# Sistemas Operativos

Simulação de jogo de futebol

Trabalho Prático 2 - Turma P1

Prof. José Nuno Panelas Nunes Lau 2020/2021

João Reis (98474)

Ricardo Rodriguez (98388)

# Índice

1.	Inti	rodução	3
		riáveis gerais e de estados	
3.	Est	ruturas de dados internos	5
4.	Def	finição de semáforos	E
5.	Ent	idades	8
!	5.1.	Referee (SemSharedMemReferee.c)	8
!	5.2.	Player (SemSharedMemPlayer.c) e Goalie (SemSharedMemGoalie.c)	12
6.	Res	sultados obtidos	20
7.	Cor	nclusão	. 20

# 1. Introdução

O segundo trabalho prático de Sistemas Operativos consiste na simulação de um jogo de futebol com três entidades diferentes: o *player*, o *goalie* e o *referee*.

O projeto, desenvolvido na linguagem de programação C, tem como principal objetivo perceber como é que os semáforos conseguem manipular e sincronizar múltiplos processos simultaneamente de forma a obter a solução desejada.

Para visualizar o resultado da execução de todos os processos corremos o programa ./probSemSharedMemSoccerGame já compilado.

## 2. Variáveis gerais e de estados

No programa *probConst.h* temos definidas uma série de variáveis que precisam de ser utilizadas para o desenvolvimento do programa.

As variáveis gerais ditam o número máximo de *players*, *goalies* e de *referees*, bem como o número máximo de *players* e *goalies* por equipa. Os *players/goalies* podem ter vários estados possíveis: a chegar (ARRIVING), à espera de equipa (WAITING\_TEAM), a formar equipa (FORMING\_TEAM), à espera de começar o jogo numa determinada equipa (WAITING\_START\_1/WAITING\_START\_2), a jogar numa determinada equipa (PLAYING\_1/PLAYING\_2) e chegar atrasado (LATE). O mesmo acontece com o árbitro: a chegar (ARRIVING), à espera que as equipas sejam formadas (WAITING\_TEAMS), a começar o jogo (STARTING\_GAME), a arbitrar (REFEREEING) e, por último, a acabar o jogo (ENDING\_GAME).

Desta forma, agrupámos os diferentes grupos destas variáveis em tabelas para uma melhor compreensão das mesmas.

#### Variáveis gerais

Variável	Valor
NUMPLAYERS	10
NUMGOALIES	3
NUMREFEREES	1
NUMTEAMPLAYERS	4
NUMTEAMGOALIES	1

#### Estado do player/goalie

Estado	Valor
ARRIVING	0
WAITING_TEAM	1
FORMING_TEAM	2
WAITING_START_1	3
WAITING_START_2	4
PLAYING_1	5
PLAYING_2	6
LATE	7

#### Estado do refere

Estado	Valor
ARRIVING	0
WAITING_TEAMS	1
STARTING_GAME	2
REFEREEING	3
ENDING_GAME	4

#### 3. Estruturas de dados internos

Outro ficheiro igualmente importante é o *probDataStruct*, uma vez que contém as estruturas de dados essenciais para o programa.

O tipo *STAT* vai ser uma estrutura que vai armazenar os estados de todas as entidades do problema. Assim, este possui três parâmetros: um *array* de inteiros *unsigned playerStat* para os *players* com tamanho igual ao máximo de jogadores possível, outro *array* de inteiros *unsigned goalieStat* para os *goalies* com tamanho igual ao número máximo de guarda-redes possível e um inteiro para guardar o estado do único árbitro presente.

```
typedef struct {
    /** \brief players state */
    unsigned int playerStat[NUMPLAYERS];
    /** \brief goalies state */
    unsigned int goalieStat[NUMGOALIES];
    /** \brief referees state */
    unsigned int refereeStat;
} STAT;
```

