

### **Sistemas Operativos**

Trabalho 2

# Simulação de um Jogo de Futebol

#### **Professor:**

Nuno Lau (nunolau@ua.pt)

Pedro Sobral, 98491, P3

Daniel Figueiredo, 98498, P5

As distribuições de percentagem são iguais para os membros do grupo

# Índice

1 - Introdução	3
2 - Introdução ao Problema	4
2.1 - Compilação e Execução	4
2.2 – O problema	4
3 – Implementação	6
3.1 - Referee	6
3.1.1 - arrive()	7
3.1.2 - waitForTeams()	8
3.1.3 - <i>startGame()</i>	9
3.1.4 - play()	10
3.1.5 - endGame()	11
3.2 - Goalie	12
3.2.1 - <i>arrive</i> ()	13
3.2.2 - goaliesConstituteTeam()	14
3.2.3 - waitReferee()	17
3.2.4 - playUntilEnd()	18
3.3 - Player	19
3.3.1 - <i>arrive()</i>	20
3.3.2 - playerConstituteTeam()	21
3.3.3 - waitReferee()	24
3.3.4 - playUntilEnd()	25
4 - Resultados	26
4.1 - Confirmação dos resultados	26
4.1.1 - Avaliação de <i>deadlocks</i>	26
4.1.2 - Confirmação dos resultados	27
5- Conclusão	28
6 - Bibliografia	29

# 1 - Introdução

No âmbito da unidade curricular de Sistemas Operativos, foi-nos apresentado a realização deste trabalho prático, que consiste na realização de uma simulação de um jogo de futebol, com 3 envolventes, *player*, *goalie*, *referee*, todos os envolventes são processos independentes, sendo que a sua sincronização e comunicação é realizada através de semáforos e de memória partilhada.

A simulação é constituída por duas equipas, sendo que cada uma terá 5 jogadores, 4 de campo (*player*), e um guarda-redes (*goalie*), as equipas vão sendo formadas à medida que os jogadores vão chegando, se ambas as equipas já estiverem formadas, os jogadores que chegarem irão ser informados que as equipas se encontram completas e que por consequência não entraram no jogo. Por jogo, existe um *referee*, este envolvente é bastante importante pois é ele que dita o início da partida, e o fim da mesma. De maneira a que não ocorram *deadlocks*, vamos usar semáforos para que não ocorra "choque" de informação, e deste modo a simulação correr da maneira correta.

A implementação do código será feita através do IDE *VSCode*, pois é um editor com que ambos os membros do grupo já estão familiarizados derivados a unidades curriculares e projetos passados. A execução de todo o trabalho foi suportada através de um <u>repositório no GitHub</u><sup>1</sup>, o que facilita em muito todo o *workflow* da realização do mesmo.

Com a realização deste trabalho prático, esperamos conseguir cumprir todos os pontos essenciais que o guião propõe, e veemente alargar os nossos horizontes no que toca a programar com semáforos em C, pois são uma variável muito importante no que toca a controlar a acesso a determinadas regiões por parte de vários processos

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> – O repositório encontra-se privado, pelo menos até ao dia da entrega do trabalho (21/01/2021)

## 2 - Introdução ao Problema

#### 2.1 - Compilação e Execução

Para compilar o programa é necessário à partida ter um compilador de C instalado na máquina, por exemplo o gcc. Posto isto, para compilar basta executar, estando na pasta /semaphore\_soccergame/src/, o comando:

make all

De seguida, temos de entrar na pasta /semaphore\_soccergame/run/, para que possamos "simular o jogo de futebol", fazendo:

./probSemSharedMemSoccerGame

Para averiguar se havia a existência de algum *dead lock*, executamos o código *run.sh*, que nos permite executar um determinado número de vezes o ./probSemSharedMemSoccerGame

**Nota :** Para se correr o programa *run.sh*, pela primeira vez, teremos de dar permissões ao utilizador, assim, das próximas vezes em que for necessário correr esse programa, não teremos de repetir esse passo de novo.

#### 2.2 – O problema

Quando há um determinado conjunto de processos a correr ao mesmo tempo, e porventura, esses processos partilham uma ou mais variáveis, que por cada um deles haverá manipulação dessas variáveis, pode acontecer (muito provável), que o retorno do programa não seja o esperado. Ora, isto é, um CONDIÇÃO DE CORRIDA, para que este tipo de problema seja resolvido, é preciso escalonar a manipulação dessas variáveis, temos de criar uns SINCRONIZAÇÃO. Cada processo irá ter REGIÕES CRÍTICAS, que são regiões onde são alteradas variáveis a vários processos, o importante a tratar nestas situações é que quando um processo entra nessa determinada região critica, mais nenhum entra nessa mesma região.

