

Sistemas Operativos Projeto Prático 2017/2018 – 3ª fase

Simulação de uma montanha-russa



Docentes

Eduardo Marques | Luís Gaspar (emarques@uma.pt | Igaspar@staff.uma.pt)

<u>Discentes</u>

Cláudio Sardinha | Joaquim Perez | Luís Freitas (2030215-LEI | 2029015-LEI | 2029715-LEI)



Índice

1. Protocolo de comunicação entre o Monitor e o Simulador	3
2. Descrição da implementação	6
2.1. Renomeações e funções auxiliares	6
2.1.1. Renomeações	6
2.1.2. Funções auxiliares gerais	6
2.1.3. Funções auxiliares de comunicação	7
2.1.4. Funções auxiliares de sincronização	7
2.2. Estrutura de dados do utilizador	7
2.3. Ficheiros de configuração	8
2.3.1. Configuração do Simulador	8
2.3.2. Leitura dos ficheiros de configuração	8
2.4. Codificação e descodificação dos eventos	9
2.5. Modelos de sincronização	10
2.5.1. Guiché de compra de bilhetes	10
2.5.2. Guiché de devolução de bilhetes	11
2.5.3. Fila da montanha-russa	11
2.6. Estatísticas	12
2.7. Log	13



Protocolo de comunicação entre o Monitor e o Simulador

Em termos de comunicação, o Monitor e o Simulador vão comunicar entre si através de sockets, através da função mostrada abaixo. A família de protocolos escolhidos para esta conexão é o <u>AF_UNIX</u>, que indica que se trata de uma comunicação local (num sistema UNIX). Para além disso, o tipo da socket é indicado – <u>SOCK_STREAM</u>. Para averiguar situações de erro, na função <u>verificarErro</u>, é verificado o resultado da função <u>socket</u>, sendo que, quando é devolvido o valor de -1, trata-se de uma situação errónea.

```
socket_t criarSocket()
{
    socket_t s = socket(AF_UNIX,SOCK_STREAM,0); //é criado um socket descriptor
    verificarErro(s); //o programa só continua caso não ocorra erro no passo anterior
    return s;
}
```

Figura 1: Criação do socket

Daí, são criadas estruturas (uma para o Monitor e outra para o Simulador) – sockaddr_un – onde será armazenado o endereço do espaço partilhado entre o Monitor e o Simulador.

Figura 2: Criação do espaço partilhado das sockets

De seguida, por parte do Monitor, à sua *socket* é feito o *bind* para o dado endereço presente na respetiva estrutura de dados, para depois então ser esperada (através do *listen*) que o cliente (Simulador) faça a tentativa de conexão com o servidor (Monitor). Quando tal é feita, o Monitor trata de aceitá-la, recorrendo à função *accept*. Como em



qualquer outra parte do código, é sempre verificado, passo a passo, a ocorrência de erros (interpretada pelo resultados das determinadas funções). As etapas referidas anteriormente podem ser analisadas na figura abaixo.

```
client_t esperarPorCliente()

{
    socket_t s = criarSocket();
    sockaddr_un s_addr = criarLigacaoSocket();
    unlink(UNIXSTR_PATH);
    // é apagado o ficheiro partilhado

int bindstate = bind(s,(sockaddr*) &s_addr,sizeof(sockaddr_un));
    verificarErro(bindstate);
    // o programa só prossegue caso não ocorram erros

int listenstate = listen(s,1);
    verificarErro(listenstate);
    // o programa só prossegue caso não ocorram erros

sockaddr_un client_addr;
    int clientlen = sizeof(client_addr);
    client_t client; = accept(s,(sockaddr*) &client_addr,&clientlen);
    verificarErro(client);
    // o programa só prossegue caso não ocorram erros

return client;
}
```

Figura 3: Conexão Monitor-Simulador (do ponto de vista do Monitor)

Da mesma forma, do ponto de vista do Simulador (o cliente), é criada a *socket* com a indicação para o mesmo endereço do que o Monitor. Evidentemente, daí é feita a tentativa de conexão (que será aceite) com o Monitor, através da função *connect*.

