

# Trabalho 2 - Restaurante



### **Sistemas Operativos**

Ano Letivo: 2023/2024 Prof. José Nuno Panelas Nunes Lau Prof. António Guilherme Rocha Campos

Trabalho realizado por:

Rodrigo Abreu, Nº113626 João Neto, Nº113482

# Índice

Índice	
Introdução	2
Semáforos	3
Groups	4
checkInAtReception(int id)	4
orderFood(int id)	5
waitFood(int id)	6
checkOutAtReception(int id)	7
Receptionist	8
decideTableOrWait(int n)	8
decideNextGroup()	9
waitForGroup()	9
provideTableOrWaitingRoom(int n)	
receivePayment(int n)	11
Waiter	
waitForClientOrChef()	12
informChef(int n)	13
takeFoodToTable(int n)	14
Chef	
waitForOrder()	15
processOrder()	16
Testes	17
Conclusão	18

# Introdução

Este projeto consiste na compreensão dos mecanismos associados à execução e sincronização de processos e threads, simulando o funcionamento de um restaurante com diversas entidades, em que os grupos (vários) vão a um restaurante e durante a sua estadia passam por diversos estados e comunicam com diversas entidades (um waiter, um recepcionista e um chef), estas que também passam por diferentes estados.

#### • Chef

- o Recebe os pedidos através do waiter;
- Chama o *waiter* quando o pedido estiver pronto.

#### Groups

- Chama o *recepcionista* quando chega ao restaurante (para requisitar mesa);
- Chama o waiter quando chega à mesa (para requisitar comida);
- Volta a chamar o rececionista para efetuar o pagamento.

#### Waiter

- Recebe os pedidos dos groups;
- Entrega os pedidos ao *chef*;
- o Entrega a comida aos groups;

#### Receptionist

- Encaminha os groups para as mesas (ou caso estejam todas ocupadas, manda-os esperar);
- Recebe o pagamento dos groups.

Ao longo deste relatório, vão ser apresentadas as funções que necessitavam de ser completadas para o correto funcionamento do programa, dos ficheiros semSharedMemGroup.c, semSharedMemChef.c, semSharedMemWaiter.c e semSharedMemReceptionist.c, em conjunto com os testes realizados para a comprovação do funcionamento.

# Semáforos

Excluindo o *mutex*, este é o esquema dos semáforos utilizados:

Semáforos	UP		DOWN	
	Entidade	Função	Entidade	Função
receptionistRequestPossible	Receptionist	waitForGroup	Groups	checkInAtReception
				checkOutAtReception
receptionistReq	Groups	checkInAtReception	Receptionist	waitForGroup
		checkOutAtReception		
waitForTable	Receptionist	provideTableOrWaitingRoom	Groups	checkInAtReception
waiterRequestPossible	Waiter	waitForCLientOrChef	Groups	orderFood
			Chef	processOrder
waiterRequest	Groups	orderFood	Waiter	waitForCLientOrChef
	Chef	processOrder		
requestReceived	Waiter	informChef	Groups	orderFood
foodArrived	Waiter	takeFoodToTable	Groups	waitFood
tableDone	Receptionist	receivePayment	Groups	checkOutAtReception
waitOrder	Waiter	informChef	Chef	waitForOrder
orderReceived	Chef	waitForOrder	Waiter	informChef

# Groups

Esta entidade é definida no ficheiro semSharedMemGroup.c, e aqui vão ser feitas as atualizações dos estados dos *groups*, consideramos este ficheiro a base de todos os outros. Pois são os *groups* que exigem a comunicação entre as diferentes entidades, comunicando diretamente com o *waiter* e o *receptionist* e indiretamente com o *chef* (pois o *waiter* tem de levar ao *chef* o pedido dos *groups*).

#### checkInAtReception(int id)

```
static void checkInAtReception(int id)
   request info;
   info.reqType = TABLEREQ;
   info.reqGroup = id;
   if (semDown (semgid, sh->receptionistRequestPossible) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access");
       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.groupStat[id] = ATRECEPTION;
   saveState(nFic, &sh->fSt);
   sh->fSt.receptionistRequest = info;
   if (semUp (semgid, sh->receptionistReq) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access");
       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->waitForTable[id]) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access");
```

Esta função é usada pelos grupos para darem check in na receção, isto é, serem atendidos pelo *receptionist* (comunicarem com ele).

