



Atribuição 2: Compreensão dos mecanismos associados à execução e sincronização de processos e *threads*.

## RESTAURANTE



## Sistemas Operativos

Trabalho realizado por:

João Miguel Ferreira Varela, n.ºMec: 113780

Carolina Marques Prata, n.ºMec: 114246

Ano letivo: 2023/2024

# Índice

1. Introdução.....	3
2. Estados dos Intervenientes .....	4
3. Significado de cada semáforo a utilizar .....	5
4. Estrutura do Código .....	6
4.1 SemSharedMemChef.c.....	6
4.1.1 Função waitForOrder().....	6
4.1.2 Função processOrder().....	7
4.2 SemSharedMemWaiter.c.....	8
4.2.1 Função waitForClientOrChef() .....	8
4.2.2 Função informChef() .....	9
4.2.3 Função takeFoodToTable() .....	10
4.3 semSharedMemReceptionist.c .....	11
4.3.1 Função decideTableOrWait () .....	11
4.3.2 Função decideNextGroup () .....	12
4.3.3 Função waitForGroup() .....	12
4.3.4 Função provideTableOrWaitingRoom() .....	14
4.3.5 Função receivePayment() .....	15
4.4 SemSharedMemGroup.c.....	16
4.4.1 Função checkInAtReception() .....	16
4.4.2 Função orderFood() .....	17
4.4.3 Função waitFood() .....	18
4.4.4 Função checkOutAtReception() .....	19
5. Resultados.....	21
5.1 Run n.º1 .....	21
5.2 Run n.º2 .....	22
5.3 Run n.º3 .....	23
Conclusão.....	24

## 1.Introdução

No âmbito da disciplina de Sistemas Operativos, foi-nos proposto como segundo trabalho prático, uma simulação de um restaurante com quatro entidades distintas, *Groups*, *Waiter*, *Receptionist* e *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 acessem, simultaneamente, à memória partilhada, o que implicaria desconcordâncias no programa.

A apresentação do funcionamento deste restaurante é realizada mediante a impressão de uma tabela devidamente formatada que atualiza os estados dos intervenientes (*Groups*, *Waiter*, *Receptionist* e *Chef*) no decorrer do jantar.

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

## 2. Estados dos Intervenientes

Estado	Valor	Significado
<b><i>chefStat</i></b>		
WAIT_FOR_ORDER	0	Inicialmente o <i>chef</i> está pronto a receber um pedido de comida para confeccionar, que lhe será pedido pelo waiter
COOK	1	Após receber o pedido, o chef começa a cozinhar o pedido
<b><i>groupStat[id]</i></b>		
GOTOREST	1	Estado inicial, onde se encontra o group
ATRECEPTION	2	O group espera na receção e realiza um pedido de mesa ao rececionista. Se as duas mesas estiverem ocupadas, o group permanecerá na receção à espera, caso contrário ser-lhe-á atribuída uma mesa
FOOD_REQUEST	3	Após estarem com mesa atribuída, o group realiza o seu pedido de comida ao waiter.
WAIT_FOR_FOOD	4	O <i>group</i> espera na mesa, até o seu pedido estar pronto.
EAT	5	Após a entrega da refeição, pelo <i>waiter</i> , o group começa a comer.
CHECKOUT	6	O <i>group</i> espera pela disponibilidade do <i>receptionist</i> para realizar o Checkout. Quando este se encontrar disponível, solicita-lhe o pedido de pagamento.
LEAVING	7	Ao fim do pagamento, o group sai do restaurante.
<b><i>waiterStat</i></b>		
WAIT_FOR_REQUEST	0	O <i>waiter</i> espera pelo pedido de comida do <i>group</i>
INFORM_CHEF	1	Após receber o pedido, dirige-se ao <i>chef</i> para lhe indicar a refeição
TAKE_TO_TABLE	1	Quando a comida estiver pronta, o <i>waiter</i> leva o pedido à mesa
<b><i>receptionistStat</i></b>		
WAIT_FOR_REQUEST	0	O <i>receptionist</i> , caso esteja disponível, aguarda pelo pedido do <i>group</i> , podendo este ser um pedido de uma mesa ou um pedido de pagamento.
ASSIGNTABLE	1	Caso o pedido requisitado pelo <i>group</i> seja de uma mesa, o <i>receptionist</i> atribui-lhes uma mesa.
RECVPAY	2	Na eventualidade de o <i>group</i> necessitar de pagar, o <i>receptionist</i> recebe o devido pagamento.

### 3. Significado de cada semáforo a utilizar

Semáforo	Objetivo
Mutex (valor inicial = 1)	Identifica uma determinada região crítica, que bloqueia qualquer processo que tente entrar numa região de modo a proteger a execução do processo atual. Dentro desta também é atualizado os estados dos diversos intervenientes.
ReceptionistReq (valor inicial = 0)	Utilizado pelo <i>receptionist</i> para esperar pelos <i>groups</i> .
receptionistRequestPossible (valor inicial = 1)	Tem o intuito de informar os <i>groups</i> quando é que o <i>receptionist</i> está disponível para receber um pedido do <i>group</i> .
waiterRequest (valor inicial = 0)	Utilizado pelo <i>waiter</i> a fim de ter a informação de quando é chamado tanto pelos <i>groups</i> como pelo <i>chef</i> .
waiterRequestPossible (valor inicial = 1)	Usado pelos <i>groups</i> e <i>chef</i> antes de realizarem um pedido ao <i>waiter</i> , verificando a disponibilidade deste.
waitOrder (valor inicial = 0)	Informa o <i>chef</i> da chegada de um pedido através do <i>waiter</i> .
orderReceived (valor inicial = 0)	Utilizado pelo <i>waiter</i> para ser informado da receção do pedido pelo <i>chef</i> .
waitForTable[MAXGROUPS] (valor inicial = 0)	Informa o <i>group</i> caso este tenha de aguardar por uma mesa
requestReceived[NUMTABLES] (valor inicial = 0)	Utilizado pelo <i>group</i> para esperar pelo <i>waiter</i> de modo a realizar o pedido.
foodArrived[NUMTABLES] (valor inicial = 0)	Tem o intuito de informar os <i>groups</i> que o seu pedido chegou à mesa.
tableDone (valor inicial = 0)	Usado pelos <i>groups</i> para aguardar a possibilidade de realizar o pagamento.