Para que consigamos resolver todos estes problemas, temos os **SEMÁFOROS**, são muito uteis para sincronizar processos, permitindo uma comunicação muito eficaz entre os diferentes processos. No decorrer do trabalho iremos usar semáforos mutex, são semáforos que trabalham só com os números 0 e 1, onde asseguram sempre exclusão mútua, e também iremos usar semáforos contadores, que serviram para controlar o número de acessos à região critica do processo.

Para que a sincronização ocorra de forma correta, temos se seguir algumas instruções:

- Enquanto n\u00e3o houver um n\u00eamero de elementos completo, os elementos ficam em WAITING TEAM.
- O último elemento da equipa a chegar, "acorda os outros", forma a equipa, informa o árbitro, e ficam à esperam que o jogo comece.
- O árbitro tem de receber duas notificações, uma de cada equipa formada.
- o É o árbitro quem dá início ao jogo, arbitra, e também é ele que o acaba.
- O Quando estão a jogar os jogadores, ficam à espera de que o árbitro termine o jogo.

Como base de implementação para este trabalho prático usamos o código-fonte fornecido pelo Professor, código esse onde já se encontravam as variáveis e os semáforos inicializados, entre outras funções.

O estado que cada individuo pode abarcar está definido no ficheiro *probConst.h*, os estados serão abordados mais à frente.

Existem 3 entidades, sendo que dispõem das seguintes funções:

- *Player* Chegar, pertencer a uma equipa e jogar.
- Goalie Chegar, pertencer a uma equipa e jogar.
- Referee Iniciar, arbitrar, e terminal o jogo.

Relativamente à memória partilhada, esta encontra-se no ficheiro *shareDataSync.h*, nas estruturas *FULL STAT*, e *STAT*.

A utilização de semáforos serve essencialmente para controlar o acesso à memoria partilhada, evitando assim choques de informação entre os 3 indivíduos que compõem o trabalho prático. As notificações entre indivíduos foram feitas através de semáforos, para que desta forma o programa executasse sem problemas maiores.

Para facilitar todo o processo de implementação, dos semáforos e da memoria partilhada, elaboramos uma tabela, com todos os semáforos que foram alterados por nós, desta forma a implementação dos semáforos no código tornou-se mais simples e rápida, pois a tabela estrutura de forma bastante rigorosa, o que, e onde as alterações no código-fonte serão feitas.

SEMAFORO	Entidade Down	Função Down	#Downs	Entidade Up	Função Up	#Ups
playersWaitTeam	Jogadores ou guarda-redes	playerConstituteTeam() goalieConstituteTeam()	1/0	Jogador formador da equipa	playerConstituteTeam() goalieConstituteTeam()	3/4
goaliesWaitTeam	Jogadores ou guarda-redes	playerConstituteTeam() goalieConstituteTeam()	1/0	Jogador formador da equipa	playerConstituteTeam() goalieConstituteTeam()	1/0
playersWaitReferee	Jogador formador da equipa	playerConstituteTeam() goalieConstituteTeam()	10	Árbitro	startGame()	10
playersWaitEnd	Árbitro	endGame()	10	Jogadores ou guarda- redes	playUntilEnd()	10
refereeWaitTeams	Árbitro	waitForTeams()	2	Jogador formador da equipa	playerConstituteTeam() goalieConstituteTeam()	2
playersRegistered	Jogadores ou guarda-redes	playerConstituteTeam() goalieConstituteTeam()	1 cada	Jogador formador da equipa	playerConstituteTeam() goalieConstituteTeam()	1 cada

# 3 – Implementação

#### 3.1 - Referee

Para a nossa simulação do jogo de futebol, como já referido anteriormente, iremos necessitar de um árbitro, sendo que, o nosso árbitro, ao longo do código irá assumir cinco estados diferentes. Sendo eles (Fig.1):