Inicialmente começamos por editar o tipo de pedido feito ao *receptionist*, que neste caso é do tipo TABLEREQ (pedido de mesa), e quem foi o grupo (id) que fez o pedido. Após isso esperamos que o *receptionist* esteja disponível.

Após o *receptionist* mostrar a sua disponibilidade, procedemos à atualização do estado do grupo para ATRECEPTION e informamos o *receptionist* do tipo de pedido e aguardamos que o mesmo guarde essa informação. Esta parte foi efetuada na região crítica do programa e as mudanças de estado do grupo e das variáveis usadas foram salvas simultaneamente.

Finalmente o *group* aguarda que o *receptionist* lhe atribua uma mesa.

#### orderFood(int id)

```
static void orderFood (int id)
    // TODO insert your code here
    request info;
   info.reqType = F00DREQ;
   info.reqGroup = id;
    if (semDown (semgid, sh->waiterRequestPossible) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access");
       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.groupStat[id]= F00D REQUEST;
   saveState(nFic, &sh->fSt);
   sh->fSt.waiterRequest = info;
    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[sh->fSt.assignedTable[id]]) == -1) {
       perror("error on the down operation for tableDone");
```

Esta função é usada pelos Grupos, já nas mesas, para efetuarem o pedido, de comida, ao waiter (comunicando com ele).

Inicialmente começamos por editar o tipo de pedido feito ao *waiter*, que neste caso é do tipo FOODREQ (pedido de comida), e quem foi o grupo (id) que fez o pedido. Após isso esperamos que o *waiter* esteja disponível.

Após o *waiter* mostrar a sua disponibilidade, procedemos à atualização do estado do grupo para FOOD\_REQUEST e informamos o *waiter* do tipo de pedido e aguardamos que o mesmo guarde essa informação. Esta parte foi efetuada na região crítica do programa e as mudanças de estado do grupo e das variáveis usadas foram guardadas simultaneamente.

Finalmente, o *group* aguarda que o *waiter* confirme que recebeu o pedido da mesa onde o grupo está situado.

#### waitFood(int id)

```
static void waitFood (int id)
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
   sh->fSt.st.groupStat[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[sh->fSt.assignedTable[id]]) == -1) {
       perror("error on the down operation for tableDone");
       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.groupStat[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);
```

Esta função é usada pelos grupos, já nas mesas, para atualizarem os seus estados enquanto esperam pela comida e quando começam a comer.

Inicialmente procedemos à atualização do estado do grupo para WAIT\_FOR\_FOOD e aguardamos até a comida chegar à mesa onde está o grupo correspondente. Quando a comida chegar, procederemos à atualização do estado do grupo para EAT.

As mudanças de estado do grupo foram feitas dentro das regiões críticas do programa.

### checkOutAtReception(int id)

```
static void checkOutAtReception (int id)
     info.reqType = BILLREQ;
     info.reqGroup = id;
     if (semDown (semgid, sh->receptionistRequestPossible) == -1) {
   perror ("error on the down operation for semaphore access");
   exit (EXIT_FAILURE);
     if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
            exit (EXIT FAILURE);
     sh->fSt.st.groupStat[id] = CHECKOUT;
saveState(nFic, &sh->fSt);
     if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
   perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
   exit (EXIT_FAILURE);
     sh->fSt.receptionistRequest = info;
     if (semUp (semgid, sh->receptionistReq) == -1) \{
            exit (EXIT FAILURE);
     if (semDown(semgid, sh->tableDone[sh->fSt.assignedTable[id]]) == -1) {
           (Seminown(Semingtr, sin-zabtebone[sin-zist.assigned abtel.
perror("error on the down operation for tableDone");
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.groupStat[id] = LEAVING;
saveState(nFic, &sh->fSt);
     if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
           perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
exit (EXIT_FAILURE);
```

Esta função é usada pelos *groups* para darem Check Out na receção, isto é, pagarem ao *receptionist* (comunicarem com ele).

