Projeto de Sistemas Operativos 2021-22 Enunciado do 2º exercício LEIC-A/LEIC-T/LETI

O 2º exercício do projeto de SO pretende estender o sistema de ficheiros TecnicoFS com a capacidade de servir vários processos cliente de forma concorrente.

Para tal, o TecnicoFS deixará de ser uma simples biblioteca para passar a ser um processo servidor autónomo, ao qual diferentes processos clientes se podem ligar e enviar mensagens com pedidos de operações.

Ponto de partida

Para resolver o 2º exercício, os grupos devem descarregar o novo código base (tecnicofs ex2.zip), disponibilizado no site da disciplina.

Este código base estende a versão original do TecnicoFS das seguintes maneiras:

- a) As operações principais do TecnicoFS estão sincronizadas usando um único trinco (mutex) global. Embora menos paralela que a solução pretendida para o 1º exercício, esta solução de sincronização é suficiente para implementar os novos requisitos que compõem o 2º exercício.
- b) São fornecidos 2 programas clientes que podem ser usados como testes iniciais para cada requisito descrito de seguida.
- c) Para o requisito 2 (ver abaixo), é fornecido um esqueleto para o programa do servidor TecnicoFS (em fs/tfs_server.c) e um esqueleto da implementação da API cliente do TecnicoFS (na diretoria client).

Em vez do novo código base, também se permite que os grupos resolvam o 2º exercício sobre a solução que compuseram no 1º exercício. No entanto, esta opção não é necessária nem será valorizada na avaliação do 2º exercício.

O exercício é composto por 2 requisitos, que apresentamos de seguida.

Requisito 1: Função de destruição bloqueante

Pretende-se implementar a seguinte função:

int tfs destroy after all closed();

A função *tfs_destroy_after_all_closed* é uma variante mais complexa da função *tfs_destroy*. Quando chamada, a função *tfs_destroy_after_all_closed* deve verificar se há algum ficheiro aberto. Caso haja pelo menos um ficheiro aberto, a função deve bloquear até que essa condição se deixe de verificar. Quando já não existirem ficheiros abertos, a função deve finalmente desativar o TecnicoFS (ou seia, fazer aquilo que a alternativa tfs destroy faz).

Quaisquer chamadas a *tfs_open* que ocorram concorrentemente ou posteriormente ao momento em que a *tfs_destroy_after_all_closed* desativa o TecnicoFS devem devolver erro (-1). Só depois do TecnicoFS ser ativado de novo (por chamada a *tfs_init*) é que as chamadas a tfs_open devem voltar a ser permitidas.

Para implementar este requisito, devem ser evitadas soluções com espera ativa. Para tal, é aconselhado o uso de variáveis de condição (*pthread_cond*). Além disso, devem ser prevenidas situações de míngua ou interblocagem. Naturalmente, a implementação deve também ser *thread-safe*.

Experimente:

Corra o teste disponibilizado em *tests/lib_destroy_after_all_closed_test.c.* Assim que este requisito esteja assegurado, o teste deverá passar com sucesso.

Crie e experimente variações multi-threaded deste teste.

Por exemplo, componha um teste em que duas ou mais *threads* executam um ciclo em que, a cada iteração, abrem, lêem/escrevem e fecham ficheiros; no entanto, concorrentemente, a tarefa inicial chama *tfs destroy after all closed*.

Requisito 2: Arquitetura cliente-servidor

O TecnicoFS deve passar a ser um processo servidor autónomo, lançado da seguinte forma:

```
tfs server nome do pipe
```

Quando criado, o servidor deve criar um *named pipe* cujo nome (*pathname*) é o indicado no argumento acima. É através deste *pipe* que os processos cliente se poderão ligar ao servidor e enviar pedidos de operações.

Qualquer processo cliente pode ligar-se ao *pipe* do servidor e enviar-lhe uma mensagem a solicitar o início de uma sessão. Esse pedido contém o nome de um *named pipe*, que o cliente previamente criou para a nova sessão. É através deste *named pipe* que o cliente receberá as respostas aos pedidos de operações enviados ao servidor no âmbito da nova sessão.

Ao receber um pedido de sessão, o servidor atribui um identificador único à sessão, designado session_id, e associa a esse session_id o nome do named pipe que o cliente indicou. De seguida, responde ao cliente com o session id da nova sessão.

O servidor aceita no máximo S sessões em simultâneo, cada uma com um session_id distinto, sendo que session_id é um valor entre [0, S - 1], em que S é uma constante definida no código do servidor. Isto implica que o servidor rejeita pedidos de início de sessão que receba quando já tem S sessões ativas.