## 4. Estrutura do Código

Nesta parte do relatório explicaremos o raciocínio que nos fez chegar à implementação final. Explanaremos, detalhadamente, cada parte de código que tínhamos de preencher.

### 4.1 SemSharedMemChef.c

#### 4.1.1 Função *waitForOrder()*

A função *waitForOrder* é destinada ao *chef* para aguardar e processar um pedido de comida.

##### – Propósito da Função:

**Esperar por um Pedido de Comida:** O *chef* aguarda um sinal do *waiter* que indica que há um pedido de comida para ser preparado.

**Atualizar e salvar o Estado Interno:** Quando o *chef* recebe um pedido, ele atualiza seu estado (COOK), pois começou a preparar o pedido.

**Reconhecer o Pedido Recebido:** Após receber e processar o pedido, o *chef* deve sinalizar que o pedido foi recebido e está sendo atendido.

##### – Funcionamento da Função:

**Esperar pelo Sinal de Pedido de Comida:** `semDown(semgid, sh->waitOrder)`: Espera pelo sinal (`waitOrder`) do *waiter*, que indica que um pedido foi feito. Isto é uma operação de "down" em um semáforo, o que faz o *chef* aguardar até que o *waiter* sinalize que há um pedido.

```
//TODO insert your code here
//The chef waits for the food request that will be provided by the waiter.
if (semDown (semgid, sh->waitOrder) == -1) {
    perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
```

**Processar o Pedido:** Dentro da região crítica, o *chef* lê o *group* que fez o pedido (`lastGroup=sh->fSt.foodGroup`) e atualiza o estado para COOK. `saveState(nFic, &sh->fSt)`: Salva o estado atual do *chef*, o que é importante para registrar a progressão do pedido.

```
//TODO insert your code here
//Updates its state and saves internal state.
lastGroup=sh->fSt.foodGroup;
sh->fSt.st.chefStat = COOK;
saveState(nFic, &sh->fSt);
```

**Reconhecer o Pedido:** `semUp(semgid, sh->orderReceived)`: Sinaliza que o pedido foi recebido e está a ser processado. Notifica que o *chef* começou a preparar o pedido.

```
//TODO insert your code here
// Received order should be acknowledged
if (semUp (semgid, sh->orderReceived) == -1) {
    perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
```

#### 4.1.2 Função `processOrder()`

A função `processOrder` destina-se ao *chef* para o processo de preparação de um pedido de comida e comunicação com o *waiter* assim que a comida estiver pronta.

##### – Propósito da Função:

**Cozinhar o Pedido:** O *chef* leva algum tempo para cozinhar o pedido recebido.

**Comunicar com o *waiter*:** Após terminar de cozinhar, o *chef* informa o *waiter* que a comida está pronta para ser recolhida e posteriormente, servida.

**Atualizar e Salvar o Estado Interno:** Durante todo o processo, o *chef* atualiza o seu estado (por exemplo, de esperar por um pedido para cozinhar, e depois para esperar pelo próximo pedido) e salva essas informações no estado interno.

##### – Funcionamento da Função:

**Simular Tempo de Cozimento:** `usleep(...)`: Simula o tempo que o pedido demora a ser cozinhado.

**Esperar pela Disponibilidade do *waiter*:** `semDown(semgid, sh->waiterRequestPossible)`: Antes de notificar que a comida está pronta, o *chef* verifica se o *waiter* está disponível para receber novos pedidos.

```
//TODO insert your code here

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

**Atualizar Estado e Preparar Notificação:** Atualiza seu estado para `WAIT_FOR_ORDER` e salva esse estado. Esta etapa indica que o *chef* terminou de cozinhar e está pronto para começar o próximo pedido. Notifica o *waiter* (`sh->fSt.waiterRequest.reqType = FOODREADY; sh->fSt.waiterRequest.reqGroup = lastGroup;`), informando que o pedido do *group* específico está pronto.

```
//TODO insert your code here

sh->fSt.st.chefStat = WAIT_FOR_ORDER;
saveState(nFic, &(sh->fSt));
sh->fSt.waiterRequest.reqType = FOODREADY;
sh->fSt.waiterRequest.reqGroup = lastGroup;
```

**Informar o waiter:** Após efetuar a notificação e sair da região crítica (semUp(semgid, sh->mutex)), o *chef* sinaliza o *waiter* (semUp(semgid, sh->waiterRequest)) que a comida está pronta para ser entregue.

```
//TODO insert your code here
//Signals the waiter that food is ready
if (semUp (semgid, sh->waiterRequest) == -1) {
    perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
```

## 4.2 SemSharedMemWaiter.c

### 4.2.1 Função waitForClientOrChef()

A função waitForClientOrChef é projetada para o *waiter* aguardar e processar pedidos tanto dos *groups* quanto do *chef*.

#### – Propósito da Função:

**Aguardar por Pedidos:** Esperar por um pedido de um *group* ou um sinal do *chef*.

**Processamento do Pedido:** Ler o pedido recebido e preparar-se para a próxima ação.

#### – Funcionamento da Função:

**Atualização do Estado do waiter:** O estado do *waiter* é atualizado para WAIT\_FOR\_REQUEST.