Inicialmente começamos por editar o tipo de pedido feito ao *receptionist*, que neste caso é do tipo BILLREQ (pedido da conta), e quem foi o grupo (id) que fez o pedido. Após isso esperamos que o *receptionist* esteja disponível.

Após o *receptionist* mostrar a sua disponibilidade, procedemos à atualização do estado do grupo para CHECKOUT e informamos o *receptionist* do tipo de pedido e aguardamos que o mesmo guarde essa informação.

Finalmente o *group* aguarda que o *receptionist* lhes confirme a receção do pagamento, para (mais uma vez na região crítica do programa) o grupo atualizar o seu estado para LEAVING.

# Receptionist

Esta entidade é desenvolvida no ficheiro semSharedMemReceptionist.c, e assegura que cada grupo tenha a sua mesa e que, caso não haja mesas disponíveis, os grupos seguintes têm de esperar que as mesas fiquem livres.

### decideTableOrWait(int n)

Esta função serve para decidir se um grupo vai para uma mesa ou tem de esperar, retorna -1 se tiver de esperar, e retorna o id de uma mesa caso esta esteja livre, e define essa mesa como a mesa correspondente ao grupo n.

#### decideNextGroup()

```
static int decideNextGroup()
{
    //TODO insert your code here
    for (int id = 0; id < MAXGROUPS; id++) {
        if (groupRecord[id] == WAIT) {
            return id;
        }
    }
    return -1;
}</pre>
```

Esta função é para decidir qual o grupo (na fila de espera) que vai ocupar a próxima mesa livre. Caso não haja grupos à espera retorna -1.

### waitForGroup()

```
static request waitForGroup()
      request ret;
      if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
    perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
      sh->fSt.st.receptionistStat = WAIT_FOR_REQUEST;
      saveState(nFic,&sh->fSt);
      if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
    perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
      // TODO insert your code here
if (semDown (semgid, sh->receptionistReq) == -1) {
   perror ("error on the up operation for semaphore access");
   exit (EXIT_FAILURE);
      if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
    perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
      ret = sh->fSt.receptionistRequest;
     if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
  perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
  exit (EXIT_FAILURE);
      if (semUp (semgid, sh->receptionistRequestPossible) == -1) {
   perror ("error on the down operation for semaphore access");
   exit (EXIT_FAILURE);
      return ret;
```

Esta função é usada pelo *receptionist* para esperar pelos grupos.

Inicialmente procedemos à atualização do estado do *receptionist* para WAIT FOR REQUEST.

Depois aguardamos pelo pedido do grupo, e quando esse pedido é feito guardamos o tipo de pedido numa variável **ret** que pode ser (BILLREQ ou TABLEREQ).

Finalmente o receptionist, torna-se disponível para receber novos pedidos.

#### provideTableOrWaitingRoom(int n)

```
static void provideTableOrWaitingRoom (int n)
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
       exit (EXIT FAILURE);
    sh->fSt.st.receptionistStat = ASSIGNTABLE;
    int table = decideTableOrWait(n);
    if(table != -1){
       groupRecord[n] = ATTABLE;
        if (semUp (semgid, sh->waitForTable[n]) == -1) {
           perror ("error on the down operation for semaphore access");
           exit (EXIT FAILURE);
       groupRecord[n] = WAIT;
       sh->fSt.groupsWaiting ++;
    saveState(nFic,&sh->fSt);
      (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
       perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
        exit (EXIT FAILURE);
```

Esta função é usada pelo *receptionist* para informar aos grupos se devem esperar, caso contrário, atribuem-lhes uma mesa.

Inicialmente procedemos à atualização do estado do receptionist para ASSIGNTABLE.

Depois procura uma mesa disponível para o grupo n, se não houver, o grupo é adicionado à fila de espera, e o *receptionist* guarda a sua evolução como WAIT, caso contrário, guarda a sua evolução como ATTABLE e avisa o grupo correspondente que podem ir para a mesa.