O tipo de dados *FULL\_STAT* vai guardar informação sobre praticamente todas as variáveis intrínsecas ao problema. Este guarda a estrutura de dados *STAT* apresentada anteriormente numa variável st, tendo informação sobre todos os estados atuais, guarda o número total de *players*, *goalies* e *referees*, o número de *players* e *goalies* que já chegaram, bem como o número de *players* e *goalies* disponíveis para formar uma equipa, e, por último, armazena o ID da próxima equipa a ser formada (inicializado com valor 1).

```
typedef struct
{    /** \brief state of all intervening entities */
    STAT st;

    /** \brief total number of players */
    int nPlayers;

    /** \brief total number of goalies */
    int nGoalies;

    /** \brief total number of referees */
    int nReferees;

    /** \brief number of players that already arrived */
    int playersArrived;
    /** \brief number of goalies that already arrived */
    int goaliesArrived;
    /** \brief number of players that arrived and are free (no team) */
    int playersFree;
    /** \brief number of goalies that arrived and are free (no team) */
    int goaliesFree;

    /** \brief id of team that will be formed next - initial value=1 */
    int teamId;
} FULL_STAT;
```

# 4. Definição de semáforos

Uma vez que, por vezes, precisamos que um processo ou condição seja executada primeiro antes que outra, é necessário o uso de semáforos. Estes permitem controlar os processos sequencialmente, bloqueando processos caso seja necessário.

A estrutura de dados *SHARED\_DATA* contém uma variável *fSt* do tipo FULL\_STAT e uma série de variáveis de inteiros que representam os semáforos:

Semáforo	Propósito do semáforo
mutex (valor inicial = 1)	Quando entramos na região crítica este é decrementado através do <i>semDown</i> (), bloqueando qualquer outro processo que tente entrar numa região e protegendo a execução do processo atual. A saída desta região é marcada pelo incremento do semáforo com o <i>semUp</i> ()
playersWaitTeam (valor inicial = 0)	Utilizado para bloquear o processo do <i>player</i> enquanto este não tiver equipa formada, altura em que o semáfor é incrementado e o processo é libertado
goaliesWaitTeam (valor inicial = 0)	Utilizado para bloquear o processo do <i>goalie</i> enquanto este não tiver equipa formada, altura em que o semáfor é incrementado e o processo é libertado
playersWaitReferee (valor inicial = 0)	Utilizado para bloquear o processo dos <i>players</i> e <i>goalies</i> enquanto um <i>referee</i> não começar o jogo, altura em que o semáforo é incrementado e o processo é libertado
playersWaitEnd (valor inicial = 0)	Utilizado para bloquear o processo dos <i>players</i> e <i>goalies</i> enquanto um <i>referee</i> não acabar o jogo, altura em que o semáforo é incrementado e o processo é libertado
refereeWaitTeams (valor inicial = 0)	Utilizado para bloquear o processo do <i>referee</i> enquanto ambas as equipas não estiverem formadas, altura em qu o semáforo é incrementado e o processo é libertado
playerRegistered (valor inicial = 0)	Utilizado para bloquear o processo dos <i>players</i> e <i>goalies</i> enquanto estes não estiverem efetivamente inscritos numa equipa, altura em que o semáforo é incrementado e o processo é libertado

Antes de começar o projeto propriamente dito, tentamos completar a seguinte tabela para nos guiar e ajudar durante a implementação dos semáforos. Ao longo do projeto, fomos atualizando pequenas informações que só as percebemos quando enfrentados com certos problemas, por exemplo, no semáforo playersWaitTeam, a entidade que o desbloqueia depende de quem for o capitão de equipa, ou o player ou o goalie.

Semáforo	Entidade down	Função down	#down	Entidade up	Função up	#up
playersWai	Dlavor	playerConsti	1	Player (se é capitão de equipa)	playerConstitut eTeam	3
tTeam	Player	tuteTeam	1	Goalie (se é capitão de equipa)	goalieConstitut eTeam	4
goaliesWait	Caalia	goalieConsti	1	Player (se é capitão de equipa)	playerConstitut eTeam	1
Team	Goalie	tuteTeam	1	Goalie (se é capitão de equipa)	goalieConstitut eTeam	0
playersWai tReferee	- X,		1	Referee	startGame	10
PlayersWai tEnd	Player & Goalie	playUntilEn d	1	Referee	endGame	10
RefereeWai	Referee	waitForTea	2	Player (se é capitão de equipa)	playerConstitut eTeam	1
tTeams	Kelelee	ms	2	Goalie (se é capitão de equipa)	goalieConstitut eTeam	1
PlayerRegis	Player (se é capitão de equipa)	playerConsti tuteTeam	4	Player &	playerConstitut eTeam &	1
tered	Goalie (se é capitão de equipa)	goalieConsti tuteTeam	4	Goalie	goalieConstitut eTeam	1

