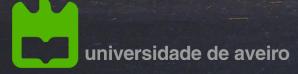
Jantar de Amigos

SISTEMAS OPERATIVOS





2022/2023

Índice

Introdução	3
Introdução ao Problema	4
Variáveis gerais	4
Estruturas de dados interna	4
Definição de semáforos	6
Comportamento dos semáforos	7
Diagrama de Estados	8
Implementação	9
CLIENT	9
waitFriends()	9
orderFood()	11
waitFood()	11
waitAndPay()	12
WAITER	15
waitForClientOrChef()	15
InformChef()	17
takeFoodToTable()	18
receivePayment()	19
CHEF	19
waitForOrder()	19
processOrder()	20
Resultados	21
Conclusão	24

Introdução

No âmbito da disciplina de Sistemas Operativos, foi-nos proposto como segundo trabalho prático, uma simulação de um restaurante com três entidades distintas, *Client, Waiter, Chef.*

Cada uma dessas entidades são processos independentes e a sua sincronização será realizada através de semáforos e da memória partilhada.

Durante a execução deste trabalho tivemos especial atenção ao acesso à zona crítica, impedindo que dois processos acedessem ao mesmo tempo à memória partilhada, o que poderia resultar em desconcordâncias no programa.

Este relatório tem como objetivo explicar todo o raciocínio que nos levou a formular o código necessário à boa execução e sincronização de todos os processos intervenientes.

Introdução ao Problema

Variáveis gerais

Estas variáveis são usadas ao longo do programa como constantes, pois não podem ser modificadas durante a execução do mesmo.

```
/* Generic parameters */
/** \brief table capacity, equal to number of clients */
#define TABLESIZE 20
/** \brief controls time taken to eat */
#define MAXEAT 500000
/** \brief controls time taken to cook */
#define MAXCOOK 3000000
```

Estruturas de dados interna

O ficheiro probDataStruct contém as estruturas de dados usadas ao longo do programa.

A estrutura *STAT* vai armazenar os estados de todas as entidades do problema. Este possui três parâmetros: um inteiro para guardar o estado do *Waiter*, um inteiro para guardar o estado do *Chef* e por fim, um *array* de inteiros com tamanho do número de elementos da mesa, para guardar os estados de todos os clientes.

Quanto ao tipo de dados *FULL_STAT*, representa o estado completo do problema, que inclui o estado das 3 entidades, bem como das outras variáveis relacionadas à mesa, pedidos de comida e registo do primeiro e último cliente a chegar a mesa.

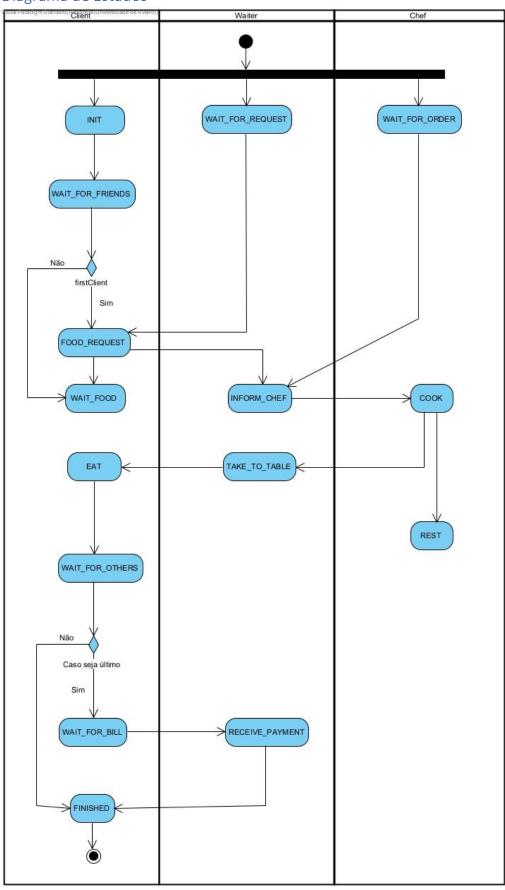
Definição de semáforos

O ficheiro *sharedDataSync.h* define a estrutura *SHARED_DATA*, que representa as informações compartilhadas usadas pelos processos para comunicar e sincronizar as ações. De forma a controlar o fluxo de execução utilizamos os semáforos para manipular processos, bloqueando-os caso necessário, até certas operações serem terminadas.