#### receivePayment(int n)

```
static void receivePayment (int n)
    if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
        perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
    groupRecord[n] = DONE;
    sh->fSt.st.receptionistStat = RECVPAY;
    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->tableDone[sh->fSt.assignedTable[n]]) == -1) {
        perror("error on the down operation for tableDone");
        exit(EXIT FAILURE);
    if(sh->fSt.groupsWaiting > 0){
        int grupo = decideNextGroup();
        groupRecord[grupo] = ATTABLE;
        sh->fSt.assignedTable[grupo] = sh->fSt.assignedTable[n];
        sh->fSt.groupsWaiting --;
if (semUp (semgid, sh->waitForTable[grupo]) == -1) {
            perror ("error on the up operation for semaphore access");
            exit (EXIT FAILURE);
    sh->fSt.assignedTable[n] = -1;
```

Esta função é usada pelo *receptionist* para receber os pagamentos de cada grupo.

Inicialmente procedemos à atualização do estado do *receptionist* para RECVPAY e guardamos a evolução do grupo para DONE.

Posteriormente avisamos o grupo que o pagamento foi concluído e se houverem grupos à espera, com ajuda da função decideNextGroup(), decide qual o próximo grupo a ir para uma mesa e guarda a sua evolução para ATTABLE.

Para evitar conflitos, atribuí ao novo grupo a mesa do grupo que saiu e avisa-os que podem ir para a mesa, e diminui o número de grupos à espera.

Finalmente retiramos a mesa ao grupo que saiu.

#### Waiter

Este código desenvolvido no fícheiro semSharedMemWaiter.c, tem como objetivo simular a atividade de um empregado de mesa (waiter) num restaurante. Este é responsável por registar os pedidos dos grupos, entregar os pedidos ao cozinheiro e levar os pedidos preparados pelo cozinheiro às respetivas mesas.

#### waitForClientOrChef()

```
atic request waitForClientOrChef()
 if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
     perror ("error on the down 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 up operation for semaphore access (WT)");
     exit (EXIT FAILURE);
 if (semDown (semgid, sh->waiterRequest) == -1) {
     perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
     exit (EXIT FAILURE);
     perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
     exit (EXIT FAILURE);
 req = sh->fSt.waiterRequest;
 if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
    perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
 if (semUp (semgid, sh->waiterRequestPossible) == -1) {
     exit (EXIT_FAILURE);
```

Nesta função, começamos por decrementar o mutex para entrar na região crítica e definir o estado do waiter como *WAIT\_FOR\_REQUEST*, guarda-se o estado e incrementa-se o mutex para sair da região crítica.

De seguida, decrementa-se o *waiterRequest* para o waiter poder fornecer os seus serviços ao cozinheiro ou aos grupos, dependendo de quem incrementou o semáforo antes. Assim, entramos outra vez na região crítica e registamos o *waiterRequest* na variável req, aqui estará a informação do tipo de serviço que o empregado vai realizar, e sai-se da região crítica.

Por último, incrementa-se o semáforo *waiterRequestPossible* para obter os serviços do empregado de mesa e retorna req. Dependendo do valor de req será invocada a função *informChef* se for "FOODREQ" ou a função *takeFoodToTable* se for "FOODREADY".

#### informChef(int n)

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

Esta função recebe como argumento "n" que corresponde ao grupo que efetua o pedido, e consiste em informar o cozinheiro sobre o pedido a preparar e o grupo correspondente a esse pedido.

Para começar, entra-se na região crítica e atualiza-se o estado do empregado para *INFORM\_CHEF*, atribui-se o valor 1 à variável *foodOrder*, para indicar que existe um pedido, guarda-se o estado e sai-se da região crítica.

De seguida, incrementa-se o semáforo *requestReceived[table]*, que indica que o empregado recebeu o pedido, sendo *table* o número da mesa onde o grupo que efetuou o pedido está sentado. Depois atribui-se o valor da variável n à variável *foodgroup*, para registar o grupo correspondente ao pedido, e incrementa-se o semáforo *waitOrder*, para que o cozinheiro aguarde o pedido do empregado. Por fim, decrementa-se o *orderReceived*, para que o empregado espere que o cozinheiro prepare o pedido.

#### takeFoodToTable(int n)

Esta função recebe como argumento "n" que corresponde ao grupo ao qual terá de ser entregue o pedido, e consiste em o empregado trazer o pedido preparado pelo cozinheiro à mesa correspondente ao grupo passado como argumento.

