Trabalho 2

Restaurante

Trabalho realizado por: Hugo Sousa 112733 Diogo Guedes 114256

Introdução

Na sequência do programa proposto, este relatório tem como objetivo explicar os raciocínios utilizados para formular o código necessário para a correta sincronização dos processos e threads fornecidas no programa inicial. O trabalho consiste num jantar, onde funcionam em simultâneo 4 identidades, o receptionist, o waiter, o chef e os grupos que tencionam ter uma refeição.

- Group: Cada grupo que tenciona jantar no restaurante, após chegar, dirige-se ao recepcionista que lhe irá dizer se há mesas disponíveis das duas ou não. Depois de obter uma mesa, o grupo faz o seu pedido com o empregado, espera que este chegue e começa a comer assim que o empregado o traga para a mesa. No fim, o grupo dirige-se novamente ao rececionista para pagar e sair o estabelecimento.
- *Waiter*: Recebe o pedido do grupo e leva-o ao chef. Quando esta estiver pronta, leva a comida á mesa.
- *Chef*: O chef recebe o pedido que o empregado lhe traz e começa a preparar a comida. Quando estiver pronta, avisa o empregado para levar esta á mesa.
- *Receptionist*: O rececionista recebe o grupo e decide a mesa que lhes irá atribuir. Depois do jantar, trata do pagamento com o grupo.

Chef

Serão apresentadas as funções que desenvolvemos e uma devida explicação, para facilitar a leitura e a compreensão da entidade Chef.

Waitfororder()

```
static void waitForOrder ()
{
    //TODO insert your code here
    if (semDown (semgid, sh->waitOrder) == -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)");
        exit (EXIT_FAILURE);
}

//TODO insert your code here
lastGroup-sh->fSt.foodGroup;
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);
}

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

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

Nesta função o chef espera que seja efetuado um pedido e que o Waiter lho entregue.

- **Aguardar o pedido de comida:** Primeiramente, o chef aguarda um pedido de comida, uma operação 'down' do semáforo.
- Entrar na região critica: O chefe entra numa região crítica usando um semáforo (sh>mutex). Isso garante acesso exclusivo aos dados compartilhados

- Atualizar estado e salvar: O chefe atualiza seu estado interno. Ele salva o último grupo que fez um pedido de comida (lastGroup), define seu estado como cozinhando (COOK), e salva o estado atual do restaurante usando a função saveState.
- Sair da região critica: O chefe sai da região crítica, permitindo que outros processos acessem os dados compartilhados.
- Reconhecer o pedido recebido: O chefe reconhece o pedido recebido realizando uma operação de up (signal) no semáforo sh->orderReceived.

Processorder()

```
usleep((unsigned int) floor ((MAXCOOK * random ()) / RAND_MAX + 100.0));
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)");
   exit (EXIT_FAILURE);
sh->fSt.st.chefStat=WAIT FOR ORDER;
saveState(nFic,&(sh->fSt));
sh->fSt.waiterRequest.reqType=FOODREADY;
sh->fSt.waiterRequest.reqGroup=lastGroup;
if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
   perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
   exit (EXIT_FAILURE);
if (semUp (semgid, sh->waiterRequest) == -1) {
   perror ("error on the up operation for semaphore access (PT)");
   exit (EXIT_FAILURE);
```

A função é usada pelo chef no processo de preparação de comida e comunica com o waiter assim que esta estiver pronta:

- Simulação de tempo de atraso: Simula o tempo que o pedido demora a ser cozinhado.
- **Esperar pela possibilidade do waiter:** O chef espera pela possibilidade de receber um pedido do waiter. Isso é sincronizado usando o semáforo sh->waiterRequestPossible.
- Entrar na região critica: O chef entra em uma região crítica usando um semáforo (sh>mutex). Isso garante acesso exclusivo aos dados compartilhados durante a atualização dos estados internos.
- Atualizar o estado e salvar: O chef atualiza o seu estado interno, definindo o estado como WAIT_FOR_ORDER. Ele também prepara a estrutura de pedido (waiterRequest) indicando que a comida está pronta (FOODREADY) e associando o último grupo que fez um pedido.
- Sair da região critica: O chef sai da região crítica, permitindo que outros processos acessem os dados compartilhados.
- **Avisar o waiter:** O chef avisa o waiter que a comida está pronta, realizando uma operação de up (signal) no semáforo sh->waiterRequest.

Em seguida está a implementação da identidade group, que é responsável por fazer o pedido ao waiter e depois da sua refeição pagar e sair.

CheckinAtReception()