Figura 4: Conexão Monitor-Simulador (do ponto de vista do Simulador)



Na prática, vão ser <u>enviadas mensagens do Simulador para o Monitor</u>, sendo que o primeiro irá fazer <u>read</u> (lendo mensagens por parte do Simulador) e o segundo a operação <u>write</u> (mais propriamente, o envio das mesmas para o Monitor). De forma genérica, cada mensagem será interpretada pelo Monitor e registada a ocorrência indicada nessa mesma mensagem. Este comportamento por parte de ambos pode ser observado nas figuras abaixo.

```
void escreverNoMonitor(char message[])
{
    write(s,message,BUFFER_SIZE);  // é enviada uma mensagem para o Monitor
}
```

Figura 5: Envio de mensagens por parte do Simulador (para o Monitor)

```
char* lerDoSimulador()
{
    char * mensagem = (char *) malloc(sizeof(char)*BUFFER_SIZE);  // alocação de um array de chars
    read(simulador,mensagem,BUFFER_SIZE);  // lê a mensagem enviada por parte do simulador
    return mensagem;  // retorna a dada mensagem
}
```

Figura 6: Receção das mensagens enviadas pelo Simulador



2. Descrição da implementação

2.1. Renomeações e funções auxiliares

Para facilitar a implementação e a sua manutenção (para não falar da leitura do código), foram feitas renomeações de determinadas funções e estruturas de dados para nomes mais simplificados e elegantes. Com o mesmo objetivo e também para aumentar a reutilização do código, foram feitas funções auxiliares.

2.1.1. Renomeações

No que toca às renomeações, para a parte da comunicação, o tipo int foi renomeado para ambos <u>socket_t</u> e <u>client_t</u>, de forma a ser mais apelativo. Do mesmo modo, em relação a <u>mutexes</u> (pthread_mutex_t) e a semáforos (sem_t), estes foram renomeados para <u>mutex_t</u> e <u>semaforo_t</u>, respetivamente. Para além disso, as variáveis do tipo pthread_t – as tarefas – foram renomeadas tomando agora o nome de <u>tarefa_t</u>. Por último, para encurtar, as estruturas <u>sockaddr_un</u> e <u>sockaddr</u> foram renomeadas (mantendo o mesmo nome) para que possa ser omitido a palavra-chave <u>struct</u>.

2.1.2. Funções auxiliares gerais

Como funções auxiliares que não estão em nenhuma categoria específica, temos as funções <u>streguals</u>, <u>verificarErro</u>, <u>randWithProb</u>, <u>escreverNoLog</u>.

Em relação à primeira, esta serve para igualar duas *strings* retornando o valor de 1 (*true*) no caso em que sejam iguais e 0 (*false*) caso contrário.

Do mesmo modo, a seguinte é usada para comparar resultados de determinadas funções críticas (como funções de comunicação) com o valor de -1, valor que simboliza a ocorrência de um erro numa dada função.

Da mesma forma, a função randWithProb, de uma forma genérica, trata de gerar números aleatórios consoante a probabilidade (entre 0 e 1) indicada no *input*.

Por último, a função escreverNoLog, como o nome indica, consiste em escrever uma dada mensagem no ficheiro *log*, onde serão registadas as ocorrências dos eventos no decorrer da simulação.



2.1.3. Funções auxiliares de comunicação

Como já se encontra abordado anteriormente, as funções que se encontram disponíveis para esta parte da implementação são as seguintes: <u>criarSocket</u>, <u>criarLigacaoSocket</u>, <u>esperarPorCliente</u> e <u>criarSocketCliente</u>.

No que toca às duas primeiras, estas tratam de criar uma *socket* e uma estrutura onde consta o endereço do espaço a aceder pela *socket*. Recorrendo a estas duas, a função esperarPorCliente trata de efetuar as etapas para a comunicação por parte do servidor – *bind*, *listen* e *accept*. De forma semelhante, a função criarSocketCliente, através das duas primeiras, consiste em efetuar o procedimento para o cliente se comunicar com o servidor – *connect*.

2.1.4. Funções auxiliares de sincronização

Em relação à sincronização, como nas renomeações acima, as funções presentes nas bibliotecas <u>semaphore.h</u> e <u>pthread.h</u> para gerir o funcionamento de *mutexes* e semáforos foram renomeadas, de forma a encurtar e ficar com nomes mais intuitivos – <u>Fechar, Abrir, Esperar</u> e <u>Assinalar</u> – para cada tipo de objeto de sincronização, respetivamente. Para além destas operações, também se incluem as renomeações das operações de inicialização e destruição de um *mutex* e de um semáforo.