Comportamento dos semáforos

Semáforo		Down			Up	
Semaioro	Entidade	Função	Nº Downs	Entidade	Função	Nº Ups
	Client	waitFriends	1	Client	waitFriends	1
	Cheffi	waitFood	2	Chefft	waitFood	2
	Client (except lastClient)	waitAndPay	2	Client (except lastClient)	waitAndPay	2
	First Client	orderFood	1	First Client	orderFood	1
	Last Client	waitAndPay	3	Last Client	waitAndPay	3
mutex	Chef	waitForOrder	1	Chef	waitForOrder	1
	Chei	processOrder	1	Chei	processOrder	1
		waitForClientOrChef	6		waitForClientOrC hef	6
	Waiter	informChef	1	Waiter	informChef	1
		takeFoodToTable	1		takeFoodToTable	1
		receivedPayment	1		receivedPayment	1
friendsArrived	Client (except lastClient)	waitFriends	1	Last Client	waitFriends	TABLESIZE-1 (19)
requestReceived	First Client	orderFood	1	Waiter	informChef	1
requestreceiveu	Last Client	waitAndPay	1	vvaitei	receivedPayment	1
foodArrived	Client	waitFood	1	Waiter	takeFoodToTable	TABLESIZE (20)
				First Client	orderFood	1
waiterRequest	Waiter	waitForClientOrChef	3	Last Client	waitAndPay	1
waiterRequest				Chef	processOrder	1
waitOrder	Chef	waitForOrder	1	Waiter	informChef	1
allFinished	Client	waitAndPay	1	Last Client eating	waitAndPay	TABLESIZE (20)

Diagrama de Estados



Implementação

CLIENT

Estado	Valor	Significado
INIT	1	Estado inicial do cliente quando chega na mesa.
WAIT_FOR_FRIENDS	2	Após o estado inicial, e caso não seja o último amigo a chegar, espera pelos restantes que chegarão à mesa.
FOOD_REQUEST	3	Uma vez a mesa completa, o primeiro amigo que chegou faz o pedido da comida ao <i>Waiter</i> .
WAIT_FOOD	4	No final de fazer o pedido, eles esperam pela entrega da comida.
EAT	5	Após o <i>Waiter</i> entregar a comida para toda a mesa os clientes comem.
WAIT_FOR_OTHERS	6	Cada membro da mesa vai acabando por comer e esperar que o resta dos amigos acabe de comer.
WAIT_FOR_BILL	7	Quando toda a gente acabar de comer, o último amigo que chegou vai esperar pela conta.
FINISHED	8	Após toda a mesa acabar de comer e o último pagar a conta, são declarados como <i>finished</i> .

waitFriends()

Nesta função começamos por entrar na zona crítica e cada vez que chega um amigo/client, é incrementado o número de clients na mesa na memória partilhada. No caso do primeiro cliente, será alterada a variável boolean first para true, para que o seu ID seja guardado na memória partilhada no tableFirst.

O estado de cada *client* será alterado para *WAIT_FOR_FRIENDS* e guardado.

Quando chega o último *client* o *ID* do mesmo é guardado no *tableLast*, pois mais tarde será ele a fazer o pagamento do pedido. Também é incrementado o semáforo *friends_Arrived*, permitindo que todos os processos dos outros clientes da mesa (que até então estavam pendentes) prossigam na execução.