```
static void checkInAtReception(int id)
   if (semDown(semgid, sh->receptionistRequestPossible) == -1) {
      perror("error on the down operation for receptionistRequestPossible semaphore (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.groupStat[id] = ATRECEPTION;
   saveState(nFic, &sh->fSt);
   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);
   if (semUp(semgid, sh->receptionistReq) == -1) { /* sinalizar recepcionista */
      perror("error on the up operation for receptionistReq semaphore (CT)");
       exit(EXIT_FAILURE);
   if (semDown(semgid, sh->waitForTable[id]) == -1) {
      perror("error on the down operation for waitForTable semaphore (CT)");
       exit(EXIT_FAILURE);
```

- **Esperar pela disponibilidade do receptionist:** O grupo espera pela disponibilidade do recepcionista usando o semáforo sh->receptionistRequestPossible.
- Entrar na região critica: O grupo entra numa região crítica usando um semáforo (sh->mutex). Isso garante acesso exclusivo aos dados compartilhados durante a atualização dos estados internos.
- Atualizar estado e sair: O grupo atualiza seu estado interno, indicando que está na receção (ATRECEPTION). Ele também prepara a estrutura de pedido para o rececionista indicando que deseja uma mesa (TABLEREQ) e associa o ID do grupo ao pedido.

```
// Enviar pedido de mesa ao recepcionista
sh->fSt.receptionistRequest.reqType = TABLEREQ;
sh->fSt.receptionistRequest.reqGroup = id;
//
```

- Sair da região critica: O grupo sai da região crítica, permitindo que outros processos acessem os dados compartilhados.
- **Avisar o rececionista:** O grupo sinaliza ao recepcionista que fez um pedido, realizando uma operação de up (signal) no semáforo sh->receptionistReq.

orderFood()

```
tatic void <mark>orderFood (int id)</mark>
  if (semDown(semgid, sh->waiterRequestPossible) == -1) {
     perror("error on the down operation for waiterRequestPossible semaphore (CT)");
     exit(EXIT FAILURE);
  if (semDown (semgid, sh \rightarrow mutex) == -1) {
      perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
     exit (EXIT_FAILURE);
  sh->fSt.st.groupStat[id] = FOOD_REQUEST;
  saveState(nFic, &sh->fSt);
  sh->fSt.waiterRequest.reqType = FOODREQ;
  sh->fSt.waiterRequest.reqGroup = id;
  if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
     perror ("error on the up operation for semaphore access (CT)");
      exit (EXIT_FAILURE);
  if (semUp(semgid, sh->waiterRequest) == -1) {
     perror("error on the up operation for waiterRequest semaphore (CT)");
      exit(EXIT_FAILURE);
  if (semDown(semgid, sh->requestReceived[sh->fSt.assignedTable[id]]) == -1) {
     perror("error on the down operation for requestReceived semaphore (CT)");
      exit(EXIT_FAILURE);
```

- **Esperar pela disponibilidade do waiter:** O grupo espera pela disponibilidade do garçom usando o semáforo sh->waiterRequestPossible.
- Entrar na região critica: O grupo entra em uma região crítica usando um semáforo (sh->mutex). Isso garante acesso exclusivo aos dados compartilhados durante a atualização dos estados internos.
- Atualizar estado e salvar: O grupo atualiza seu estado interno, indicando que está a
 fazer um pedido de comida (FOOD_REQUEST). Ele também prepara a estrutura de
 pedido para o waiter indicando que deseja comida (FOODREQ) e associa o ID do grupo
 ao pedido.

- Sair da regiao critica: O grupo sai da região crítica, permitindo que outros processos acessem os dados compartilhados.
- Avisar waiter: O grupo avisa o waiter que fez um pedido, realizando uma operação de up (signal) no semáforo sh->waiterRequest.
- Esperar pela confirmação do waiter: O grupo espera pela confirmação do waiter de que o pedido foi recebido usando o semáforo sh->requestReceived associado à mesa atribuída ao grupo.

waitFood()