- ARRIVING, tomando o valor 0, que significa que está a chegar ao campo.
- *WAITING\_TEAMS*, tomando o valor 1, que significa que o árbitro está à espera de que se formem as duas equipas.
- *STARTING\_GAME*, tomando o valor 2, que significa que, as equipas já estão formadas, logo o árbitro pode iniciar o jogo.
- **REFEREEING**, tomando o valor 3, que significa que o árbitro está a arbitrar o jogo
- *ENDING\_GAME*, tomando o valor 4, que significa que o árbitro termina o jogo.

```
/** \brief referee initial state, arriving */
#define ARRIVING 0
/** \brief referee waiting for both teams */
#define WAITING_TEAMS 1
/** \brief referee starting game */
#define STARTING_GAME 2
/** \brief referee refereeing */
#define REFEREEING 3
/** \brief referee ending game */
#define ENDING_GAME 4
```

Figura 1 - Constantes de estado do árbitro

Para que o árbitro percorra, todos estes estados mencionados, serão utilizadas cinco funções, sendo elas *arrive()*, *waitForTeams()*, *startGame()*, *play()* e endGame().

#### 3.1.1 - arrive()

Nesta função (Fig.2), é pedido para que se atualize o estado do árbitro. Logo, alteramos o estado do árbitro para *ARRIVING*, dentro da região crítica do *mutex* e em seguimos guardamos esse estado.

Figura 2 – Função arrive() do árbitro

#### 3.1.2 - waitForTeams()

Na função *waitForTeams()* (Fig.3) é pedido que o árbitro espere que as equipas estejam completamente formadas, ou seja, quatro jogadores e apenas um guarda-redes em cada equipa. Para isso, é necessário que o árbitro atualize o seu estado e que seja utilizado o semáforo *refereeWaitTeams*.

```
static void waitForTeams()
{
    if (semDown(semgid, sh->mutex) == -1)
    { /* enter critical region */
        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); //para "escrever" no log

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

// TODO: insert your code here
// usar semaforo refereeWaitTeams
// Ta ca um 2 mas devia de tar o Nº de Teams

for (int i = 0; i < 2; i++)
{
    if (semDown(semgid, sh->refereeWaitTeams) == -1)
    {
        perror("error on the up operation for semaphore access ()");
        exit(EXIT_FAILURE);
}

perror("error on the up operation for semaphore access ()");
        exit(EXIT_FAILURE);
}
}
```

Figura 3 - Função waitForTeams()

Para a implementação deste semáforo, utilizamos um ciclo *for*, iterando-o duas vezes, visto que existem duas equipas. Este semáforo, utilizado pelo árbitro, vai fazer dois *downs*, representando que vai estar à espera pela confirmação do último membro de cada equipa (o que formou a equipa) com a informação que as equipas estão completas.

#### 3.1.3 - *startGame()*

A função *startGame()* (Fig.4), pede que o árbitro comece o jogo. Para isso, o árbitro tem de alterar o seu estado atual e terá de notificar os jogadores todos que o jogo vai começar.

Figura 4 - Função startGame()

Dentro da região crítica, atualizamos o estado do árbitro para *STARTING\_GAME*, significando que o jogo vai começar. Para que o árbitro pudesse avisar os jogadores que o jogo iria começar, fora da região crítica, utilizamos o semáforo *playersWaitReferee*, implementando este, dentro de um ciclo *for*, iterando *NUMPLAYERS(10)* vezes, fazendo em cada iteração *semUp*, que permite, ao árbitro, notificar cada jogador que o jogo vai começar.

### 3.1.4 - play()

Para a função *play()* (Fig.5), era pedido, apenas, que o árbitro deixasse passar algum tempo para que pudesse terminar o jogo e que alterasse o seu estado enquanto o jogo estivesse a decorrer. Para isso, dentro da região crítica, alteramos o estado do árbitro para *REFEREEING*, estando este, assim, a arbitrar o jogo.

```
static void play()

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

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

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

Figura 5 - Função play()

#### 3.1.5 - *endGame()*

Na função *endGame()* (Fig.6), era pedido que o árbitro alterasse o seu estado e que notificasse todos os jogadores que o jogo terminou. Alteramos, dentro da região crítica, o estado do árbitro para *ENDING\_GAME*, terminando assim o jogo.