```
// TODO insert your code here
sh->fSt.st.waiterStat = WAIT_FOR_REQUEST; // Waiter updates state
saveState(nFic, &sh->fSt);
```

**Aguardar Pedido:** semDown(semgid, sh->waiterRequest): O *waiter* aguarda por um pedido, seja de um *group* ou do *chef*.



```
// TODO insert your code here
// Waiter waits for request from group or from chef
if (semDown(semgid, sh->waiterRequest) == -1){
    perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
```

**Leitura do Pedido:** req = sh->fSt.waiterRequest: O pedido é lido pelo *Waiter*.

```
// TODO insert your code here
// Waiter reads request
req = sh->fSt.waiterRequest;
saveState(nFic, &sh->fSt);
```

**Sinalização de disponibilidade:** semUp(semgid, sh->waiterRequestPossible): Sinaliza que está pronto para receber outro pedido.

```
// TODO insert your code here
// The waiter should signal that new requests are possible.
if (semUp (semgid, sh->waiterRequestPossible) == -1) {
    perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
```

**Retorno da Função:** A função retorna o pedido (req), que contém as informações do pedido feito pelo group ou pelo chef.

#### 4.2.2 Função *informChef()*

A função *informChef* informa o *chef* sobre um pedido de comida.

##### – Propósito da Função:

**Informar o Chef sobre o Pedido de Comida:** O *waiter* atualiza o seu estado para *INFORM\_CHEF*.

**Notificar o Group:** O *waiter* deve informar o *group* que seu pedido foi recebido e está a ser processado.

**Aguardar Confirmação do Chef:** O *waiter* aguarda uma confirmação de que o *chef* recebeu o pedido.

##### – Funcionamento da Função:

**Atualização do Estado do Waiter:** sh->fSt.foodOrder = 1; sh->fSt.foodGroup = n; O pedido de comida é registrado, e o *group* associado a esse pedido é identificado por um id. O estado do *waiter* é atualizado para *INFORM\_CHEF*.

**Notificar o Group:** `semUp(semgid, sh->requestReceived[sh->fSt.assignedTable[n]])`: O *waiter* informa o *group* que o seu pedido foi recebido.

```
// TODO insert your code here
// Waiter updates state
sh->fSt.foodOrder = 1;
sh->fSt.foodGroup=n;
sh->fSt.st.waiterStat = INFORM_CHEF;
saveState(nFic, &sh->fSt);

// Waiter should inform group that request is received.
if (semUp (semgid, sh->requestReceived[sh->fSt.assignedTable[n]]) == -1) {
    perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
```

**Sinalizar ao Chef e Esperar pela Confirmação:** `semUp(semgid, sh->waitOrder)`: Sinaliza o *chef* que um novo pedido de comida foi realizado. `semDown(semgid, sh->orderReceived)`: O *waiter* aguarda a confirmação do *chef* de que este recebeu o pedido.

```
// TODO insert your code here
// Waiter takes food request to chef
if (semUp(semgid, sh->waitOrder) == -1) {
    perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
// Waiter should wait for chef receiving request.
if (semDown (semgid, sh->orderReceived) == -1){
    perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
```

#### 4.2.3 Função `takeFoodToTable()`

A função `takeFoodToTable()` é responsável por simular a ação de levar a comida até à mesa do *group*.

##### — Propósito da Função:

**Levar a Comida até a Mesa do Group:** Atualizar o estado do *waiter* para `TAKE_TO_TABLE`.

**Notificar o Group sobre a Chegada da Comida:** Informar o *group* que a comida chegou à mesa.

**Atualizar o Estado Interno:** Guardar o novo estado do *waiter* após a entrega da comida.

##### — Funcionamento da Função:

**Atualização do Estado do *Waiter*:** O estado do *waiter* é atualizado para `TAKE_TO_TABLE`, indicando que ele está a levar a comida para a mesa.

**Notificar o Group da Chegada da Comida:** `semUp(semgid, sh->foodArrived[sh->fSt.assignedTable[n]])`: Avisa o *group* na mesa `sh->fSt.assignedTable[n]` de que a comida chegou.

```
// TODO insert your code here
// Waiter updates state
sh->fSt.st.waiterStat = TAKE_TO_TABLE;
saveState(nFic, &sh->fSt);

// Group must be informed that food is available.
if (semUp (semgid, sh->foodArrived[sh->fSt.assignedTable[n]]) == -1)
{
    perror ("error on the down 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);
}
```

## 4.3 semSharedMemReceptionist.c

### 4.3.1 Função *decideTableOrWait ()*

Esta função indica se um *group* é imediatamente alocado a uma mesa ou se deve esperar, com base na disponibilidade das mesas.

#### – Propósito da Função:

**Atribuição de mesa:** O *receptionist* verifica as duas mesas, e caso uma delas se encontre livre, então é atribuída ao *group* essa mesa. A função retorna o id da mesa atribuída ao *group*, caso isto aconteça.

**Decisão de Espera:** Se for necessário o *group* esperar na recepção por uma mesa, então será retornado -1.

#### – Funcionamento da Função:

**Verificação de Validade do ID do Group:** `assert(n >= 0 && n < MAXGROUPS)`: Garante que o ID do *group* (n) é válido, isto é, está dentro do intervalo permitido de IDs de *groups*.

**Alocação de Mesa:** Se uma mesa livre for encontrada, a função atribui essa mesa ao *group* (`sh->fSt.assignedTable[n] = i`) e retorna o ID dessa mesa.