Uma sessão dura até ao momento em que i) o cliente envia uma mensagem de fim de sessão ou que ii) o servidor detete que o cliente está indisponível. Durante uma sessão, o processo servidor pode receber, através do seu *pipe*, mensagens a solicitar a execução de operações do TecnicoFS. Nas subsecções seguintes descrevemos a API cliente do TecnicoFS em maior detalhe, assim como o conteúdo das mensagens de pedido e resposta trocadas entre clientes e servidor.

API cliente do TecnicoFS

Para permitir que os processos cliente possam interagir com o TecnicoFS, existe uma interface de programação (API), em C, a qual designamos por API cliente do TecnicoFS. Esta API permite ao cliente ter programas que estabelecem uma sessão com um servidor e, durante essa sessão, invocar operações para aceder e modificar o sistema de ficheiros. De seguida apresentamos essa API.

As seguintes operações permitem que o cliente estabeleça e termine uma sessão com o servidor:

• int tfs_mount(char const *client_pipe_path, char const *server pipe path)

Estabelece uma sessão usando os *named pipes* indicados em argumento.

O *named pipe* do cliente deve ser criado (chamando *mkfifo*) no nome passado no 1º argumento. O *named pipe* do servidor deve já estar previamente criado pelo servidor, no nome passado no 2º argumento.

Em caso de sucesso, o session_id associado à nova sessão terá sido guardado numa variável do cliente que indica qual a sessão que o cliente tem ativa neste momento; adicionalmente, ambos os pipes terão sido abertos pelo cliente (para ler e para escrever, respetivamente).

Retorna 0 em caso de sucesso, -1 em caso de erro.

• int tfs unmount()

Termina uma sessão ativa, identificada na variável respetiva do cliente, fechando os *named pipes* (cliente e servidor) que o cliente tinha aberto quando a sessão foi estabelecida e apagando o *named pipe* cliente.

Retorna 0 em caso de sucesso, -1 em caso de erro.

Tendo uma sessão ativa, o cliente pode invocar as seguintes operações junto do servidor, cuja especificação é idêntica às operações homónimas do servidor:

- int tfs open(char const *name, int flags)
- int tfs close(int fhandle)
- ssize_t tfs_write(int fhandle, void const *buffer, size_t len)
- ssize t tfs read(int fhandle, void *buffer, size t len)

E, finalmente, há também a seguinte operação:

• int tfs shutdown after all closed()

Pede ao servidor que execute a operação *tfs_destroy_after_all_closed* e, de seguida, termine. O servidor deve retornar uma confirmação ao cliente (retornar 0) antes de terminar; ou -1 em caso de erro.

Diferentes programas cliente podem existir, todos eles invocando a API acima indicada (concorrentemente entre si). Por simplificação, devem ser assumidos estes pressupostos:

- Os processos cliente são single-threaded, ou seja a interação de um cliente com o servidor é sequencial (um cliente só envia um pedido depois de ter recebido a resposta ao pedido anterior).
- Os processos cliente são corretos, ou seja cumprem a especificação que é descrita no resto deste documento. Em particular, assume-se que nenhum cliente envia mensagens com formato fora do especificado, ou que envia pedidos no contexto de um session_id que não foi estabelecido por esse mesmo cliente.
- O servidor mantém apenas uma única tabela de ficheiros abertos, que é usada para servir as chamadas a *tfs open* feitas por qualquer cliente.

Protocolo de pedidos-respostas

O conteúdo de cada mensagem (de pedido e resposta) deve seguir o seguinte formato:

```
Função da API cliente

int tfs_mount(char const *client_pipe_path, char const *server_pipe_path)
```

Mensagens de pedido e resposta

(char) OP CODE=1 | (char[40]) nome do pipe do cliente (para respostas)

(int) retorno (conforme especificação)

Função da API cliente

int tfs unmount()

Mensagens de pedido e resposta

(char) OP CODE=2 | (int) session id

(int) retorno (conforme especificação)

Função da API cliente

int tfs open (char const *name, int flags)

Mensagens de pedido e resposta

(char) OP CODE=3 | (int) session id | (char[40]) name | (int) flags

(int) retorno (conforme especificação)

Função da API cliente

int tfs close(int fhandle)

Mensagens de pedido e resposta

(char) OP CODE=4 | (int) session id | (int) fhandle

(int) retorno (conforme especificação)

Função da API cliente

ssize t tfs write (int fhandle, void const *buffer, size t len)

Mensagens de pedido e resposta

(char) OP_CODE=5 | (int) session_id | (int) fhandle | (size_t) len | (char[len]) conteúdo de buffer

(int) retorno (conforme especificação)