```
static void endGame()

{

if (semDown(semgid, sh->mutex) == -1)

{    /* enter critical region */
    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)
{    /* leave critical region */
    perror("error on the down operation for semaphore access (RF)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

// TODO: insert your code here
for (int i = 0; i < NUMPLAYERS; i++)

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

perror("error on the down operation for semaphore access (RF)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

}

300
}

}

311
}

322
}
```

Figura 6 – Função endGame()

Para que o árbitro pudesse notificar os jogadores acerca do término do jogo, fora da região crítica, utilizamos um ciclo *for*, iterando sobre ele *NUMPLAYERS*(10) vezes, fazendo em cada iteração *semUp*, que permite, ao árbitro, notificar cada jogador que o jogo terminou.

#### 3.2 - Goalie

Quanto aos *goalies*, no jogo pode haver 3, no entanto só irão jogar 2, ficando desta forma sempre um que não irá jogar. O guarda-redes, é um envolvente do jogo que pode estar em diversos estados, estados esses que estão representados no ficheiro *probConst.h* (Fig. 7).

```
/** \brief player/goalie initial state, arriving */
#define ARRIVING 0
/** \brief player/goalie waiting to constitute team */
#define WAITING_TEAM 1
/** \brief player/goalie waiting to constitute team */
#define FORMING_TEAM 2
/** \brief player/goalie waiting for referee to start game in team 1 */
#define WAITING_START_1 3
/** \brief player/goalie waiting for referee to start game in team 2 */
#define WAITING_START_2 4
/** \brief player/goalie playing in team 1 */
#define PLAYING_1 5
/** \brief player/goalie playing in team 2 */
#define PLAYING_2 6
/** \brief player/goalie playing */
#define LATE 7
```

Figura 7 - Constantes de estado do Goalie

Como a figura. 7, demonstra o *goalie* pode arcar 8 estados diferentes:

- **ARRIVING 0** significa que está a chegar ao campo.
- WAITING\_TEAM 1 espera que a equipa seja constituída.
- **FORMING TEAM 2** *goalie* forma a equipa.
- WAITING\_START\_1 3 goalie da equipa 1 espera pelo início do jogo.
- WAITING START 2 4 goalie da equipa 2, espera pelo início do jogo.
- PLAYING\_1 5 goalie da equipa 1, está a jogar.
- PLAYING\_2 6 goalie da equipa 2, está a jogar.
- LATE 7 goalie chegou atrasado, não irá jogar.

#### 3.2.1 - *arrive()*

Na função *arrive()* (Fig.8), as alterações feitas foram minutas, uma vez que o necessário a fazer é somente alterar o estado do *goalie* em concreto, para isso usamos o *id* do mesmo para ARRIVING, esta alteração foi é feita dentro da região crítica. Fizemos uso da função *saveState()* para que o estado agora já atualizado aparecesse no terminal.

```
static void arrive(int id)

148 {

    if (semDown(semgid, sh->mutex) == -1)

    { /* enter critical region */
        perror("error on the up operation for semaphore access (GL)");

    exit(EXIT_FAILURE);

153    }

154

155    /* TODO: insert your code here */

156    sh->fSt.st.goalieStat[id] = ARRIVING;

157    saveState(nFic, &sh->fSt);

158

159    if (semUp(semgid, sh->mutex) == -1)

160    { /* exit critical region */
        perror("error on the down operation for semaphore access (GL)");

161         exit(EXIT_FAILURE);