No final da função saímos região crítica e aplicamos a operação *semDown* no semáforo *friends_Arrived*, bloqueando o próprio até que o último amigo da mesa chegue.

```
static bool waitFriends(int id)
   bool first = false;
    if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT FAILURE);
   /* insert your code here */
   sh->fSt.tableClients++;
   sh->fSt.st.clientStat[id] = WAIT FOR FRIENDS;
    if(sh->fSt.tableClients == 1){
        first = true;
        sh->fSt.tableFirst = id;
    if(sh->fSt.tableClients == TABLESIZE){
        sh->fSt.tableLast = id;
        for(int i = 0; i < TABLESIZE - 1; i++){
           semUp(semgid, sh->friendsArrived);
   saveState(nFic, &(sh->fSt));
    if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1)
    { perror ("error on the up operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT_FAILURE);
   /* insert your code here */
    if (sh->fSt.tableClients != TABLESIZE){
       semDown(semgid, sh->friendsArrived);
    return first;
```

orderFood()

Nesta função, será solicitado comida, logo entramos na região crítica, definimos o foodRequest como "1" e avisamos o waiter incrementando o semáforo waitRequest.

O estado de cada *client* será alterado para *FOOD_REQUEST* e dado *print* de uma linha de todos os estados no terminal.

Por fim, saímos da região crítica e a função espera que o *waiter* receba o pedido chamando a função *semDown* com o semáforo *requestReceived*.

```
static void orderFood (int id)
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT FAILURE);
   /* insert your code here */
   sh->fSt.foodRequest = 1;
   sh->fSt.st.clientStat[id] = FOOD REQUEST;
   saveState(nFic, &(sh->fSt));
   if (semUp(semgid, sh->waiterRequest) == -1) {
       perror("error on the up operation for semaphore access(CT)");
       exit(EXIT FAILURE);
   if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1)
    { perror ("error on the up operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT FAILURE);
   if (semDown(semgid, sh->requestReceived) == -1) {
   perror("error on the up operation for semaphore access(GL)");
   exit(EXIT FAILURE);
```

waitFood()

A função waitFood, tem o objetivo de esperar a entrega da comida por parte do waiter. Logo, entrando na região crítica o estado do cliente é atualizado para WAIT_FOR_FOOD e impressos os estados no terminal. Então até a comida chegar, é decrementado o semáforo foodArrived, com intuito do processo dar block até o waiter entregar comida à mesa inteira

Por fim, saímos da região crítica e uma vez entregue a comida pelo *Waiter* a todos os elementos da mesa, podemos atualizar o estado do *client* para *EAT* e imprimir mais uma linha de estados no terminal.

```
static void waitFood (int id)
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT_FAILURE);
   sh->fSt.st.clientStat[id] = WAIT FOR FOOD;
   saveState(nFic, &(sh->fSt));
   if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT FAILURE);
   if (semDown(semgid, sh->foodArrived) == -1) {
       perror("error on the up operation for semaphore access(CT)");
       exit(EXIT FAILURE);
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT FAILURE);
   sh->fSt.st.clientStat[id] = EAT;
   saveState(nFic, &(sh->fSt));
   if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT FAILURE);
```

waitAndPay()

Por fim, a última função dedicada ao *client*, tem o objetivo de esperar que todos os *clients* da mesma mesa acabem de comer e que o último *client* que chegou pague a comida.

Atendendo a esse ponto, começamos por verificar se o *ID* analisado é o último amigo a chegar à mesa, através da variável booleana *last*. O estado dos *clients* é atualizado para *WAIT_FOR_FRIENDS* e impresso uma linha de estados na consola.

Cada vez que um *client* da mesa acaba de comer, é incrementado no contador *tableFinishEat*.

Seguidamente o semáforo *allFinished* é decrementado, bloqueando o próprio até que o último amigo da mesa acabe de comer. Quando o contador chegar ao número de elementos da mesa, é incrementado o semáforo *allFinished*, permitindo que todos os processos dos outros clientes da mesa (que até então estavam pendentes) prossigam na execução.

Caso o cliente seja o último a chegar à mesa, o estado é atualizado para WAIT_FOR_BILL (e impressos os estados no terminal). A variável paymentRequest é definida a "1", para indicar que é necessário pagar a conta. Isto tudo, sempre recorrendo à região crítica para o acesso da memória partilhada.

Depois incrementamos o semáforo *waitRequest* para solicitar ao *waiter* o pagamento da conta e esperamos que o mesmo receba a solicitação, ao decrementar o semáforo *requestReceived*.