```

//TODO insert your code here
assert(n >= 0 && n < MAXGROUPS); // Id group must be valid

int tableId = -1;

for (int i = 0; i < NUMTABLES; i++) {
    if (sh->fSt.assignedTable[n] == -1) { // Check current state of tables
        tableId = i; // Select table
        sh->fSt.assignedTable[n] = i; // Update table state
        return tableId;
    }
}

// Return table id or -1 if there is no table available
return tableId;

```

### 4.3.2 Função *decideNextGroup()*

#### – Propósito da Função:

A função *decideNextGroup* seleciona qual dos *groups* em espera deve ocupar uma mesa que ficou disponível.

#### – Funcionamento da Função:

**Verificar Groups em Espera:** É utilizado um ciclo *for* que percorre todos os *groups* presentes no restaurante. O primeiro a ser encontrado à espera (estado = WAIT), então irá ser o próximo *group* a ser atendido pelo *receptionist*.

**Retorno da Função:** No caso de não haver *groups* à espera a função devolve -1, ou no caso oposto, retorna o id do *group* que irá ser atendido de seguida.

```

//TODO insert your code here
int groupId = -1;

for (int i = 0; i < MAXGROUPS; i++) {
    if (groupRecord[i] == WAIT) { // Checks if there is a group waiting
        groupId = i; // Select group
        return groupId; // Return group id
    }
}

// Return group id or -1 if there is no group waiting
return groupId;

```

### 4.3.3 Função *waitForGroup()*

A função *waitForGroup* é destinada ao *receptionist* para gerenciar pedidos de *groups* que chegam ao restaurante.

### – Propósito da Função:

O receptionist espera por um pedido de um group que chega ao restaurante. Uma vez que o pedido é recebido, o receptionist deve lê-lo e então sinalizar que está pronto para receber novos pedidos.

### – Funcionamento da Função:

**Atualização do Estado:** O estado do *receptionist* é atualizado para `WAIT_FOR_REQUEST`, indicando que ele está a aguardar um pedido.

```
// TODO insert your code here
// Receptionist updates state
sh->fSt.st.receptionistStat = WAIT_FOR_REQUEST;
saveState(nFic,&(sh->fSt));
```

**Esperar por um Pedido do Group:** `semDown(semgid, sh->receptionistReq)`: O *receptionist* espera por um sinal (`receptionistReq`) que indica um novo pedido de um *group*.

```
// TODO insert your code here
// Receptionist waits for request from group
if (semDown (semgid, sh->receptionistReq) == -1) {
    perror ("error on the down operation for receptionistReq semaphore (RT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
```

**Leitura e Armazenamento do Pedido:** `ret = sh->fSt.receptionistRequest`: O pedido atual é armazenado na variável `ret`. Este pedido tanto pode ser do tipo `TABLEREQ` ou `BILLREQ` dependendo se o *group* está à espera de lhe ser atribuída uma mesa ou de efetuar o pagamento.

```
// TODO insert your code here
// Receptionist reads request
ret = sh->fSt.receptionistRequest;
```

**Sinalização de disponibilidade:** Após a leitura do pedido, o *receptionist* sai da região crítica. `semUp(semgid, sh->receptionistRequestPossible)`: Sinaliza que está pronto para receber outro pedido.

```
// TODO insert your code here
// Receptionist signals availability for new request
if (semUp (semgid, sh->receptionistRequestPossible) == -1) {
    perror ("error on the up operation for receptionistRequestPossible semaphore (RT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
```

**Retorno da Função:** A função retorna o pedido (ret), que contém as informações do pedido feito pelo *group*.

#### 4.3.4 Função *provideTableOrWaitingRoom()*

A função *provideTableOrWaitingRoom()* é responsável por decidir se um *group* identificado pelo ID *n*, será alocado a uma mesa ou se deverá aguardar na sala de espera.

##### — Propósito da Função:

**Decisão de Mesa ou Espera:** Determinar se o *group* pode ser alocado a uma mesa imediatamente ou se deve esperar na sala de espera.

**Atualização de Estados:** Atualizar o estado do *receptionist* e do *group* com base na decisão de alocação de mesa.

**Sinalização para o Group:** Informar o *group* sobre a decisão, seja para ocupar uma mesa ou para esperar.

##### — Funcionamento da Função:

**Atualização do Estado do Receptionist:** O estado do *receptionist* é atualizado para *ASSIGNTABLE*, indicando que está no processo de alocação de mesa.

**Decidir Mesa ou Espera:** `int tableId = decideTableOrWait(n);` A função *decideTableOrWait* é chamada para determinar se há uma mesa disponível para o *group n*.

**Alocação de Mesa ou Espera:** Se `tableId != -1`, uma mesa está disponível. O *group* é então alocado à mesa (`sh->fSt.assignedTable[n] = tableId`) e o seu estado é atualizado para *ATTABLE*. O *group* é informado que pode prosseguir para a mesa. Se não houver mesa disponível (`tableId == -1`), o *group* deve esperar.

**Atualização do Estado do Receptionist:** O estado do *group* é atualizado para *WAIT* e o contador de *groups* à espera (`sh->fSt.groupsWaiting`) é incrementado.