163    }

164

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

166  }
```

Figura 8 - Função arrive() do Goalie

#### 3.2.2 - goaliesConstituteTeam()

Na função *goaliesConstituteTeam()* (Fig.9) realizamos mais alterações dentro da zona crítica do *mutex* comparando com as restantes funções. Para esta função, dentro da região crítica, começamos por fazer incrementos às variáveis *goaliesFree* e *goaliesArrived*, visto que, ao chegar a este ponto da função, vamos ter mais um guarda-redes que está livre (ainda não foi colocado em nenhuma equipa) e esse mesmo é mais um guarda-redes que chegou(por isso o incremento na variável *goaliesArrived*).

Ainda dentro da região crítica, avaliamos se já chegaram pelo menos dois guarda-redes, pois para se terem duas equipas precisamos de ter dois guarda-redes (um para cada equipa) e caso já tenham chegado pelo menos dois vamos avaliar se existem quatro ou mais jogadores livres, visto que para se formar uma equipa precisamos de quatro jogadores e de um guarda-redes. Se essa condição se verificar, então alteramos o estado do guarda-redes para *FORMING\_TEAM* e fazemos um decremento da variável *goaliesFree*, pois foi um guarda-redes que passou de estar livre para pertencer a uma equipa. Para além disso, se for viável formar uma equipa, então o guarda-redes, ao iterar sobre o ciclo *for NUMTEAMPLAYERS(4) vezes*, faz em cada iteração um *semUp* ao semáforo *playersWaitTeam*, simbolizando a entrega da confirmação que quatro jogadores pertencem agora à equipa do guarda-redes e deste modo faz também noutro ciclo *for*, *NUMTEAMPLAYERS(4) semDowns* ao semáforo *playersRegistered*, significando que recebeu as confirmações que quatro jogadores ingressaram numa equipa. Caso ainda não haja jogadores livres ou guarda-redes livres suficientes, então irá ficar no estado WAITING\_TEAM.

Caso já tenham chegado dois guarda-redes (*goaliesArrived*), então o próximo guarda-redes a chegar irá passar para o estado *LATE*, e irá permanecer nesse estado até ao final do jogo.

Figura 9 – Função goaliesConstituteTeam() dentro da zona crítica

Fora da região crítica (Fig.10), caso o guarda-redes se encontre no estado *FORMING\_TEAM*, ou seja, este está a constituir uma equipa, iremos fazer um *semUp* ao semáforo *refereeWaitTeams*, para o guarda-redes notificar o árbitro que uma equipa foi formada.

Caso não esteja no estado *FORMIMG\_TEAM*, vamos ver se está no estado *WAITING\_TEAM* e caso esteja faz um *semDown* do semáforo *goaliesWaitTeam*, que notifica que o guarda-redes está à espera que a equipa fique formada. De seguida, iremos à variável *ret* e colocamos nela o valor de *teamId*. Outro semáforo necessário para esta função é o *playerRegistered*, fazendo um *semUp*, simbolizando que houve um jogador que se registou na equipa.

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

// TODO: insert your code here
if (sh->fSt.st.goalieStat[id] == FORMING_TEAM) {
    if (semUp(semgid, sh->refereeWaitTeams) == -1) {
        perror("error on the up operation for semaphore access (GL)");
        exit(EXIT_FAILURE);
}

else if (sh->fSt.st.goalieStat[id] == WAITING_TEAM) {
    if (semDown(semgid, sh->goaliesWaitTeam) == -1) {
        perror("error on the up operation for semaphore access (GL)");
        exit(EXIT_FAILURE);
}

ret = sh->fSt.teamId;

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

ret = sh->fSt.teamId;

ret = sh->fSt.teamId;

ret = sh->ret = sh->playerRegistered) == -1) {
        perror("error on the up operation for semaphore access (GL)");
        exit(EXIT_FAILURE);
}

ret = sh->ret = sh->ret = sh->playerRegistered) == -1) {
        perror("error on the up operation for semaphore access (GL)");
        exit(EXIT_FAILURE);
}

ret = sh->ret = sh->ret = sh->playerRegistered) == -1) {
        perror("error on the up operation for semaphore access (GL)");
        exit(EXIT_FAILURE);
}
}
```

Figura 10 - Função goaliesConstituteTeam() fora da zona crítica

#### 3.2.3 - *waitReferee()*

Quanto à função *waitReferee()* (Fig.11), é dito que é necessário atualizar o estado do *goalies*, e esperar que o *referee* comece o jogo.

Relativamente à parte de atualizar o estado, este é feito dentro da região crítica, utilizamos um *if*, para distinguir a team a que o goalie pertence, para a *team* 1, o estado com que o *goalie* fica é WAITING\_START\_1, para a *team* 2, o estado com que o *goalie* fica é WAITING\_START\_2. Ao fim usamos a função *saveState()*, para que o estado seja atualizado.

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

// TODO: insert your code here
if (team == 1)

f sh->fSt.st.goalieStat[id] = WAITING_START_1;

sh->fSt.st.goalieStat[id] = WAITING_START_2;

sh->fSt.st.goalieStat[id] = WAITING_START_2;

saveState(nFic, &sh->fSt);

f (semUp(semgid, sh->mutex) == -1)

/* exit critical region */
    perror("error on the down operation for semaphore access (GL)");
    exit(EXIT_FAILURE);

// TODO: insert your code here
if (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
if (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code here
sit (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)