#### 5. Fntidades

#### 5.1. Referee (SemSharedMemReferee.c)

#### Função arrive()

Nesta função, definimos o estado inicial do árbitro (ARRIVING). Ou seja, o arbitro está no estado 0, o que significa o arbitro está a chegar ao encontro. E guardados esse estado com o *saveState*.

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

/* TODO: insert your code here */
    sh->fSt.st.refereeStat = ARRIVING;
    saveState(nFic, &sh->fSt);

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

usleep((100.0*random())/(RAND_MAX+1.0)+10.0);
}
```

#### Função waitForTeams()

Quando o árbitro chega ao encontro, este espera que ambas as equipas estejam prontas para jogar, ou seja, constituídas. Portanto, atualizamos o estado do árbitro para WAITING\_TEAMS (1).

Em relação aos semáforos, o semáforo *refereeWaitTeams* decrementa uma unidade, bloqueando o próprio até uma equipa estar formada e este é desbloqueado. É importante referir que este semáforo é repetido duas vezes uma vez que há duas equipas e o processo do árbitro só pode ser desbloqueado quando ambas as equipas estejam formadas.

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

/* TODO: insert your code here */
    sh->fSt.st.refereeStat = WAITING_TEAMS;
    saveState(nFic, &sh->fSt);

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

/* TODO: insert your code here */
    // colocamos 2 vezes o semáforo down porque tem que esperar por 2 equipas

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

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

#### Função startGame()

Quando as equipas estiverem feitas, o árbitro tem autorização para começar o jogo. Primeiramente, muda o seu estado para STARTING\_GAME (2) dentro da região crítica.

De seguida, incrementa-se o semáforo *playersWaitReferee* para cada elemento de cada equipa, ou seja, 10 vezes, libertando todos os *players* e *goalies* que estavam bloqueados e indicando a cada *player* e *goalie* de cada equipa que o jogo pode começar.

#### Função play()

Apenas atualizamos o estado do árbitro para REFEREEING (3), ou seja, nesse momento, o jogo já está a decorrer.

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

   /* TODO: insert your code here */
   sh->fSt.st.refereeStat = REFEREEING;
   saveState(nFic, &sh->fSt);

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

   usleep((100.0*random())/(RAND_MAX+1.0)+900.0);
}
```

#### Função endGame()

O tempo de jogo chega ao fim, e o árbitro tem que terminá-lo. Portanto, atualizamos o seu estado para ENDING\_GAME (4).

Em relação a semáforos, desbloqueia-se o semáforo *playersWaitEnd* para cada elemento de cada equipa, ou seja, 10 vezes. Estes estavam à espera que o árbitro

acabasse o jogo, estando os seus processos bloqueados pelo semáforo enquanto o jogo decorria, como poderemos ver posteriormente neste relatório.

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

    /* TODO: insert your code here */
    sh->fSt.st.refereeStat = ENDING_GAME;
    saveState(nFic, &sh->fSt);

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

    /* TODO: insert your code here */

    for (int p = 0; p < 10; p++) { // por cada player colocamos o semaforo Up
        if (semUp (semgid, sh->playersWaitEnd) == -1) {
            perror ("error on the up operation for semaphore access (RF)");
            exit (EXIT_FAILURE);
        }
    }
}
```

#### 5.2. Player (SemSharedMemPlayer.c) e Goalie (SemSharedMemGoalie.c)

Decidimos juntar a explicação de cada um destes scripts nesta secção, uma vez que são bastante semelhantes.

#### Função arrive()

Esta função define o estado inicial dos *players* e dos *goalies* como ARRIVING. O estado deles estará então com o valor 0, o que significa que ainda estão a chegar.

#### Para os *players*:

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

/* TODO: insert your code here */
    sh->fSt.st.playerStat[id] = ARRIVING;
    saveState(nFic, &sh->fSt);

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

usleep((200.0*random())/(RAND_MAX+1.0)+50.0);
}
```