2.2. Estrutura de dados do utilizador

A estrutura de dados do utilizador contem os principais dados relacionados com o são id, <u>estado,</u> prioritários, utilizador, que 0 emViagem, tempoEspGuiche, tempoEspCarros,tempoEspDev. O id é o identificador de cada utilizador. A variável Prioritários indica se o utilizador é prioritário ou não. O inteiro estado é responsável por conter a informação sobre a situação do utilizador em relação a montanha-russa, ou seja, indica se o utilizador está na fila de comparar bilhetes ou na filha de espera dos carrinhos ou se já desistiu ou se ainda está a andar no carrinho. O valor do atributo emViagem indica se o utilizador se encontra numa viagem. Os atributos tempoEspGuiche, tempoEspCarros, tempoEspDev são responsáveis por guardar o tempo de espera do utilizador nas filas EspGuiche, tempoEspCarros e tempoEspDev, respetivamente.



2.3. Ficheiros de configuração

Nesta implementação, tanto o Monitor como o Simulador terão o seu ficheiro de configuração, onde poderão ser feitos *tweaks* no funcionamento de uma das componentes, alterando certos parâmetros presentes na implementação.

2.3.1. Configuração do Simulador

No ficheiro de configuração do Simulador, o que consta são os seguintes parâmetros: taxa_população (frequência com que vão aparecendo pessoas); t_min_viagem (duração mínima de uma viagem de montanha-russa); taxa_atendimento_compra (rapidez no atendimento no guiché de compra); taxa_atendimento_dev (rapidez no atendimento no guiché de devoluções); taxa_atendimento_carros (rapidez no atendimento na fila para os carros da montanha-russa); max_pessoas_dev (limite de pessoas no guiché de devoluções); max_pessoas_total (lotação total do parque de montanha-russa); taxa_desistencia (frequência com que há desistências por parte das pessoas); lotacao_carro (lotação de cada carro da montanha-russa); num_carros (número de carros).

2.3.2. Leitura dos ficheiros de configuração

A leitura dos ficheiros de configuração ,tanto do simulador como do monitor, seguem a mesma estrutura lógica, ou seja, um ciclo que copia para o *buffer* o valor de cada linha do ficheiro. Cada iteração do ciclo pode ser separado em duas partes. A primeira é encarregue por encontrar qual é o nome do parâmetro que esta a ser lido, como está representado na figura abaixo.

```
for(i = 0; buffer[i] != '='; i++);

/* Copia o nome do parâmetro */
strncpy(param,buffer,i);

/* Copia o valor do parâmetro */
strncpy(value,buffer+i+1,strlen(buffer)-i-1);
```

Figura 7: Leitura do nome do parâmetro

Depois numa segunda verifica-se qual é o nome desse parâmetro e é copiado o valor do parâmetro que foi lido para o respetivo campo na respetiva estrutura de dados.

```
if(strequals(param, "t_viagem"))
{
  conf->t_viagem = atoi(value);
}else{

if(strequals(param, "max_pessoas"))
{
  conf->max_pessoas = atoi(value);
```

Figura 8: Atribuição dos valores dos parâmetros



2.4. Codificação e descodificação dos eventos

O monitor tem um ciclo que fica a espera que chegue algum código do simulador, quando chega o monitor interpreta o valo. Os valores possíveis do código são 0,1,2,3,4,5,6,7.

Caso chegue o **valor** do código é **0** isto implica que a **simulação acabou** ,o monitor fica a espera que o simulador envie o número total de clientes para poder calcular as últimas estatísticas.

No caso que o **valor** enviado pelo simulador for **1** o monitor vai interpretar isto como a **compra** de um **bilhete** por um cliente, nesta situação o monitor precisa de receber do simulador o tempo de espera do cliente na fila para poder calcular as estáticas relacionas com o tempo médio de espera.

O monitor ainda pode receber o código enviado pelo simulador com o **valor 2** implicando que houve algum **cliente** que **desistiu**; para poder calcular as estatísticas relacionadas com as desistências, é enviado o tempo de espera na fila da devolução.