// TODO: insert your code
```

Figura 11 - Função waitReferee() do Goalie

Agora já fora da região crítica, vamos usar o semáforo *playersWaitReferee*, através de um *Down*, pois os *goalies* vão estar à espera da confirmação do árbitro para que o possam começar a jogar.

#### 3.2.4 - *playUntilEnd()*

Relativamente à função *playUntilEnd()* (Fig.12), o que fizemos foi: atualizar o estado o *goalie* e esperar que o árbitro termine o jogo.

Dentro da região crítica, vamos atualizar o estado do *goalies*, a atualização é feita com um *if*, para distinguir a team a que o goalie pertence, para a *team* 1, o estado com que o *goalie* fica é PLAYING\_1, para a *team* 2, o estado com que o *goalie* fica é PLAYING\_2. Ao fim usamos a função *saveState()*, para que o estado seja atualizado.

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

// TODO: insert your code here
if (team == 1)

{
    sh->fSt.st.goalieStat[id] = PLAYING_1;
}

else if (team == 2)
{
    sh->fSt.st.goalieStat[id] = PLAYING_2;
}

saveState(nFic, &sh->fSt);

if (semUp(semgid, sh->mutex) == -1)
{    /* exit critical region */
    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 (GL)");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

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

Figura 12 - Função playUntilEnd() do Goalie

Já fora da região crítica, fazemos uso do semáforo playersWaitEnd, com recurso à função semDown(), fazemos um Down no semáforo, pois desta forma os jogadores vão estar à espera que o jogo acabe.

#### 3.3 - Player

Quanto aos *players*, no jogo pode haver 10, no entanto só irão no jogar 8, 4 em cada equipa, ficando desta forma sempre dois que não irá jogar. O *player*, é um envolvente do jogo que pode estar em diversos estados, estados esses que estão representados no ficheiro *probConst.h* (Fig. 13).

```
/** \brief player/goalie initial state, arriving */
#define ARRIVING 0
/** \brief player/goalie waiting to constitute team */
#define WAITING_TEAM 1
/** \brief player/goalie waiting to constitute team */
#define FORMING_TEAM 2
/** \brief player/goalie waiting for referee to start game in team 1 */
#define WAITING_START_1 3
/** \brief player/goalie waiting for referee to start game in team 2 */
#define WAITING_START_2 4
/** \brief player/goalie playing in team 1 */
#define PLAYING_1 5
/** \brief player/goalie playing in team 2 */
#define PLAYING_2 6
/** \brief player/goalie playing */
#define LATE 7
```

Figura 13 - Constantes de estado do Player

Como a figura 13, demonstra o *player* pode assumir 8 estados diferentes:

- **ARRIVING 0** significa que está a chegar ao campo.
- WAITING\_TEAM 1 espera que a equipa seja constituída.
- **FORMING TEAM 2** *player* forma a equipa.
- WAITING\_START\_1 3 player da equipa 1 espera pelo início do jogo.
- WAITING\_START\_2 4 player da equipa 2, espera pelo início do jogo.
- PLAYING\_1 5 player da equipa 1, está a jogar.
- PLAYING\_2 6 player da equipa 2, está a jogar.
- LATE 7 player chegou atrasado, não irá jogar.

#### 3.3.1 - *arrive()*

Na função *arrive()* (Fig.14), a única alteração necessária é atualizar o estado do *player* em concreto com o seu id, para ARRIVING, esta alteração é efetuada dentro da região crítica. De seguida, usamos a função *saveState()*, para o estado ser atualizado.