#### Para os *goalies*:

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

    /* TODO: insert your code here */
    sh->fSt.st.goalieStat[id] = ARRIVING;
    saveState(nFic, &sh->fSt);

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

    usleep((200.0*random())/(RAND_MAX+1.0)+60.0);
}
```

#### Função playerConstituteTeam()

Esta função tem como objetivo associar uma equipa a cada *player*, seja ou à equipa de ID 1 ou à equipa de ID 2.

Quando um *player* chega, tem que lhe ser associado uma equipa pela qual vai jogar. Primeiramente, o número de *players* que chegaram e o número de *players* livres, isto é, ainda sem equipa, aumentam. Por isso, é incrementada uma unidade às variáveis da estrutura FULL\_STAT *playerArrived* e *playersFree*, uma vez que chegou mais um jogador, jogador este que não tem equipa e está livre.

Se já tiverem chegado 8 *players*, significa que o jogador que chegou está atrasado, portanto ser-lhe-á atribuído o estado LATE (7). Caso contrário, verificamos se o *player* que acabou de chegar é ou não o capitão de equipa.

O capitão de equipa é definido como o quinto elemento de uma equipa a chegar, por exemplo, se já chegaram 3 *players* e 1 *goalie* então o próximo *player* a chegar será o capitão da equipa. Este terá como objetivo criar a equipa e bloquear e desbloquear alguns semáforos.

Se o número de *playersFree* e o número de *goaliesFree* ao nosso dispor for maior ou igual ao número necessário para formar equipa, 4 e 1 respetivamente, então o *player* em questão é o capitão de equipa. Caso contrário, o *player* ficará à espera de equipa, atualizando o seu estado para WAITING\_TEAM (3).

Para um *player* capitão, são realizados os seguintes passos:

O estado desse *player* passará a ser FORMING\_TEAM (2), pois será o capitão que vai formar a equipa. Decrementamos quatro unidades à variável *playersFree* e uma unidade à variável *goaliesFree*, porque, ao formar uma equipa, quatro *players* e um *qoalie* deixaram de estar livres.

Sendo constituída a equipa, dentro do *mutex*, o semáforo *playersWaitTeam* irá desbloquear 3 vezes, uma para cada jogador excluíndo o capitão, pois o seu semáforo não está bloqueado. O semáforo *goaliesWaitTeam* irá, também, ser desbloqueado para o *goalie* pertencer a esta equipa.

Para registar os jogares na equipa, bloqueamos quatro vezes o semáforo playerRegistered, um para cada elemento, exceto o capitão dado que é ele que forma a equipa.

Com a equipa já constituída, atribui-se o valor da variável *teamID* da estrutura *FULL\_STAT* à variável de retorno *ret*, e incrementa-se o *teamID* para uma futura criação da segunda equipa. A variável *ret* será, assim, o ID da equipa.

No final, depois de sair da região crítica, vamos bloquear e desbloquear semáforos dependendo do *player* em questão.

Se o *player* estiver no estado WAITING\_TEAM, o semáforo *playersWaitTeam* será decrementado. Este só será elevado quando o *player* capitão chegar e realizar os passos

acima descritos. O valor de retorno guarda o *teamID* ao qual esse *player* pertecerá. O semáforo *playerRegistered* vai ser incrementado.

Caso o *player* estiver no estado FORMING\_TEAM, ou seja, se for o capitão, o semáforo *refereeWaitTeams* irá ser desbloqueado, porque a equipa já está formada pelo capitão, então "dão" essa informação ao árbitro.

