função auxiliar exec_command. Aqui criamos uma matriz de pipes tendo em conta o número de programas que vamos correr e fazemos os redirecionamentos necessários tendo em conta a posição do array onde nos encontramos. O output final é impresso no ecrã e o tempo de execução é revelado.
- exec_command Uma pequena função que executa um programa com base na string que recebe como argumento. Na sua essencia é uma versão simplificada da função parse_single que usamos no modo -u.

O terceiro modo de operação do Tracer é o modo status. Para fazer um pedido de status apenas é ncessário criar um estrutura Msg que será preenchida da seguinte forma: o campo pid contém o pid do processo do Tracer (chamemos-lhe XXXX), o campo type terá o valor 3, o time não é preenchido e o prog_name[20] terá como valor uma string "FIFO-XXXX", que é o ficheiro de pipe temporário criado pelo Tracer especificamente para ler mensagens de status do Monitor. O Monitor recebe esta estrutura através do FIFO "geral", identifica que é do tipo 3 e percebe que deve escrever as mensagens de status num ficheiro de pipe especifico, o tal "FIFO-XXXX".

Esta estratégia permite garantir que as mensagens chegam aos Tracers corretos, especialmente se tivermos múltiplos pedidos de status a decorrer. Vale a pena mencionar que o Monitor cria um processo filho para cada pedido de status que lhe é feito. Isto será explorado em maior detalhe na secção seguinte do relatório.

2.3 Monitor

O programa Monitor é o responsavel por guardar a informação recebida do Tracer sobre a execução dos programas. O programa recebe uma estrutura Msg do Tracer através do FIFO "geral" e guarda-a numa nova estrutura:

 Struct Map - armazena a apenas a informção relevante para o monitor, isto é, o pid do programa, o nome do programa e o instante em que o programa foi iniciado.

```
typedef struct map{
   int pid;
   int time;
   char nome[20];
} Map;
struct map arr_map[1000000];
```

De seguida esta struct é armazenada num array onde a sua posição corresponde ao valor do PID. Este método de armazenamento não é o mais eficaz e tem várias falhas como por exemplo, este ser um armazenamento estático e ter uma capcidade reduzida.

Quando um programa é encerrado, o monitor remove a estrutura do array e cria um ficheiro, nomeado de acordo com o PID do programa e colocado numa pasta chamada PIDS-folder, onde escreve a informação relativa ao programa para poder ser consultado posteriormente.

Para realizar uma observação do status o programa junta a informação da estrutura map numa string e envia para o Tracer através de um pipe com nome FIFO-XXXX (onde XXXX é o PID do processo Tracer que fez o pedido de status). Aqui houve a necessidade de criar um processo filho de forma a garantir que o Monitor consegue lidar com s pedidos de status provenientes dos vários Tracers sem causar deadlocks.

3 Testes realizados

Nesta secção vamos apresentar alguns testes executados pelo grupo acompanhados de imagens.

3.1 Teste 1

Neste teste corremos dois programas com ./tracer execute -u, nomedamente, "ps -l" e "nl". O Monitor corre no background e é possivel notar que os dois programas executam sem problemas, com "ps -l" a terminar quase de imediato e "nl" ainda a correr porque não se fez Ctrl-D. O pedido de status devolve apenas a informação de um processo, neste caso do "nl" que ainda está a correr e por isso não foi removido do Monitor.

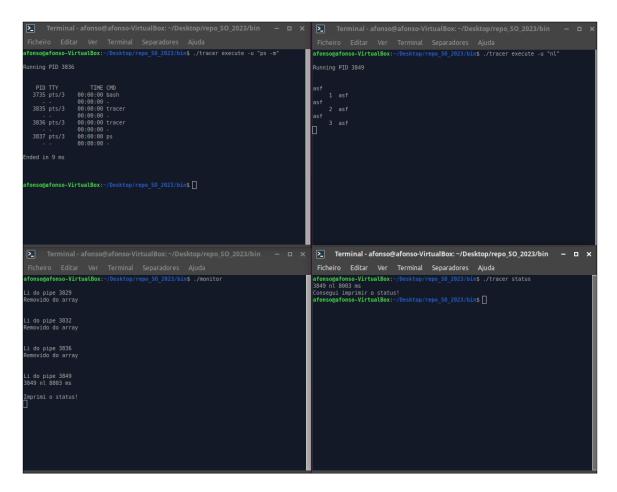


Figure 1: Terminais - Teste 1

3.2 Teste 2

Neste teste executamos apenas um programa com ./tracer execute -u "nl". O Monitor está a correr em background e é possivel ver dois pedidos de status que foram feitos quase em simultâneo (isto porque transitar de um terminal para o outro gasta sempre uns milissegundos). A resposta é correta nos dois terminais e não houve atropelamentos. Isto acontece porque cada Tracer possui um PID XXXX e a leitura da mensagem é feita recorrendo a um FIFO-XXXX temporário. Até é possivel ver que em cada resposta, tudo é igual menos o tempo de execução, o que mostra que o Monitor respondeu primeiro a um e depois ao outro.