```
// TODO insert your code here
// Receptionist updates state
sh->fSt.receptionistStat = ASSIGNTABLE;
saveState(nFic,&(sh->fSt));

int tableId = decideTableOrWait(n);
if (tableId != -1) { // Table available
    sh->fSt.assignedTable[n]=tableId; // Update table state
    groupRecord[n] = ATTABLE; // Update group state
    // Receptionist informs group that it may proceed
    if (semUp(semgid, sh->waitForTable[n]) == -1) {
        perror("error on the up operation for waitForTable semaphore (RT)");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
} else {
    // Group state is updated to WAIT
    sh->fSt.st.groupStat[tableId] = WAIT;
    sh->fSt.groupsWaiting++; // Update number of groups waiting
}
```

### 4.3.5 Função *receivePayment()*

A função *receivePayment* é responsável pelo processo de pagamento dos *groups* e pela gestão subsequente das mesas e dos *groups* em espera.

#### – Propósito da Função:

**Receber Pagamento:** Atualizar o estado do *receptionist* para indicar que ele está a processar um pagamento.

**Liberar Mesa e Gerenciar Groups em Espera:** Após receber o pagamento, verificar se há *groups* à espera e indicar uma mesa recém-libertada a um desses *groups*.

#### – Funcionamento da Função:

**Atualização do Estado do *receptionist*:** O estado do *receptionist* é atualizado para RECVPAY.

**Sinalização de Mesa Liberada:** `semUp(semgid, sh->tableDone[sh->fSt.assignedTable[n]])`: Notifica que a mesa atribuída ao *group* *n* está agora livre.

**Atualização do Registo do Group:** `groupRecord[n] = DONE`: Sinaliza o *group* *n* como concluído.

```
// TODO insert your code here
// Receptionist updates state
sh->fSt.st.receptionistStat = RECVPAY;
saveState(nFic, &sh->fSt);

// Receptionist receives payment
if (semUp (semgid, sh->tableDone[sh->fSt.assignedTable[n]]) == -1) {
    perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
groupRecord[n] = DONE; // Update group state
```

**Libertar Mesa:** `sh->fSt.assignedTable[n] = -1`: Libertar a mesa que estava atribuída ao *group* *n*.

**Gestão de Groups em Espera:** Se houver *groups* a aguardar (`sh->fSt.groupsWaiting > 0`), a função `decideNextGroup` é chamada para identificar o próximo *group* a ser alocado. Nesse caso a função `provideTableOrWaitingRoom(next_group)` atribuirá uma mesa para o próximo *group* ou colocá-lo-á à espera. A seguir decrementa-se o contador de *groups* que estão à espera de mesa (`sh->fSt.groupsWaiting--`).

```
// TODO insert your code here
// Table is now vacant
sh->fSt.assignedTable[n]=-1;

// Receptionist checks if table that just became vacant should be occupied
if(sh->fSt.groupsWaiting>0){ // Check if there are waiting groups
    int next_group=decideNextGroup(); // Select next group
    provideTableOrWaitingRoom (next_group); // Provide table or waiting room
    sh->fSt.groupsWaiting--; // Update number of groups waiting
}
```

## 4.4 SemSharedMemGroup.c

### 4.4.1 Função *checkInAtReception()*

Esta função tem como objetivo tratar do check-in do *group*, na recepção, para pedirem uma mesa ao receptionist.

#### – Propósito da Função:

**Solicitar uma Mesa:** Quando um *group* chega, ele deve pedir uma mesa na recepção.

**Aguardar Atribuição de Mesa:** O *group* aguarda até que uma mesa lhe seja atribuída.

#### – Funcionamento da Função

**Esperar pela Disponibilidade do *Receptionist*:** `semDown(semgid, sh->receptionistRequestPossible)`: O *group* espera até que o *receptionist* esteja disponível para processar o seu pedido.

```
// TODO insert your code here
// Check if receptionist is available
if (semDown(semgid, sh->receptionistRequestPossible) == -1) {
    perror("error on the down operation for receptionistRequestPossible semaphore (CT)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
```

**Atualização do Estado do *Group*:** O estado do *group* é atualizado para `ATRECEPTION`, indicando que está na recepção a aguardar uma mesa. `saveState(nFic, &sh->fSt)`: Guarda o estado atualizado do *group*.

**Solicitação de Mesa:** O *group* sinaliza ao *receptionist* que está a pedir uma mesa (`TABLEREQ`), sendo-lhe associado um id (`reqGroup = id`).



```
// TODO insert your code here
// Group updates state
sh->fSt.groupStat[id] = ATRECEPTION;
saveState(nFic, &sh->fSt);

// Group asks for a table
sh->fSt.receptionistRequest.reqType = TABLEREQ;
sh->fSt.receptionistRequest.reqGroup = id;

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

**Sinalização ao Receptionist:** `semUp(semgid, sh->receptionistReq)`: O *group* sinaliza o *receptionist* que fez um pedido.

**Aguardar Atribuição de Mesa:** `semDown(semgid, sh->waitForTable[id])`: O *group* aguarda até que uma mesa lhe seja atribuída.

```
// TODO insert your code here
// Signal receptionist of the request
if (semUp(semgid, sh->receptionistReq) == -1) {
    perror("error on the up operation for receptionistReq semaphore (CT)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

// Group may have to wait for a table in this method.
if (semDown(semgid, sh->waitForTable[id]) == -1) {
    perror("error on the down operation for waitForTable semaphore (CT)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
```

#### 4.4.2 Função `orderFood()`

A função `orderFood` é responsável pela ação de um *group* realizar um pedido de comida ao *receptionist*.

##### — Propósito da Função:

**Fazer Pedido de Comida:** Atualizar o estado do *group* para demonstrar que pretende realizar um pedido de comida ao *receptionist*.

**Aguardar Disponibilidade do Receptionist:** O *group* espera até que este esteja disponível para processar o seu pedido.

**Aguardar Confirmação do Pedido:** O *group* aguarda até que o *receptionist* confirme que recebeu o pedido.

##### — Funcionamento da Função

**Esperar pela Disponibilidade do Waiter:** `semDown(semgid, sh->waiterRequestPossible)`: O *group* espera até que o *waiter* esteja disponível para receber pedidos.

```
// TODO insert your code here
// Check if waiter is available
if (semDown(semgid, sh->waiterRequestPossible) == -1) {
    perror("error on the down operation for waiterRequestPossible semaphore (CT)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
```

**Atualização do Estado do Group:** O estado do *group* é atualizado para `FOOD_REQUEST`, indicando que está a fazer um pedido de comida. `saveState(nFic, &sh->fSt)`: Guarda o estado atualizado do *group*.