```
if (semDown (semgid, sh->playerRegistered) == -1) {
   perror ("error on the down operation for semaphore access (PL)");
          sh->fSt.teamId++;
         sh->fSt.st.playerStat[id] = WAITING_TEAM;
saveState(nFic, &sh->fSt);
    saveState(nFic, &sh->fSt);
sh->fSt.playersFree -= 1;
if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
   perror ("error on the up operation for semaphore access (PL)");
   exit (EXIT_FAILURE);
      if (semDown (semgid, sh->playersWaitTeam) == -1) {
      ret = sh->fSt.teamId; // guardar o ID da equipa como valor de retorno
      if (semUp (semgid, sh->playerRegistered) == -1) {
            perror ("error on the up operation for semaphore access (PL)");
exit (EXIT_FAILURE);
      if (semUp (semgid, sh->refereeWaitTeams) == -1) {
```

#### Função goalieConstituteTeam()

Esta função usa a mesma filosofia que a função *playerConstituteTeam()*, tendo algumas exceções por se tratar de um *goalie*. Nesta parte trataremos só de explicar as exceções, a explicação do resto do código está na função acima.

Se o *goalie* for o último elemento da equipa a chegar, então será o capitão. Ao contrário do *playerConstituteTeam* os semáforos que funcionam dentro do *mutex* serão

o *playersWaitTeam* e o *playersRegistered* repetidos quatro vezes, uma para cada *player*, ficando o primeiro desbloqueado, uma vez que os *players* ao formarem uma equipa deixam de esperar por ela, e o segundo bloqueado.

```
atic int goalieConstituteTeam (int id)
  int ret = 0:
 if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
   perror ("error on the down operation for semaphore access (PL)");
   exit (EXIT_FAILURE);
 sh->fSt.goaliesFree++;
 if (sh->fSt.goaliesArrived <= 2){
   if (sh->fSt.playersFree >= NUMTEAMPLAYERS)[]
               sh->fSt.st.goalieStat[id] = FORMING_TEAM;
              sh->fSt.goaliesFree -= NUMTEAMGOALIES;
              for (int p = 0; p < 4; p++){
   if (semUp (semgid, sh->playersWaitTeam) == -1) {
      perror ("error on the up operation for semaphore access (GL)");
   exit (EXIT_FAILURE);
                     if (semDown (semgid, sh->playerRegistered) == -1) {
   perror ("error on the down operation for semaphore access (GL)");
   exit (EXIT_FAILURE);
               sh->fSt.teamId++;
saveState(nFic, &sh->fSt);
        } else {
              sh->fSt.st.goalieStat[id] = WAITING_TEAM;
saveState(nFic, &sh->fSt);
```

```
// código caso o goalie chegar atrasado
sh->fSt.st.goalieStat[id] = LATE;
saveState(nFic, &sh->fSt);
sh->fSt.goaliesFree -= 1;
}

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

/* TODO: insert your code here */
if (sh->fSt.st.goalieStat[id] == WAITING_TEAM){
    // semaforos se o goalie não for capitão
    if (semDown (semgid, sh->goaliesWaitTeam) == -1) {
        perror ("error on the down operation for semaphore access (GL)");
        exit (EXIT_FAILURE);
}