Por fim, o estado do cliente é atualizado para *FINISHED*, de forma a sinalizar que todos os clientes acabaram de comer e são impressos os estados.

```
static void waitAndPay (int id)
   bool last=false;
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT FAILURE);
   last = (sh->fSt.tableLast == id);
   sh->fSt.st.clientStat[id] = WAIT_FOR_OTHERS;
   saveState(nFic, &(sh->fSt));
   sh->fSt.tableFinishEat++;
   if (sh->fSt.tableFinishEat == TABLESIZE){
       for (int i = 0; i < TABLESIZE; i++){
           if (semUp (semgid, sh->allFinished) == -1) {
               perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
               exit (EXIT FAILURE);
   if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT FAILURE);
   if (semDown (semgid, sh->allFinished) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT FAILURE);
```

```
if(last) {
    if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
      perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
      exit (EXIT_FAILURE);
    sh->fSt.st.clientStat[id] = WAIT FOR BILL;
    saveState(nFic, &sh->fSt);
   sh->fSt.paymentRequest = 1;
    if (semUp (semgid, sh->waiterRequest) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT_FAILURE);
   if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT_FAILURE);
    if (semDown (semgid, sh->requestReceived) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
       exit (EXIT_FAILURE);
if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
   perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
   exit (EXIT_FAILURE);
sh->fSt.st.clientStat[id] = FINISHED;
saveState(nFic, &(sh->fSt));
if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
    perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
```

WAITER

Estado	Valor	Significado
WAIT_FOR_REQUEST	0	Estado em que o <i>Waiter</i> espera que lhe seja atribuída alguma tarefa.
INFORM_CHEF	1	Caso lhe seja solicitado algum pedido de comida por parte do client, este leva o pedido para o chef
TAKE_TO_TABLE	2	Após a comida estar pronta, o <i>waiter</i> leva o pedido à mesa do <i>client</i> .
RECEIVE_PAYMENT	3	No final da mesa acabar de comer, o <i>Waiter</i> vai receber o pagamento por parte do <i>last client</i> .

waitForClientOrChef()

Na função waitForClientOrChef é onde o Waiter vai receber todos os pedidos que lhe forem atribuidos.

Quando a função é chamada o *Waiter* passa (caso o *mutex* o permita) ao estado *WAIT_FOR_REQUEST*, estado esse que informa que o mesmo está livre para receber uma tarefa.

Após a alteração de estado, o *Waiter* ficará à espera de receber algum pedido novo, aplicando a operação *semDown* ao semáforo *waiterRequest*.

Assim que ele receba algum pedido vai voltar a entrar na zona critica e analisar que tipo de pedido é que recebeu. Existem três possíveis: *FOODREQ* (*client* faz pedido da comida), *FOODREADY* (quando o chefe acaba de preparar a comida) e *BILL* (quando o cliente vai fazer pagamento).

No final esta função retorna um dos três tipos de request.

```
static int waitForClientOrChef()
   int ret=0;
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
       exit (EXIT_FAILURE);
   sh->fSt.st.waiterStat = WAIT FOR REQUEST;
   saveState(nFic, &(sh->fSt));
   if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1)
       perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
       exit (EXIT FAILURE);
   if (semDown (semgid, sh->waiterRequest) == -1) {
       perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
       exit (EXIT_FAILURE);
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
       exit (EXIT_FAILURE);
   if (sh->fSt.foodRequest == 1) {
       ret = FOODREQ;
       sh->fSt.foodRequest = 0;
   } else if (sh->fSt.foodReady == 1) {
       sh->fSt.foodReady = 0;
       ret = FOODREADY;
   } else if (sh->fSt.paymentRequest == 1) {
       sh->fSt.paymentRequest = 0;
       ret = BILL;
   if (ret == ' \0'){
       perror ("waitForClientOrChef: error in return value (WT)");
       exit (EXIT FAILURE);
   if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) \{
    perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
       exit (EXIT_FAILURE);
   return ret;
```

InformChef()

Esta função limita-se a informar o chefe sobre um pedido.

Aqui a memória partilhada é acedida, recorrendo à região crítica, assinala que se trata de um pedido de comida (foodOrder = 1) e passa o estado do Waiter a INFORM_CHEF e também é impressa uma nova linha de estados.