**Solicitação de Comida:** O *group* sinaliza o *waiter* que este pretende realizar um pedido comida (`FOODREQ`) e é lhe atribuído um id (`reqGroup = id`).

```
// TODO insert your code here
// Group updates state
sh->fSt.st.groupStat[id] = FOOD_REQUEST;
saveState(nFic, &sh->fSt);

// Group requests food to the waiter
sh->fSt.waiterRequest.reqType = FOODREQ;
sh->fSt.waiterRequest.reqGroup = id;
```

**Sinalização de pedido feito:** `semUp(semgid, sh->waiterRequest)`: O *group* sinaliza o *waiter* que fez um pedido de comida.

**Aguardar Confirmação do Pedido:** `semDown(semgid, sh->requestReceived[sh->fSt.assignedTable[id]])`: O *group* aguarda a confirmação do *waiter* de que o pedido foi recebido.

```
// TODO insert your code here
// Group warns waiter of the request
if (semUp(semgid, sh->waiterRequest) == -1) {
    perror("error on the up operation for waiterRequest semaphore (CT)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

// Group wait for the waiter to receive the request
if (semDown(semgid, sh->requestReceived[sh->fSt.assignedTable[id]]) == -1) {
    perror("error on the down operation for requestReceived semaphore (CT)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
```

#### 4.4.3 Função `waitFood()`

Esta função retrata a espera do *group* pela chegada da comida e quando esta lhe for entregue, irá começar a comer.

#### – Propósito da Função:

**Aguardar Chegada da Comida:** O *group* aguarda até que a comida chegue à mesa.

**Iniciar a refeição:** O *group* começa a comer, após a sua comida ser entregue.

#### – Funcionamento da Função

**Atualização e Gravação do Estado para Espera da Comida:** O estado do *group* é alterado para WAIT\_FOR\_FOOD, indicando que está à espera da comida. `saveState(nFic, &sh->fSt)`: Guarda o estado atualizado do *group*.

```
// TODO insert your code here
// Group updates state
sh->fSt.st.groupStat[id] = WAIT_FOR_FOOD;
saveState(nFic, &sh->fSt);
```

**Espera pela comida:** `semDown(semgid, sh->foodArrived[sh->fSt.assignedTable[id]])`: O *group* espera até que a comida chegue.

```
// TODO insert your code here
// Group waits until food arrives.
if (semDown(semgid, sh->foodArrived[sh->fSt.assignedTable[id]]) == -1){
    perror("error on the down operation for foodArrived semaphore (CT)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
```

**Atualização de Estado após chegada da comida:** O estado do *group* é alterado para EAT, indicando que está a comer. `saveState(nFic, &sh->fSt)`: Guarda o novo estado do *group*.

```
// TODO insert your code here
// It should also update state after food arrives.
sh->fSt.st.groupStat[id] = EAT;
saveState(nFic, &sh->fSt);
```

#### 4.4.4 Função `checkOutAtReception()`

A função `checkOutAtReception` representa a ação de um *group* efetuar o pagamento na receção.

#### – Propósito da Função:

**Enviar Pedido de Pagamento ao *Receptionist*:** O *group* realiza um pedido de pagamento ao *receptionist*.

**Aguardar Confirmação de Pagamento:** O *group* espera até que o *receptionist* confirme o pagamento.

**Sair do restaurante:** Após realizar o pagamento, o *group* sai do restaurante.

### – Funcionamento da Função

**Espera pela Disponibilidade do Receptionist:** `semDown(semgid, sh->receptionistRequestPossible)`: O *group* aguarda até que o *receptionist* esteja disponível.

```
// TODO insert your code here
// Check if receptionist is available
if (semDown(semgid, sh->receptionistRequestPossible) == -1) {
    perror("error on the down operation for receptionistRequestPossible semaphore (CT)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
```

**Atualização do estado do Group:** O *group* atualiza o seu estado para CHECKOUT. `saveState(nFic, &sh->fSt)`: Guarda o estado atualizado do *group*.

**Envio do Pedido de Pagamento:** O *group* envia um pedido de pagamento (BILLREQ) ao *receptionist*.

```
// TODO insert your code here
// Group updates state
sh->fSt.st.groupStat[id] = CHECKOUT;
saveState(nFic, &sh->fSt);

// Group sends a payment request to the receptionist
sh->fSt.receptionistRequest.reqType = BILLREQ;
sh->fSt.receptionistRequest.reqGroup = id;
```

**Sinaliza *receptionist* e aguarda confirmação de pagamento:** `semUp(semgid, sh->receptionistReq)`: Sinaliza o pedido ao *receptionist*. `semDown(semgid, sh->tableDone[sh->fSt.assignedTable[id]])`: O *group* espera pela confirmação de pagamento.

```
// TODO insert your code here
// Signal receptionist of the request
if (semUp(semgid, sh->receptionistReq) == -1) {
    perror("error on the down operation for requestReceived semaphore (CT)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
// Group waits for receptionist to acknowledge payment.
if (semDown(semgid, sh->tableDone[sh->fSt.assignedTable[id]]) == -1) {
    perror("error on the down operation for tableDone semaphore (CT)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
```

**Atualização do Estado para Saída:** O *group* atualiza o seu estado para LEAVING. `saveState(nFic, &sh->fSt)`: Guarda o novo estado do *group*.

```
// TODO insert your code here
// Group should update its state to LEAVING, after acknowledge.
sh->fSt.st.groupStat[id] = LEAVING;
saveState(nFic, &sh->fSt);
```

## 5. Resultados

Nesta secção do relatório vamos inserir os resultados que obtivemos ao correr a linha de comando “./run.sh 3”.