```
stetic void waitfood (int id)
{
    if (seeDoum (seegid, sh->mutex) == -1) {
        perror ("error on the doum operation for semaphore access (CT)");
        exit (EXIT_FAILURE);
}

// TODO insert your code here
sh->fSt.st.groupState(id] = WAIT_FOR_FOOD;
saveState(nFic, Ssh->Mitex) == -1) {
        perror ("error on the doum operation for semaphore access (CT)");
        exit (EXIT_FAILURE);
}

// TODO insert your code here
// Esperap pela chegada da comida
// and waits until food arrives.
if (seeDoum(semgid, sh->foodArrived[sh->fSt.assignedTable[id]]) == -1) {
        perror ("error on the doum operation for foodArrived semaphore (CT)");
        exit(EXIT_FAILURE);
}

// TODO insert your code here
// Esperap pela chegada da comida
// and waits until food arrives.
if (seeDoum (semgid, sh->foodArrived[sh->fSt.assignedTable[id]]) == -1) {
        perror ("error on the doum operation for foodArrived semaphore (CT)");
        exit(EXIT_FAILURE);
}

// TODO insert your code here
// Atualizar estado para EXI
// It should also update state after food arrives.
sh->fst.si_groupStat[id] = EXI;
saveState(nFic, Ash->fSt.);
//

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

• Atualizar e salvar estado na região critica: O grupo atualiza seu estado interno para indicar que está á espera da comida (WAIT_FOR_FOOD) e salva o estado.

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

// TODO insert your code here
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);
}
```

- **Esperar pela comida:** O grupo espera que a comida chegue usando o semáforo sh->foodArrived associado à mesa atribuída ao grupo.
- Atualizar e salvar estado na região critica (última vez): O grupo atualiza o estado interno para indicar que está a comer (EAT) e salva o estado novamente.

```
tatic void checkOutAtReception (int id)
   if (semDown(semgid, sh->receptionistRequestPossible) == -1) {
    perror("error on the down operation for receptionistRequestPossible semaphore (CT)");
   if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
   perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
   exit (EXIT_FAILURE);
   sh->fSt.st.groupStat[id] = CHECKOUT;
   saveState(nFic, &sh->fSt);
   sh->fSt.receptionistRequest.reqType = BILLREQ;
    sh->fSt.receptionistRequest.reqGroup = id;
   if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
   perror ("error on the down operation for semaphore access (CT)");
   exit (EXIT_FAILURE);
   if (semUp(semgid, sh->receptionistReq) == -1) {
   perror("error on the down operation for requestReceived semaphore (CT)");
   exit(EXIT_FAILURE);
   if (semDown(semgid, sh->tableDone[sh->fSt.assignedTable[id]]) == -1) {
   perror("error on the down operation for tableDone semaphore (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.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);
```

• Esperar pela disponibilidade do rececionista: Primeiro, o grupo espera até que o semáforo sh->receptionistRequestPossible esteja disponível, indicando que o recepcionista está pronto para receber solicitações.

• Entrar na região critica.

- Atualizar estado e salvar: O grupo atualiza o estado interno para indicar que está a realizar o checkout (CHECKOUT) e salva o estado.
- Enviar pedido de pagamento ao rececionista: O grupo informa o sistema que deseja realizar o pagamento ao definir o tipo de solicitação como BILLREQ e especificando o grupo associado.

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

// TODO insert your code here
sh->fSt.st.groupStat[id] = CHECKOUT;
saveState(nFic, &sh->fSt);
// Enviar pedido de pagamento ao recepcionista
sh->fSt.receptionistRequest.reqType = BILLREQ;
sh->fSt.receptionistRequest.reqGroup = id;
//

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

- Avisar o Rececionista e aguardar a Confirmação do Pagamento: O grupo avisa o
 rececionista que está pronto para pagar e aguarda a confirmação de pagamento usando o
 semáforo sh->tableDone associado à mesa atribuída ao grupo.
- Atualizar o estado e salvar, na região critica: Após entrar na região critica, o grupo atualiza seu estado interno para indicar que está a sair(LEAVING) e salva o estado novamente.

Waiter

De seguida é apresentado o código de implementação do Waiter, sendo este responsável por receber o pedido de comida do grupo, entrega-o ao chef e quando a comida estiver pronta leva-a á mesa.

waitForClientOrChef()

• Atualizar estado e salvar dentro da região critica: O waiter atualiza o estado interno para indicar que está á espera de um pedido (WAIT_FOR_REQUEST) e salva o estado.

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

// TODO insert your code here
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);
}
/* exit critical region */
```