```
146  static void arrive(int id)
147  {
148    if (semDown(semgid, sh->mutex) == -1)
149    { /* enter critical region */
150        perror("error on the up operation for semaphore access (PL)");
151        exit(EXIT_FAILURE);
152    }
153
154    /* TODO: insert your code here */
155    sh->fSt.st.playerStat[id] = ARRIVING;
156    saveState(nFic, &sh->fSt);
157
158    if (semUp(semgid, sh->mutex) == -1)
159    { /* exit critical region */
160        perror("error on the down operation for semaphore access (PL)");
161        exit(EXIT_FAILURE);
162    }
163
164    usleep((200.0 * random()) / (RAND_MAX + 1.0) + 50.0);
165 }
```

Figura 14 - Função arrive() do Player

#### 3.3.2 - playerConstituteTeam()

Na função playerConstituteTeam() (Fig.15) realizamos mais alterações dentro da zona crítica do mutex comparando com as restantes funções. Para esta função, dentro da região crítica, começamos por fazer incrementos às variáveis playersFree e playersArrived, visto que, ao chegar a este ponto da função, vamos ter mais um jogador que está livre (ainda não foi colocado em nenhuma equipa) e esse mesmo é mais um jogador que chegou(por isso o incremento na variável goaliesArrived).

Ainda dentro da região crítica, avaliamos se já chegaram pelo menos oito guarda-redes, pois para se terem duas equipas precisamos de ter oito jogadores (quatro para cada equipa) e caso já tenham chegado pelo menos oito vamos avaliar se existem quatro ou mais jogadores livres, visto que para se formar uma equipa precisamos de quatro jogadores e de um guarda-redes. Se essa condição se verificar, então alteramos o estado do jogador para  $FORMING\_TEAM$  e fazemos um decremento da variável playersFree, pois foi um jogador que passou de estar livre para pertencer a uma equipa. Para além disso, se for viável formar uma equipa, então o jogador, ao iterar sobre o ciclo for (NUMTEAMPLAYERS(4) - 1) vezes (faz menos uma vez pois ele já pertence à equipa), faz em cada iteração um semUp ao semáforo playersWaitTeam, simbolizando a entrega da confirmação que três jogadores pertencem agora à equipa e deste modo faz também (NUMTEAMPLAYERS(4) - 1) semDowns ao semáforo playersRegistered, significando que recebeu as confirmações que três jogadores ingressaram numa equipa, fazendo o decremento da variável playersFree em cada iteração pelo ciclo for, sendo esta parte apenas para jogadores mas ainda precisamos de colocar o guarda-redes.

Para colocar o guarda-redes na equipa, como entrou na condição *if*, então vai fazer um *semUp* ao semáforo *goaliesWaitTeam*, que simboliza que o guarda-redes está à espera que a equipa que este ingressou fique completa. Faz-se, também, um *semUp* ao semáforo *playerRegistered* para notificar que o guarda-redes faz agora parte de uma equipa. De seguida faz-se o decremento da variável *goaliesFree*, visto que o guarda-redes ingressou numa equipa e já não se encontra livre. Na variável ret colocamos o *teamid++*.

```
if (sh->fSt.playersFree < NUMTEAMPLAYERS || sh->fSt.goaliesFree < NUMTEAMGOALIES)
    sh->fSt.st.playerStat[id] = WAITING_TEAM;
   sh->fSt.st.playerStat[id] = FORMING_TEAM;
        if (semUp(semgid, sh->playersWaitTeam) == -1)
            perror("error on the down operation for semaphore access (PL)");
            exit(EXIT_FAILURE);
       if (semDown(semgid, sh->playerRegistered) == -1)
            perror("error on the up operation for semaphore access (PL)");
            exit(EXIT_FAILURE);
   if (semUp(semgid, sh->goaliesWaitTeam) == -1)
       perror("error on the down operation for semaphore access (PL)");
       exit(EXIT_FAILURE);
       perror("error on the up operation for semaphore access (PL)");
```

Figura 15 – Função playerConstituteTeam() na zona crítica

Caso ainda não haja jogadores livres ou guarda-redes livres suficientes, então irá ficar no estado WAITING\_TEAM. Caso já tenham chegado oito jogadores(*playersArrived*), então os próximos jogadores a chegar irão passar para o estado *LATE*, e irão permanecer nesse estado até ao final do jogo.

Fora da região crítica (Fig.16), caso o jogador se encontre no estado *FORMING\_TEAM*, ou seja, este está a constituir uma equipa, iremos fazer um *semUp* ao semáforo *refereeWaitTeams*, para o jogador notificar o árbitro que uma equipa foi formada.

Caso não esteja no estado *FORMIMG\_TEAM*, vamos ver se está no estado *WAITING\_TEAM* e caso esteja faz um *semDown* do semáforo *playersWaitTeam*, que notifica que o jogador está à espera que a equipa fique formada. De seguida, iremos à variável *ret* e colocamos o valor de *teamId*. Outro semáforo necessário para esta função é o *playerRegistered*, fazendo um *semUp*, simbolizando que houve um jogador que se registou na equipa.

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

// TODO: insert your code here */
if (sh->fst.st.playerStat[id] == FORMING_TEAM)
{
if (semUp(semgid, sh->refereeWaitTeams) == -1)
{
    perror("error on the down operation for semaphore access (PL)");
exit(EXIT_FAILURE);
}

if (sh->fst.st.playerStat[id] == WAITING_TEAM)
{
    if (semDown(semgid, sh->playersWaitTeam) == -1)
    {
        perror("error on the up operation for semaphore access (PL)");
        exit(EXIT_FAILURE);
}

ret = sh->fst.teamId;

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

ret = sh->fst.teamId;

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

ret = sh->fst.teamId;

ret = sh->
```

Figura 16 - Função playerConstituteTeam fora da zona crítica

#### 3.3.3 - waitReferee()

Em relação à função *waitReferee()* (Fig.17), é dito que esta função tem de atualizar o estado do *player*, e esperar que o árbitro dê início ao jogo.