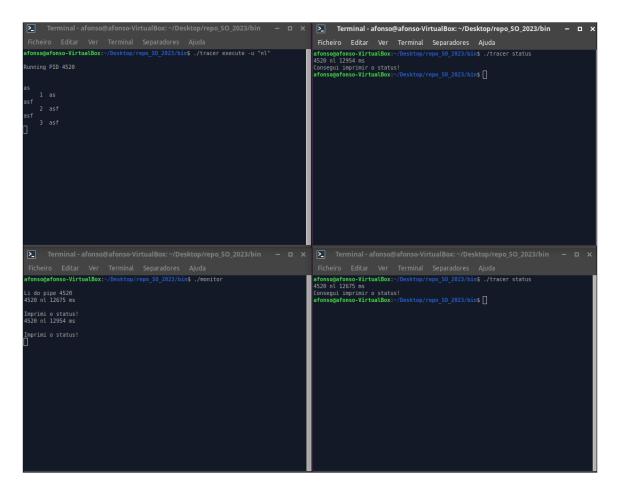


Figure 2: Terminais - Teste 2

3.3 Teste 3

Neste teste corremos um programa e um pipeline com dois programas com ./tracer execute -u "nl" e ./tracer execute -p "ps | wc" respetivamente. O Monitor corre no background e é possivel notar que am-

bos os Tracer executam normalmente com o pipeline a terminar quase de imediato e logo de seguida a ser removido do Monitor. Foi feito um pedido de status que devolveu a informação correta.

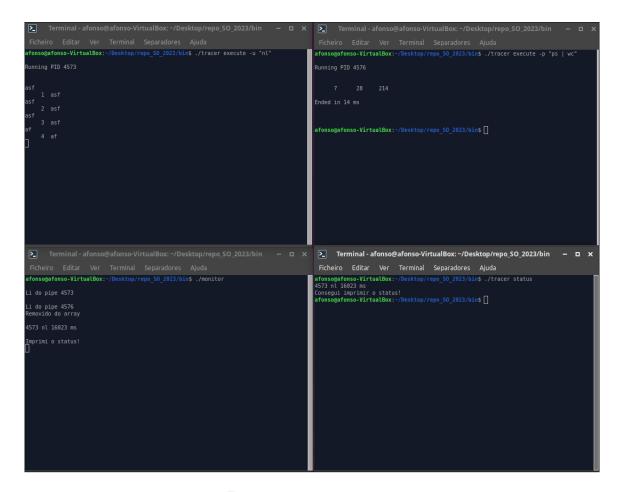


Figure 3: Terminais - Teste 3

Obviamente há muitos outros testes que se podem fazer e o nosso grupo garante que fez várias combinações interessantes para observar o comportamento dos programas desenvolvidos. Vale a pena mencionar que apesar das imagens serem retiradas do mesmo computador, os testes foram realizados nas máquinas de todos os elementos do grupo e verificou-se que o comportamento era igual.

4 Conclusão

Este projeto permitiu-nos consolidar os conhecimentos que fomos adquirindo ao longo do semestre nas aulas de Sistemas Operativos. Conseguimos implementar a totalidade das funcionalidades básicas bem como algumas das funcionalidades mais avançadas pelo que fazemos um balanço positivo do trabalho realizado pelo grupo.

No entanto, refletindo sobre o nosso trabalho, reconhecemos que alguns aspetos das funcionalidades avançadas estão menos bons. Por exemplo a execução dos pipelines termina sempre com o resultado correto mas, às vezes, o output é devolvido numa ordem que não corresponde ao pedido no enunciado. Achamos que possa estar relacionado com a gestão de processos filhos na função execute_pipeline. Também existe a questão de não termos conseguido implementar os pedidos de status mais complexos que são um requisito das funcionalidades avançadas. Ainda assim estamos confiantes que temos um trabalho sólido.