ret = sh->fSt.teamId; // guardar o ID da equipa como valor de retorno

if (semUp (semgid, sh->playerRegistered) == -1) {
        perror ("error on the up operation for semaphore access (GL)");
        exit (EXIT_FAILURE);
}
} else if (sh->fSt.st.goalieStat[id] == FORMING_TEAM){
        // semaforos caso for capitão
        if (semUp (semgid, sh->refereeWaitTeams) == -1) {
              perror ("error on the up operation for semaphore access (GL)");
              exit (EXIT_FAILURE);
        }
} return ret;
}
```

#### Função waitReferee()

Nesta função, as equipas estão à espera que o árbitro comece o jogo.

Portanto, atualizamos o estado de cada *player* e *goalie* dependendo da sua equipa. Se pertencer á equipa do ID 1, então passará para o estado WAITING\_START\_1 (3). No caso contrário, ou seja, se o ID for 2, passará para o estado WAITING\_START\_2 (4).

O semáforo *playersWaitReferee* será decrementado, uma vez que os *players* ficarão à espera que o árbitro dê início ao jogo. Este semáforo só irá ser incrementado e desbloquear o processo na função *startGame*() no script do árbitro.

Para o player:

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

/* TODO: insert your code here */

sh->fSt.st.playerStat[id] = (team == 1) ? WAITING_START_1 : WAITING_START_2;
saveState(nFic, &sh->fSt);

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

/* TODO: insert your code here */

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

#### Para o goalie:

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

/* TODO: insert your code here */
   sh->fSt.st.playerStat[id] = (team == 1) ? WAITING_START_1 : WAITING_START_2;
   saveState(nFic, &sh->fSt);

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

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

#### Função playUntilEnd()

Nesta função, os *players* já se encontram durante o jogo. Portanto, atualizamos o estado do *player* para PLAYING\_1, caso pertencer à equipa com ID 1, e para PLAYING\_2, caso pertencer à outra.

Em relação aos semáforos, os *players* estão á espera que o árbitro termine o jogo, então o semáforo *playerWaitEnd* vai ser decrementado e o processo ficará bloqueado até que o próprio árbitro o desbloqueie na função *endGame*().

Para os *players*:

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

/* TODO: insert your code here */
   sh->fSt.st.playerStat[id] = (team == 1) ? PLAYING_1 : PLAYING_2;
   saveState(nFic, &sh->fSt);

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

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

Para os goalies:

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

   /* TODO: insert your code here */
   sh->fSt.st.goalieStat[id] = (team == 1) ? PLAYING_1 : PLAYING_2;
   saveState(nFic, &sh->fSt);

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

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

## 6. Resultados obtidos

					Soco	cerGa	eme ·	- Des	scrip	tion	of t	the i	internal	state	
P00	P01	P02	P03	P04	P05	P06	P07	P08	P09	G00	G01	G02	R01		
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0 0		
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
1	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
1	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
1	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
1	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
1	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
1	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
1 1	1 1	0	1 1	1 1	0	0	0 0	0	0	0	0	0	0 0		
1	1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0		
1	1	0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0		
1	1	0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0		
1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0		
1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	2	0	0	0		
1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	2	0	0	0		
1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	2	1	0	0		
1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	2	1	7	0		
1	1 1	1 1	1 1	1 1	1 1	0	1 1	0	0 2	2	1 1	7 7	0 0		
1	1	1	1	1	1	7	1	0	2	2	1	7	0		
3	1	1	1	1	1	7	1	0	2	2	1	7	0		
3	1	1	3	1	1	7	1	0	2	2	1	7	0		
3	3	1	3	1	1	7	1	0	2	2	1	7	0		
3	3	1	3	3	1	7	1	0	2	2	1	7	0		
3	3	1	3	3	1	7	1	0	2	3	1	7	0		
3	3	1	3	3	1	7	1	7	2	3	1	7	0		
3	3	1 1	3	3	1	7	1 1	7	2	3	1	7 7	1		
3	3 3	1 4	3 3	3	4 4	7 7	1	7 7	2	3	1 1	7	1 1		
3	3	4	3	3	4	7	4	7	2	3	1	7	1		
3	3	4	3	3	4	7	4	7	2	3	4	7	1		
3	3	4	3	3	4	7	4	7	4	3	4	7	1		
3	3	4	3	3	4	7	4	7	4	3	4	7	2		
5	3	4	3	3	4	7	4	7	4	3	4	7	2		
5	3	4	5	3	4	7	4	7	4	3	4	7	2		
5	5	4	5	3	4	7	4	7	4	3	4	7	2		
5 5	5 5	4 4	5 5	5	4	7	4 4	7	4 4	3	4 4	7 7	2		
5	5	4	5	5 5	4 6	7 7	4	7 7	4	5 5	4	7	2 2		
5 5	5	6	5	5	6	7	4	7	4	5	4	7	2		
5	5	6	5	5	6	7	4	7	4	5	6	7	2		
5	5	6	5	5	6	7	4	7	4	5	6	7	3		
5 5	5	6	5	5	6	7	4	7	6	5	6	7	3		
5	5	6	5	5	6	7	6	7	6	5	6	7	3		
5	5	6	5	5	6	7	6	7	6	_ 5	6	7	4		

# 7. Conclusão

A realização deste projeto fomentou o nosso conhecimento teórico e prático sobre os semáforos e permitiu-nos perceber a sua importância na sincronização de vários processos, uma vez que este bloqueia e desbloqueia processos para garantir de que o programa corre conforme o esperado e para assegurar que cada processo tenha todos os recursos que necessita.