Função da API cliente

ssize_t tfs_read (int fhandle, void *buffer, size_t len

Mensagens de pedido e resposta

(char) OP CODE=6 | (int) session id | (int) fhandle | (size t) len

(int) n° de bytes lidos (ou -1) | (char[n° bytes lidos]) conteúdo lido

Função da API cliente

ssize t tfs shutdown after all closed ()

Mensagens de pedido e resposta

(char) OP CODE=7 | (int) session id

(int) retorno (conforme especificação)

Onde:

- O símbolo | denota a concatenação de elementos numa mensagem. Por exemplo, a mensagem de pedido associada à função tfs_close consiste num byte (char) seguido de dois inteiros.
- Todas as mensagens de pedido são iniciadas por um código que identifica a operação solicitada (OP_CODE). Com a exceção dos pedidos de tfs_mount, o OP_CODE é seguido do session_id da sessão atual do cliente (que deverá ter sido guardado numa variável do cliente aquando da chamada a tfs_mount).
- As strings que transportam os nomes de pipes são de tamanho fixo (40). No caso de nomes de tamanho inferior, os caracteres adicionais devem ser preenchidos com '\0'.

Implementação em duas etapas

Dada a complexidade deste requisito, recomenda-se que a solução seja desenvolvida de forma gradual, em 2 etapas que descrevemos de seguida.

Etapa 2.1: Servidor TecnicoFS com sessão única

Nesta fase, devem ser assumidas as seguintes simplificações (que serão eliminadas no próximo requisito):

- O servidor é single-threaded.
- O servidor só aceita uma sessão de cada vez (ou seja, S=1).

Experimente:

Corra o teste disponibilizado em *tests/client_server_simple_test.c* sobre a sua implementação cliente-servidor do TecnicoFS. Confirme que o teste termina com sucesso.

Construa e experimente testes mais elaborados que exploram diferentes funcionalidades oferecidas pelo servidor TecnicoFS.

Etapa 2.2: Suporte a múltiplas sessões concorrentes

Nesta etapa, a solução composta até ao momento deve ser estendida para suportar os seguintes aspetos mais avançados.

Por um lado, o servidor deve passar a suportar múltiplas sessões ativas em simultâneo (ou seja, S>1).

Por outro lado, o servidor deve ser capaz de tratar pedidos de sessões distintas (ou seja, de clientes distintos) em paralelo, usando múltiplas tarefas (*pthreads*), entre as quais:

- A tarefa inicial do servidor deve ficar responsável por receber os pedidos que chegam ao servidor através do seu *pipe*, sendo por isso chamada a *tarefa recetora*.
- Existem também S tarefas trabalhadoras, cada uma associada a um session_id e dedicada a servir os pedidos que a tarefa recetora recebe com esse session_id. As tarefas trabalhadoras devem ser criadas aquando da inicialização do servidor.

A tarefa recetora coordena-se com as tarefas trabalhadoras da seguinte forma:

- Quando a tarefa recetora recebe um pedido contendo um dado session_id, a tarefa recetora deve entregar esse pedido à tarefa trabalhadora associada a esse session_id. A comunicação do pedido deve ser feita usando um buffer produtor-consumidor associado a cada tarefa trabalhadora. A sincronização do buffer produtor-consumidor deve basear-se em variáveis de condição (além de mutexes).
- Assim que uma tarefa trabalhadora execute um pedido que recebeu da tarefa recetora (através do buffer produtor-consumidor), a tarefa trabalhadora devolve a resposta diretamente ao cliente daquela sessão através do pipe de resposta associado à sessão.

Experimente:

Experimente correr os testes cliente-servidor que compôs anteriormente, mas agora lançando-os concorrentemente por 2 ou mais processos cliente.

Acrescente uma chamada a *tfs_shutdown_after_all_closed* num dos processos clientes e confirme que o servidor termina ordeiramente (num momento em que nenhum cliente tem qualquer ficheiro aberto).

Submissão e avaliação

A submissão é feita através do Fénix até ao dia 4/fevereiro/2022 às 23h59.

Os alunos devem submeter um ficheiro no formato *zip* com o código fonte e o ficheiro *Makefile*. O arquivo submetido não deve incluir outros ficheiros (tais como binários). Além disso, o comando *make clean* deve limpar todos os ficheiros resultantes da compilação do projeto.

Recomendamos que os alunos se assegurem que o projeto compila/corre corretamente no cluster *sigma*. Ao avaliar os projetos submetidos, em caso de dúvida sobre o funcionamento do código submetido, os docentes usarão o cluster sigma para fazer a validação final.

O uso de outros ambientes para o desenvolvimento/teste do projeto (e.g., macOS, Windows/WSL) é permitido, mas o corpo docente não dará apoio técnico a dúvidas relacionadas especificamente com esses ambientes.

A avaliação será feita de acordo com o método de avaliação descrito no site da cadeira.