 Aguardar pedido: O waiter aguarda até que um pedido seja enviado usando o semáforo sh->waiterRequest.

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

• Ler pedido na região critica: O waiter lê o pedido do grupo ou do chef que está armazenado no estado interno.

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

// TODO insert your code here
req=sh->fSt.waiterRequest;
//

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

• **Avisar que novos pedidos são possiveis:** O waiter avisa que está pronto para receber novos pedidos usando o semáforo sh->waiterRequestPossible.

```
// TODO insert your code here
if (semUp (semgid, sh->waiterRequestPossible) == -1) {
    perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
//
```

• Retorna o pedido: Por último, a função retorna o pedido.

informchef()

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

// TODO insert your code here
sh->fSt.st.waiterStat=INFORM_CHEF;
saveState(mfic, &(sh->fSt));
sh->fSt.foodGroupen;
if (semUp (semgid, sh->requestReceived[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);
}

// TODO insert your code here
if (semUp (semgid, sh->waitOrder) == -1)
{ perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
if (semDown (semgid, sh->orderReceived) == -1)
{ perror ("error on the up operation for semaphore access (WT)");
    exit (EXIT_FAILURE);
}
```

- Atualizar estado e salvar, na região critica: O waiter atualiza seu estado interno para indicar que está a informar o chef (INFORM_CHEF) e salva o estado. Além disso, sinaliza ao grupo que o pedido foi recebido usando o semáforo sh->requestReceived.
- Avisar o chef: O waiter avisa ao chef usando o semáforo sh->waitOrder que está a levar um pedido de comida. Em seguida, aguarda o sinal do chef indicando que o pedido foi recebido usando o semáforo sh->orderReceived.
- Retorna o pedido.

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

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

/* exit critical region */

/* exit critical region */

/* exit (EXIT_FAILURE);
}
```

- Entrar na região critica: O waiter entra na região crítica a usar um semáforo (sh->mutex). Isso garante acesso exclusivo aos dados compartilhados durante a atualização do estado interno.
- Atualizar o estado e salvar: O waiter atualiza o seu estado interno para indicar que está a levar a comida até à mesa (TAKE_TO_TABLE) e guarda o estado. Além disso, sinaliza ao grupo que a comida está disponível usando o semáforo sh->foodArrived.
- Sair da região critica: O empregado de mesa sai da região crítica, permitindo que outros processos acedam aos dados partilhados.