Após isso, aplicamos a operação semUp ao semáforo requestReceived, para o Waiter informar o Cliente que este recebeu o pedido, e semUp ao semáforo waitOrder, para o Chef começar a confecionar o pedido.

```
static void informChef ()
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
       exit (EXIT_FAILURE);
   sh->fSt.foodOrder = 1;
   sh->fSt.st.waiterStat = INFORM CHEF;
   saveState(nFic, &(sh->fSt));
   if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1)
   { perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
       exit (EXIT FAILURE);
   if (semUp (semgid, sh->requestReceived) == -1) {
       perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
       exit (EXIT_FAILURE);
   if (semUp (semgid, sh->waitOrder) == -1) {
       perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
       exit (EXIT FAILURE);
```

takeFoodToTable()

Esta função é um processo do waiter para levar comida à mesa.

Começamos por atualizar o estado do *waiter* como *TAKE_TO_TABLE* (dentro da região critica). De forma a indicar que a comida chegou a todos os clientes, iteramos o *tableClients* e por cada cliente incrementamos o semáforo *foodArrived* para que os clientes possam começar a comer.

```
static void takeFoodToTable ()
{
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
      perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
      exit (EXIT_FAILURE);
   }

   /* insert your code here */
   sh->fSt.st.waiterStat = TAKE_TO_TABLE;
   saveState(nFic, &(sh->fSt));
   for (int i = 0; i < sh->fSt.tableClients; i++) {
      if (semUp (semgid, sh->foodArrived) == -1) {
            perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
            exit (EXIT_FAILURE);
      }
    }
   if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
      perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
      exit (EXIT_FAILURE);
   }
}
```

receivePayment()

Aqui iremos novamente entrar na região crítica para alterar estado do *Waiter* para *RECEIVE_PAYMENT* e impresso no terminal uma linha com os estados.

Depois aplicamos a operação *semUp* ao semáforo *requestReceived*, para avisar o *Client* que está pronto a receber o pagamento.

```
static void receivePayment ()
{
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
      perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
      exit (EXIT_FAILURE);
}

/* insert your code here */

sh->fSt.st.waiterStat=RECEIVE_PAYMENT;
saveState (nFic, &sh->fSt);

if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
   perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
      exit (EXIT_FAILURE);
}

if (semUp (semgid, sh->requestReceived) == -1) {
   perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
   exit (EXIT_FAILURE);
}
```

CHEF

Estado	Valor	Significado
WAIT_FOR_ORDER	0	Inicialmente o <i>chef</i> encontra-se preparado para fazer a comida, logo fica a espera pelo pedido que será entregue pelo <i>waiter</i> .
СООК	1	Após receber o pedido, começa a cozinhar o pedido para uma determinada mesa.
REST	2	No fim de fazer a comida ele descansa.

waitForOrder()

Esta função inicia aguardando pelo pedido do *Waiter* através do decremento do semáforo *waitOrder*. Após o *chef* receber o pedido atualiza o semáforo *foodOrder* para "0" de forma a informar que recebeu-o. E por fim, o estado é atualizado para *COOK* e impresso, simbolizando que começou a fazer a comida.

```
static void waitForOrder ()
{
    /* insert your code here */

    if (semDown(semgid, sh->waitOrder) == -1) {
        perror("error on the down operation for semaphore access (PT)");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }

    if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
        perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
        exit (EXIT_FAILURE);
    }

    /* insert your code here */
    sh->fSt.foodOrder = 0;
    sh->fSt.st.chefStat = COOK;
    saveState(nFic, &sh->fSt);

    if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
            perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
            exit (EXIT_FAILURE);
    }
}
```

processOrder()

Entramos na região crítica e alterado na memória partilhada o *foodReady* para 1, mostrando que a comida está pronta a ser entregue, e o estado do *chef* para *REST*, pois sempre que o *chef* acaba de cozinhar ele descansa.