### 5.1 Run n.º1

Run n.º 1								Restaurant - Description of the internal state						
CH	WT	RC	G00	G01	G02	G03	G04	gWT	T00	T01	T02	T03	T04	
0	0	0	1	1	1	1	1	0	.	.	.	.	.	
0	0	0	1	1	1	1	1	0	.	.	.	.	.	
0	0	0	1	1	1	1	1	0	.	.	.	.	.	
0	0	0	1	2	1	1	1	0	.	.	.	.	.	
0	0	1	1	2	1	1	1	0	.	.	.	.	.	
0	0	1	1	2	2	1	1	0	.	0	.	.	.	
0	0	0	1	2	2	1	1	0	.	0	.	.	.	
0	0	0	1	3	2	1	1	0	.	0	.	.	.	
0	0	1	1	3	2	1	1	0	.	0	.	.	.	
0	0	0	1	3	2	1	1	0	.	0	0	.	.	
0	0	0	1	3	2	1	1	0	.	0	0	.	.	
0	1	0	1	3	2	1	1	0	.	0	0	0	.	
0	1	0	1	3	3	1	1	0	.	0	0	0	.	
0	1	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	0	.	
1	1	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	0	.	
1	0	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	0	.	
1	0	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	0	.	
1	1	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	0	.	
1	1	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
0	1	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
1	1	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
1	0	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
1	0	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
1	2	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
1	0	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
1	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
0	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
0	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
0	2	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
0	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	0	.	
0	0	0	1	5	5	1	1	0	.	0	0	0	.	
0	0	0	1	5	5	2	1	0	.	0	0	0	.	
0	0	1	1	5	5	2	1	0	.	0	0	0	.	
0	0	0	1	5	5	2	1	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	3	1	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	3	1	0	.	0	0	0	0	
0	1	0	1	5	5	3	1	0	.	0	0	0	0	
0	1	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	0	
1	1	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	0	
1	0	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	0	
0	2	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	5	1	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	5	2	0	.	0	0	0	0	
0	0	1	1	5	5	5	2	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	5	2	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	5	3	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	5	3	0	.	0	0	0	0	
0	1	0	1	5	5	5	3	0	.	0	0	0	0	
0	1	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0	
1	1	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0	
1	0	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0	
0	2	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	1	5	5	5	5	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	2	5	5	5	5	0	.	0	0	0	0	
0	0	1	2	5	5	5	5	0	.	0	0	0	0	
0	0	0	2	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0	
0	0	0	3	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0	
0	0	0	3	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0	
0	1	0	3	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0	
0	1	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0	
1	1	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0	
1	0	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0	
0	0	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0	
0	2	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0	
0	2	0	5	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0	
0	2	0	5	5	5	6	5	0	0	0	0	0	0	
0	2	2	5	5	5	6	5	0	0	0	0	0	0	
0	2	0	5	5	5	7	5	0	0	0	0	.	0	
0	2	0	5	5	5	7	6	0	0	0	0	.	0	
0	2	2	5	5	5	7	6	0	0	0	0	.	0	
0	2	0	5	5	5	7	6	0	0	0	0	.	.	
0	2	0	5	5	5	7	7	0	0	0	0	.	.	
0	2	0	6	5	5	7	7	0	0	0	0	.	.	
0	2	2	6	5	5	7	7	0	0	0	0	.	.	
0	2	0	6	5	5	7	7	0	.	0	0	.	.	
0	2	0	7	5	5	7	7	0	.	0	0	.	.	
0	2	0	7	5	6	7	7	0	.	0	0	.	.	
0	2	2	7	5	6	7	7	0	.	0	0	.	.	
0	2	0	7	5	7	7	7	0	.	0	.	.	.	
0	2	0	7	6	7	7	7	0	.	0	.	.	.	
0	2	2	7	6	7	7	7	0	.	0	.	.	.	
0	2	2	7	7	7	7	7	0	.	.	.	.	.	