DecideTableOrWait()

```
static int decideTableOrWait(int n)
{
    //TODO insert your code here
    int tableFree[NUMTABLES];
    for (int i=0; i<NUMTABLES; i++){
        tableFree[i]=1;
    }
    for (int i=0; i<MAXGROUPS; i++){
        if (groupRecord[i]==ATTABLE){
            tableFree[sh->fSt.assignedTable[i]]=0;
        }
    }
    for (int i=0; i<NUMTABLES; i++){
        if (tableFree[i]==1) return i;
    }
    //
    return -1;
}</pre>
```

• Primeiramente, O array tableFree é inicializado e são postos todos os valores a 1, significando que as mesas estão livres. O segundo ciclo 'for', itera sobre os grupos existentes (MAXGROUPS) e, se um grupo estiver atualmente numa mesa (ATTABLE), marca a mesa correspondente como ocupada. De seguida, é itera sobre as mesas disponíveis (NUMTABLES) e retorna o identificador da primeira mesa livre encontrada. Por último, se não for encontrada nenhuma mesa livre, a função retorna -1 para indicar que o grupo deve esperar.

```
static int decideNextGroup()

//TODO insert your code here
for (int i=0; i<MAXGROUPS; i++){
   if (groupRecord[i]==WAIT) return i;
}

//
return -1;</pre>
```

 Esta função percorre os grupos (MAXGROUPS) e verifica se um grupo está atualmente em estado de espera (WAIT). Se encontrar um grupo à espera, a função retorna imediatamente o identificador desse grupo. Se a função percorrer todos os grupos e não encontrar nenhum grupo à espera, retorna -1 para indicar que não há grupos para serem atendidos.

waitForGroup()

 Atualização do estado e espera pelo pedido: O rececionista atualiza o seu estado para indicar que está à espera de um pedido (WAIT_FOR_REQUEST). Salva o estado interno. Aguarda pelo pedido de um grupo, bloqueando-se no semáforo sh->receptionistReq.

• Leitura do pedido de sinalização de disponibilidade: Após receber o pedido, o rececionista guarda o pedido (sh->fSt.receptionistRequest). Sinaliza que está disponível para receber novos pedidos, incrementando o semáforo sh->receptionistRequestPossible.

ProvideTableOrWaitingRoom()

• Atualização do estado e decisão: O rececionista atualiza o seu estado para indicar que está atribuindo uma mesa (ASSIGNTABLE). Salva o estado interno. Chama a função decideTableOrWait para decidir se o grupo n deve ocupar uma mesa ou esperar. A função retorna o número da mesa se o grupo deve ocupar uma mesa, ou -1 se o grupo deve esperar.

```
// TODO insert your code here
sh->fSt.st.receptionistStat=ASSIGNTABLE;
saveState(nFic,&(sh->fSt));
int tbl=decideTableOrWait(n);
```

• Atribuição de mesa ou espera: Se a função decideTableOrWait retornar um número de mesa (tbl != -1), o grupo é atribuído a essa mesa. O grupo é marcado como ATTABLE no groupRecord. O semáforo sh->waitForTable[n] é incrementado para sinalizar que o grupo pode prosseguir. Se tbl for -1, o grupo é marcado como WAIT e o contador de grupos esperando (sh->fSt.groupsWaiting) é incrementado.

```
if(tbl!=-1){
    sh->fSt.assignedTable[n]=tbl;
    groupRecord[n]=ATTABLE;
    if (semUp (semgid, sh->waitForTable[n]) == -1) {
        perror ("error on the down operation for semaphore access (WT)");
        exit (EXIT_FAILURE);
    }
}else{
    groupRecord[n]=WAIT;
    sh->fSt.groupsWaiting++;
}
```

• Saída da região critica: A função termina incrementando o semáforo sh->mutex para sair da região crítica.

Conclusão

Este trabalho possibilitou-nos desenvolver conhecimentos sobre os mecanismos associados à execução e sincronização de processos e threads. Posto isto, o trabalho foi desenvolvido de forma adequada e de acordo com todos os requisitos propostos, visto que os objetivos propostos foram alcançados.