E terminamos a chamar a função *semUp* para o semaforo *waiterRequest*, de modo a chamar o *Waiter* para ir entregar a comida.

```
static void processOrder ()
{
    usleep((unsigned int) floor ((MAXCOOK * random ()) / RAND_MAX + 100.0));

    if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
        perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
        exit (EXIT_FAILURE);
    }

    /* insert your code here */
    sh->fSt.foodReady = 1;
    sh->fSt.st.chefStat = REST;
    saveState(nFic, &(sh->fSt));

if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
        perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
        exit (EXIT_FAILURE);
    }

/* insert your code here */
    if (semUp(semgid, sh->waiterRequest) == -1) {
        perror("error on the up operation for semaphore access (PT)");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
}
```

Resultados

Durante a implementação do código foram feitos testes, tanto com a nossa implementação, como com o código pré-compilado fornecido pelo Professor, assim conseguimos perceber se os resultados que nós obtivemos estavam dentro do esperado.

Corremos o programa várias vezes, nunca apresentou qualquer problema ou falha, os resultados foram sempre satisfatórios.

Aqui temos o Run nº 10 como exemplo. O resto dos resultados estão disponíveis para consulta numa pasta junto com o código.

Run	n.º	10					F	Resta	aurar	nt -	Desc	ript	ion	of t	he i	nter	nal	stat	te						
СН	WT	C00	C01	C02	C03	C04	C05	C06	C07	C08	C09	C10	C11	C12	C13	C14	C15	C16	C17	C18	C19	ATT	FIE	1st	las
0	0	1	1	1 2	1 1	1	1	1	1	1 1	1	1	1	1	1	1	1	1	1 1	1	1	0 1	<u>0</u>	0 2	-1 -1
0	0	1	1	2	1	1	1	1	1	1	2	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	2	0	2	-1
0	0	1	1	2	1	1	1	1	1	1	2	1	1	1	1	1	2	1	1	1	1	3	0	2	-1
0	0	1 1	1	2	1 1	2	1	1	1	1 1	2	1	1 2	1	1	1	2	1	1	1	1	4 5	0	2	-1 -1
0	0	1	1	2	1	2	1	1	1	1	2	1	2	1	1	1	2	1	1	2	1	6	0	2	-1
0	0	2	1	2	1	2	1	1	1 2	1	2	1	2	1	1	1	2	1	1	2	1	7 8	0	2	-1 -1
0	0	2	1	2	1	2	1	1	2	1	2	1	2	1	1	2	2	1	1	2	1	9	0	2	-1
0	0	2	1	2	1	2	1	1	2	1	2	2	2	1	1	2	2	1	1	2	1	10	0	2	-1
0	0	2	1	2	1	2	1 1	2	2	1	2	2	2	1	1	2	2	1	1	2	1	11 12	0	2	-1 -1
0	0	2	1	2	1	2	1	2	2	1	2	2	2	1	2	2	2	2	1	2	1	13	0	2	-1
0	0	2	1	2	1	2	2	2	2	1	2	2	2	1	2	2	2	2	1	2	1	14 15	0	2	-1 -1
0	0	2	1	2	1	2	2	2	2	1	2	2	2	2	2	2	2	2	1	2	2	16	0	2	-1
0	0	2	2	2	1	2	2	2	2	1	2	2	2	2	2	2	2	2	1	2	2	17	0	2	-1
0	0	2	2	2	1	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	1	2	2	18 19	0	2	-1 -1
0	0	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	20	0	2	17
0	0	2 4	2	2	2	2	2	2	2	2	4	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	20 20	0	2	17 17
0	0	4	2	2	2	4	2	2	2	2	4	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	20	0	2	17
0	0	4	2	2	2	4	2	2	2	2	4	2	2	2	2	2	4	2	2	2	2	20	0	2	17
0	0	4	2	2	2	4	2	2	2	2	4	2	4	2	2	2	4	2	2	2	2	20 20	0	2	17 17
0	0	4	2	2	2	4	2	2	4	2	4	2	4	2	2	4	4	2	2	2	2	20	0	2	17
0	0	4	2	2	2	4	4	2	4	2	4	2	4	2	2	4	4	2	2	2	2	20 20	0	2	17 17
0	0	4	2	2	2	4	4	2	4	2	4	4	4	2	2	4	4	2	2	4	2	20	0	2	17
0	0	4	2	2	2	4	4	4	4	2	4	4	4	2	2	4	4	2	2	4	2	20	0	2	17
0	0	4	2 4	2	2	4	4	4	4	2	4	4	4	2	4	4	4	2	2	4	2	20 20	0	2	17 17
0	0	4	4	3	2	4	4	4	4	2	4	4	4	2	4	4	4	2	2	4	2	20	0	2	17
0	0	4	4	3	2	4	4	4	4	4	4	4	4	2	4	4	4	2	2	4	2	20 20	0	2	17 17
0	0	4	4	3	4	4	4	4	4	4	4	4	4	2	4	4	4	4	2	4	2	20	0	2	17
0	0	4	4	3	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	2	4	2	20	0	2	17
0	0	4	4	3	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	2 4	4	4	20 20	0	2	17 17
0	1	4	4	3	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	20	0	2	17
0	0	4	4	3	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	20 20	0	2	17 17
1	0	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	20	0	2	17
2	0	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	20	0	2	17
2	2	5	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	20 20	0 0	2	17 17
2	2	5	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	4	5	4	4	4	4	20	0	2	17
2	2	5 5	4	4	4	4	4	4	4 5	4	4	4	4	4	5 5 5	4	5 5	4	4	4	4	20 20	0 0	2	17 17
2	2	5	4	4	4	4	4	4	5	4	5	4	4	4	5	4	5	4	4	4	4	20	0	2	17
2	2	5 5	4	4	4	4 5	4	4	5 5	4	5 5	4	4	4	5 5 5	4	5 5	4	4	5 5	4	20 20	0 0	2	17 17
2 2 2	2	5	4	4	4	5	5	4	5	4	5	4	4	4	5	4	5	4	4	5 5	4	20	0	2	17
2	2	5	4	4	4	5	5	4	5	4	5	4	5	4	5	4	5	4	4	5	4	20	0	2	17