O código ainda pode tomar mais um **valor** de **3** neste caso o monitor vai interpretar como que tenha acabado que **chegar** um **cliente** a fila de **compra** dos **clientes**.

Se o **código** que chegou ao monitor for **4**, este vai interpretar que começou uma nova **viagem** na montanha-russa.

Caso o **código** tomar o valor de **5**, isto significa que a **viagem** que estava em curso **acabou**.

Quando cada **cliente entra no carro**, o valor recebido do código pelo monitor é **6**. Neste evento, o monitor fica à espera que o simulador lhe envie o número de pessoas que já viajaram e tempo de espera do cliente na fila do carrinho, para depois calcular as estatísticas.

Por fim, quando o valor do código for **7**, isto implica que a **simulação começou.** Neste evento, o monitor recebe a informação o **tamanho de cada carrinho** e o **número de carrinhos**.



Evento	Número do evento
FIM_SIMULACAO	0
COMPRA_BILHETE	1
DESISTENCIA	2
CHEGAR_GUICHE_COMPRA	3
INICIO_VIAGEM	4
FIM_VIAGEM	5
ENTRADA_NO_CARRO	6
INICIO_SIMULACAO	7

2.5. Modelos de sincronização

Neste projeto optamos por realizar 3 modelos de sincronização, um deles basicamente para cada parte fundamental do ambiente envolvente do projeto.

Um modelo para sincronizar a fila do guiché, ou seja, a compra de bilhetes, outro para a fila das devoluções, ou seja para quando um cliente desiste de esperar e finalmente o último que controla a fila de espera para entrar na montanha russa e o acesso aos carrinhos da mesma. A forma como estes modelos implementam a sincronização é explicada com mais detalhe abaixo.

2.5.1. Guiché de compra de bilhetes

Em relação ao guiché de compra de bilhetes, temos uma bilheteira apenas com um funcionário e o acesso é feito apartir de duas filas, uma delas para clientes prioritários e outra para clientes não prioritários (na criação do cliente é feito um random para determinar se o cliente é prioritário ou não).

O modelo consiste em, temos dois semáforos um para a fila de prioritários (sGCP) e outro para a fila de não prioritários (sGCNP), ambos inicializados a zero, quando chega um cliente a uma destas filas faz assinalar sobre o seu respetivo semáforo à espera que chegue a sua vez.

Existe uma função **guicheCompraFunc**, que faz a verificação de se existe clientes prioritários ou não prioritários, enquanto houver prioritários esta função vai assinalando estes **(Assinalar(&sGCP))**, quando já não existir esta passa a assinalar os não



prioritários (Assinalar(&sGCNP)), este procedimento só acontece quando um random o permitir, ou seja, não são constantemente despachados clientes para permitir a existência de um tempo de espera que depois será usado para criar um tempo médio de espera no acesso ao guiché.

2.5.2. Guiché de devolução de bilhetes

Em relação ao modelo utilizado na fila para as devoluções, consiste numa simples fila sem prioridades em que o acesso à devolução é feito de um em um.

Este modelo é semelhante ao exemplo do barbeiro dado nas aulas teóricas, são usados dois semáforos, um para os clientes que chegam (sDev) inicializado a zero e outro para o funcionário da bancada de devolução (sClienteDev) também inicializado a zero.

O modelo consiste no seguinte, quando um cliente chega à fila de devolução faz assinalar sobre o semáforo do funcionário (Assinalar(&sClienteDev)) para indicar que existe clientes à espera e de seguida faz esperar sobre o semáforo da fila dos clientes (Esperar(&sDev)) para esperar pela sua vez. O funcionário conforme vai despachando um cliente assinala outro (enquando estiverem clientes à espera) e assim sucessivamente (Assinalar(&sDev)).

2.5.3. Fila da montanha-russa

Na montanha-russa, o <u>número de carrinhos</u> e o <u>número de pessoas por carrinho</u> são carregados do ficheiro de configuração do simulador, ou seja, é possível realizar simulações com inúmeros tamanhos para a montanha-russa.

Para obter a flexibilidade neste modelo de sincronização, foi necessário criar um <u>vetor</u> <u>de semáforos</u> – **sCarro**. Este vetor é alocado dinamicamente com base no número de carrinhos determinado pelo ficheiro de configuração.