## 5.2 Run n.º2

Run n.º 2

Restaurant - Description of the internal state

CH	WT	RC	G00	G01	G02	G03	G04	gWT	T00	T01	T02	T03	T04
0	0	0	1	1	1	1	1	0	.	.	.	.	.
0	0	0	1	1	1	1	1	0	.	.	.	.	.
0	0	0	1	1	1	1	1	0	.	.	.	.	.
0	0	0	1	1	1	1	1	0	.	.	.	.	.
0	0	0	1	2	1	1	1	0	.	.	.	.	.
0	0	1	1	2	1	1	1	0	.	.	.	.	.
0	0	1	1	2	2	1	1	0	.	0	.	.	.
0	0	0	1	2	2	1	1	0	.	0	.	.	.
0	0	0	1	3	2	1	1	0	.	0	.	.	.
0	0	1	1	3	2	1	1	0	.	0	.	.	.
0	0	0	1	3	2	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	3	2	1	1	0	.	0	0	.	.
0	1	0	1	3	2	1	1	0	.	0	0	.	.
0	1	0	1	3	3	1	1	0	.	0	0	.	.
0	1	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	.	.
1	1	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	.	.
1	0	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	.	.
1	0	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	.	.
1	1	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	.	.
1	1	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	1	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
1	1	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
1	0	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
1	0	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
1	2	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
1	0	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
1	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	2	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	5	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	5	2	1	0	.	0	0	.	.
0	0	1	1	5	5	2	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	5	2	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	3	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	3	1	0	.	0	0	0	.
0	1	0	1	5	5	3	1	0	.	0	0	0	.
0	1	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
1	1	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
1	0	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
0	2	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	5	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	5	2	0	.	0	0	0	.
0	0	1	1	5	5	5	2	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	5	2	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	3	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	3	0	.	0	0	0	0
0	1	0	1	5	5	5	3	0	.	0	0	0	0
0	1	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
1	1	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
1	0	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
0	2	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	5	0	.	0	0	0	0
0	0	0	2	5	5	5	5	0	.	0	0	0	0
0	0	1	2	5	5	5	5	0	.	0	0	0	0
0	0	0	2	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	0	0	3	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	0	0	3	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	1	0	3	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	1	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
1	1	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
1	0	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	0	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	0	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	2	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	2	0	5	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	2	0	5	5	5	6	5	0	0	0	0	0	0
0	2	2	5	5	5	6	5	0	0	0	0	0	0
0	2	0	5	5	5	6	5	0	0	0	0	.	0
0	2	0	5	5	5	7	5	0	0	0	0	.	0
0	2	0	5	5	5	7	6	0	0	0	0	.	0
0	2	2	5	5	5	7	6	0	0	0	0	.	.
0	2	0	5	5	5	7	7	0	0	0	0	.	.
0	2	0	6	5	5	7	7	0	0	0	0	.	.
0	2	2	6	5	5	7	7	0	0	0	0	.	.
0	2	0	6	5	5	7	7	0	.	0	0	.	.
0	2	0	7	5	5	7	7	0	.	0	0	.	.
0	2	0	7	5	6	7	7	0	.	0	0	.	.
0	2	2	7	5	6	7	7	0	.	0	.	.	.
0	2	0	7	5	6	7	7	0	.	0	.	.	.
0	2	0	7	5	7	7	7	0	.	0	.	.	.
0	2	0	7	6	7	7	7	0	.	0	.	.	.
0	2	2	7	6	7	7	7	0	.	0	.	.	.
0	2	2	7	7	7	7	7	0	.	.	.	.	.

### 5.3 Run n.º3

Run n.º 3

Restaurant - Description of the internal state

CH	WT	RC	G00	G01	G02	G03	G04	gWT	T00	T01	T02	T03	T04
0	0	0	1	1	1	1	1	0	.	.	.	.	.
0	0	0	1	1	1	1	1	0	.	.	.	.	.
0	0	0	1	1	1	1	1	0	.	.	.	.	.
0	0	0	1	2	1	1	1	0	.	.	.	.	.
0	0	1	1	2	1	1	1	0	.	.	.	.	.
0	0	1	1	2	2	1	1	0	.	0	.	.	.
0	0	0	1	2	2	1	1	0	.	0	.	.	.
0	0	0	1	3	2	1	1	0	.	0	.	.	.
0	0	1	1	3	2	1	1	0	.	0	.	.	.
0	0	0	1	3	2	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	3	2	1	1	0	.	0	0	.	.
0	1	0	1	3	2	1	1	0	.	0	0	.	.
0	1	0	1	3	3	1	1	0	.	0	0	.	.
0	1	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	.	.
1	1	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	.	.
1	0	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	.	.
1	1	0	1	4	3	1	1	0	.	0	0	.	.
1	1	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	1	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
1	1	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
1	0	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
1	2	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
1	0	0	1	4	4	1	1	0	.	0	0	.	.
1	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	2	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	4	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	5	1	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	5	2	1	0	.	0	0	.	.
0	0	1	1	5	5	2	1	0	.	0	0	.	.
0	0	0	1	5	5	2	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	3	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	3	1	0	.	0	0	0	.
0	1	0	1	5	5	3	1	0	.	0	0	0	.
0	1	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
1	1	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
1	0	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
0	2	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	4	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	5	1	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	5	2	0	.	0	0	0	.
0	0	1	1	5	5	5	2	0	.	0	0	0	.
0	0	0	1	5	5	5	2	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	3	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	3	0	.	0	0	0	0
0	1	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
1	1	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
1	0	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
0	2	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	4	0	.	0	0	0	0
0	0	0	1	5	5	5	5	0	.	0	0	0	0
0	0	0	2	5	5	5	5	0	.	0	0	0	0
0	0	1	2	5	5	5	5	0	.	0	0	0	0
0	0	0	2	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	0	0	3	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	0	0	3	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	1	0	3	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	1	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
1	1	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
1	0	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	0	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	0	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	2	0	4	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	2	0	5	5	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	2	0	5	5	5	6	5	0	0	0	0	0	0
0	2	2	5	5	5	6	5	0	0	0	0	0	0
0	2	0	5	5	5	7	5	0	0	0	0	.	0
0	2	0	5	5	5	7	6	0	0	0	0	.	0
0	2	2	5	5	5	7	6	0	0	0	0	.	0
0	2	0	5	5	5	7	7	0	0	0	0	.	.
0	2	0	6	5	5	7	7	0	0	0	0	.	.
0	2	2	6	5	5	7	7	0	0	0	0	.	.
0	2	0	6	5	5	7	7	0	.	0	0	.	.
0	2	0	7	5	5	7	7	0	.	0	0	.	.
0	2	0	7	5	6	7	7	0	.	0	0	.	.
0	2	2	7	5	6	7	7	0	.	0	0	.	.
0	2	0	7	5	6	7	7	0	.	0	.	.	.
0	2	0	7	6	7	7	7	0	.	0	.	.	.
0	2	2	7	6	7	7	7	0	.	0	.	.	.
0	2	2	7	7	7	7	7	0	.	.	.	.	.

## **Conclusão**

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

Um dos maiores desafios foi gerir a concorrência entre as múltiplas entidades. Isso foi superado com o uso cuidadoso de semáforos para controlar o acesso a recursos partilhados e áreas críticas.

O sucesso deste projeto não reside apenas na sua execução técnica, mas também na capacidade de simular de forma realista e eficiente o ambiente dinâmico de um restaurante, abrindo caminho para futuras melhorias e adaptações em sistemas similares.

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