No início, acessa-se a região crítica e atualiza-se o estado do empregado para *TAKE\_TO\_TABLE*, guarda-se o estado e sai-se da região crítica, de se seguida incrementa-se o semáforo *foodArrived[table]*, para que o empregado traga o pedido à mesa, sendo table a mesa correspondente ao grupo do respetivo pedido.

#### Chef

Este código desenvolvido no ficheiro semSharedMemChef.c, tem como objetivo simular a atividade de um cozinheiro (Chef) num restaurante. Este é responsável por preparar os pedidos indicados pelo empregado de mesa (Waiter) e avisá-lo quando o pedido estiver pronto para ser levado à respetiva mesa.

# waitForOrder()

Esta função representa a espera do cozinheiro até receber o pedido do empregado de mesa.

O primeiro passo é decrementar-se os semáforos *waitOrder*, atribuindo-se o valor do grupo do pedido à variável *lastGroup*, e *mutex* e, dentro da região crítica e atualiza-se o estado do cozinheiro para *COOK* (guardando o estado), atribuindo o valor 0 a *foodOrder* de forma a indicar que o pedido foi recebido.

Desta forma, o cozinheiro inicia a preparação do pedido, e terminando este processo, incrementa-se o valor do *mutex* para sair da região crítica e o semáforo *orderReceived*, para que o empregado espere que o pedido seja preparado.

#### processOrder()

```
static void processOrder ()
    usleep((unsigned int) floor ((MAXCOOK * random ()) / RAND_MAX + 100.0));
    //TODO insert your code here
    info.reqGroup = lastGroup;
    info.reqType =F00DREADY;
    if (semDown (semgid, sh->waiterRequestPossible) == -1) {
        perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
        exit (EXIT FAILURE);
    if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {}
        perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
    sh->fSt.st.chefStat = WAIT_FOR_ORDER; //atualizar estado do chefe
   sh->fSt.waiterRequest = info;
saveState(nFic, &sh->fSt); //guardar estado interno
    if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {}
        perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
    if (semUp (semgid, sh->waiterRequest)==-1){
        perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
        exit (EXIT FAILURE);
```

Esta função representa a preparação e a entrega do pedido ao empregado de mesa depois de ele estar preparado.

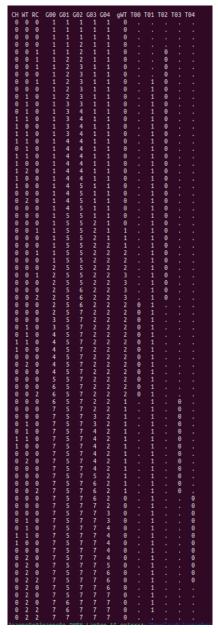
A função começa por simular o tempo que a preparação de cada pedido pelo cozinheiro demora, e depois deste tempo terminar, guarda-se o valor do grupo ao qual será entregue o pedido e atualiza-se o tipo de pedido para *FOODREADY*.

De seguida, os semáforos *waiterRequestPossible* e *mutex* são decrementados, respetivamente para, chamar o empregado de mesa e aceder à região crítica, onde se atualiza o estado do cozinheiro para *WAIT FOR ORDER* (guardando o estado), pois este terá outros pedidos para preparar.

Depois disto, incrementa-se o mutex para sair da região crítica e incrementa-se o semáforo *waiterRequest*, para que o empregado entregue o pedido de acordo com as indicações.

# **Testes**

Teste default: make com tudo normal



Os resultados, mostraram-se semelhantes aos resultados da versão pré-compilada.

Através do comando ./run.sh fomos realizando sucessivos testes. Inicialmente fomos nos deparando com alguns erros, esses que foram sendo corrigidos. Testámos também o programa para diferentes ocasiões e situações, alterando o ficheiro config.txt, como por exemplo, para um maior número de grupos.

# Conclusão

Este projeto revelou ser uma boa abordagem para compreender os mecanismos associados à execução e sincronização de processos e threads. Ao criar uma representação virtual de um ambiente dinâmico como um restaurante, onde diversas entidades interagem simultaneamente, tivemos oportunidade de explorar melhor os conceitos fundamentais sobre esta matéria.

A gestão eficiente de recursos, a prevenção de condições de corrida e a implementação de estratégias de sincronização foram aspetos cruciais explorados durante o desenvolvimento.