Com o objetivo de inicializar cada semáforo do vetor **sCarro**, foi desenvolvida a função criarCarros. Cada semáforo do vetor **sCarro** é inicializado com o valor do número de pessoas por carrinho (novamente, determinado pelo ficheiro de configuração).

Após a compra do bilhete, cada pessoa tem uma probabilidade de desistir de entrar na montanha-russa. Caso a pessoa não desista, esta vai para a fila de espera para um dos carrinhos da montanha-russa. A fila de espera de cada carrinho da montanha-russa é



representado por cada um dos semáforos presentes no vetor de semáforos **sCarro**. A distribuição dos clientes pelos carros é feito alternadamente entre cada carrinho. Para tal, é determinado o carrinho em que o cliente vai entrar através do resto da divisão do número total de pessoas à espera para entrar na montanha russa pelo número de carrinhos.

É utilizado outro semáforo – **sFilaCarros** - como o semáforo principal que permite o acesso propriamente dito à montanha russa.

Quando na fila de espera já estiver o número necessário de clientes para uma viagem na montanha-russa, a função **filaEsperaCarros** assinala o semáforo **sFilaCarros** e começa uma viagem na montanha-russa.

É usada também uma variável para indicar se existe uma viagem em curso ou não (viagemEmCurso) e uma outra que serve para indicar o tempo atual da viagem (t_viagem).

Quando a viagem chegar ao fim, é chamada a função **fimDaViagem**, que assinala os semáforos do vetor **sCarro** colocando os clientes à espera no semáforo **sFilaCarros**.

2.6. Estatísticas

Em relação às estatísticas, estas são calculadas em tempo real pelo Monitor que vai recebendo os eventos codificados (enviados pelo Simulador) tais como chegada de um novo cliente, a compra de um bilhete, entre outros. No final da simulação, o resultado final das mesmas é escrito no ficheiro <u>estatisticas.est</u> para guardar todas as estatísticas referentes à simulação em questão.

Abaixo encontra-se um exemplo do que é escrito no ficheiro <u>estimativas.est</u> pelo Monitor no final de uma simulação:



```
MONTANHA-RUSSA DOS MASOQUISTAS

Número de carros: 2

Número de lugares dos carros: 3

Tamanho da montanha-russa: 6

Número total de pessoas: 15

Número de viagens: 1

Tempo médio de espera para desistir: 0.00s

Número de desistências: 6

Tempo médio de espera do bilhete: 2.00s

Tempo médio de espera para entrar num carrinho: 10.00s
```

Figura 9: Ficheiro estimativas.est

2.7. Log

O *Log*, tal como o próprio nome indica, é o ficheiro-registo usado para guardar tudo o que acontece numa determinada simulação, tal como a chegada de um cliente à fila do guiché de compra, a compra de um bilhete por parte de um cliente, o começo de uma viagem (e quais os clientes que se encontram nessa mesma viagem).

Abaixo encontra-se um exemplo do que fica escrito no ficheiro Log:

```
3 Chegou o cliente com o id 1 e prioridade 0
5 O cliente 1 chegou ao guiché de compra com prioridade 0
7 O cliente 1 comprou o bilhete (esperou na fila 2 segundos)
8
9 Chegou o cliente com o id 2 e prioridade 0
10 O cliente 2 chegou ao guiché de compra com prioridade 0
11 O cliente 2 chegou ao guiché de compra com prioridade 0
12
13 Chegou o cliente com o id 3 e prioridade 1
14
15 O cliente 2 comprou o bilhete (esperou na fila 2 segundos)
16
17 O cliente 2 mudou de ideias e foi para a guiché de devolução (esperou 0 segundos na fila de devolução)
18
19 O cliente 3 chegou ao guiché de compra com prioridade 1
20
21 O cliente 3 comprou o bilhete (esperou na fila 2 segundos)
22 Chegou o cliente com o id 4 e prioridade 0
23 Chegou o cliente 3 mudou de ideias e foi para a guiché de devolução (esperou 0 segundos na fila de devolução)
26 Co cliente 4 chegou ao guiché de compra com prioridade 0
27 O cliente 4 chegou ao guiché de compra com prioridade 0
28 O cliente 4 comprou o bilhete (esperou na fila 2 segundos)
30 Chegou o cliente com o id 5 e prioridade 1
```

Figura 10: Ficheiro log.log