Rodando vezes suficientes é possível observar que não existem *deadlocks* neste programa pois caso contrário o mesmo travaria a sua execução a meio.

Apenas fizemos 10 execuções porque achamos um número razoável, mas mesmo para um maior número não apresenta qualquer problema.

De seguida temos outra execução, agora aplicando o filtro, e assim como anteriormente está tudo dentro do expectável.

					R	esta	uran		Desc	ript:	ion	of t	he i	nteri	nal :	state						
WT	C00	C01 C	02 C03 1 1		C05	C06	C07	C08	C09 1	C10 (C11 1	C12 1	C13	C14 (C15 (C16 (C17	C18	C19 1	ATT	FIE 0	1st l 0
																					0	
																				4 5	0 0	
																				6 7	0	
																				8	0	2
			. 2																			
												2								11 12	0	2
								2												13 14	0	
																						2
																				16 17	9	
																				18 19	0	
																				20		
																					0	
															4						0	2
																						2 2
					4																Θ Θ	
			. 4																		0 0	
												4									0	2
	4																				0	2
																4					0	2
						4															0 0	
i																					0	
																					0	
:		:	4 .	:	:	:	:	:	:	:	:	:	:	:	:	:	:	:	:		0	2
																					0	
																					0	
																					0	
																	. 5					
																					0	
				5																	0	
																					0	
																					0	
			 5 .																		0	
																						2 1
																					0	
																					0 0 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10	
																					0 0 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10	
																					0 0 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10	
																					0 0 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10	
			6																		0 0 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10	
			6																		0 0 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10	
			6																		0 0 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10	
			6																			2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2

Conclusão

Este trabalho foi extremamente importante para percebermos a utilidade e aplicabilidade da utilização de semáforos e da memória partilhada na sincronização de diversos processos, uma vez que sem este recurso o programa ficaria super condicionado e sujeito a falhas.

A maior dificuldade passou por se ter sempre em mente a visão geral do programa ("big picture") pois o mesmo usa muitos processos em paralelo o que exige extrema coordenação entre todas as partes para o seu correto funcionamento.

Dito isto, obtemos os resultados esperados, atingindo assim todos os objetivos propostos e estamos confiantes no seu bom desempenho.