Para atualizarmos o estado temos de fazer um *if, dentro da região critica*, para saber se estamos a tratar de um *player* da *team 1* ou da team 2, caso este seja da *team 1*, o seu estado fica WAITING\_TEAM\_1, caso seja da *team 2*, o seu estado fica WAITING\_TEAM\_2.

Figura 17 - Função waitReferee() do Player

Já fora da região crítica, fazemos uso do semáforo *playersWaitReferee* através da função *semDown()*, pois os *players* vão estar à espera da confirmação do árbitro para que o possam começar a jogar.

#### 3.3.4 - *playUntilEnd()*

Relativamente à função *playUntilEnd()* (Fig.18), o que fizemos foi: atualizar o estado o *player* e esperar que o árbitro termine o jogo.

Dentro da região crítica, vamos atualizar o estado do *players*, a atualização é feita com um *if*, para distinguir a team a que o player pertence, para a *team* 1, o estado com que o *goalie* fica é PLAYING\_1, para a *team* 2, o estado com que o *player* fica é PLAYING\_2. Ao fim usamos a função *saveState()*, para que o estado seja atualizado.

Figura 18 - Função playUntilEnd()

Já fora da região crítica, fazemos uso do semáforo *playersWaitEnd*, com recurso à função *semDown()*, fazemos um Down no semáforo, pois desta forma os *players* vão estar à espera que o jogo acabe.

### 4 - Resultados

Durante a implementação do código foram feitos testes (*make pl, make gl, make rf*), com a nossa implementação e com o código pré-compilado fornecido pelo Professor, para termos sempre uma noção se estávamos a ir no caminho certo para encontrar a solução.

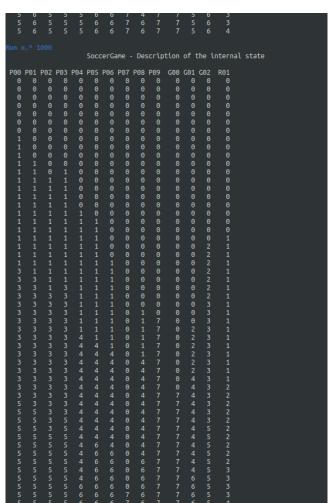
Neste ponto do relatório, vão ser avaliados os resultados obtidos, para isso, inicialmente iremos correr o *script run.sh*, *script* esse que simula 1000 jogos, ao correr-mos o *run.sh* ficamos a saber se existiam *deadlocks* na nossa implementação.

Mais tarde, o que fizemos foi escolher arbitrariamente um desses *outputs*, e analisar detalhadamente todas as transições de estados de todos os indivíduos envolvidos.

#### 4.1 - Confirmação dos resultados

#### 4.1.1 - Avaliação de deadlocks

Ora, nesta fase decidimos correr o nosso programa 1000 vezes (Fig.19), o que é um número considerável de vezes para analisar a existência de *deadlocks*, para isso usamos o script *run.sh*, e como correr todo até ao fim, podemos concluir que não existem quaisquer *deadlocks* na nossa implementação.



encontram da maneira certa.

Nota: A figura (esta aqui ao lado),

necessária, mas não suficiente para um resultado correto, para isso temos de analisar um jogo e ver se todas as fases do mesmo se

Não haver deadlock, é uma condição

**Nota:** A figura (esta aqui ao lado), mostra o resultado da última execução, porém existe um ficheiro com as execuções todas que pode ser consultado <u>aqui</u> (Por razões de tamanho é necessário fazer download do ficheiro, o GitHub não o consegue abrir).

Figura 19 – Averiguação de deadlocks

#### 4.1.2 - Confirmação dos resultados

De acordo com todas as condições que foram por nós abordadas no ponto 2.2 – O problema, o resultado obtido (Fig.20) mostra que todas essas condições são abordadas e tidas em atenção pelo nosso código C, dessa forma obtivemos os seguintes resultados satisfatórios, a equipa 1 tem 5 elementos (P01, P02, P03, P04, G01), a equipa 2 tem 5 elementos (P01, P05, P06, P06, G02), e um arbitro (R01), sendo que há 3 jogadores que chegaram atrasados e não jogaram (P08, P09, G00).

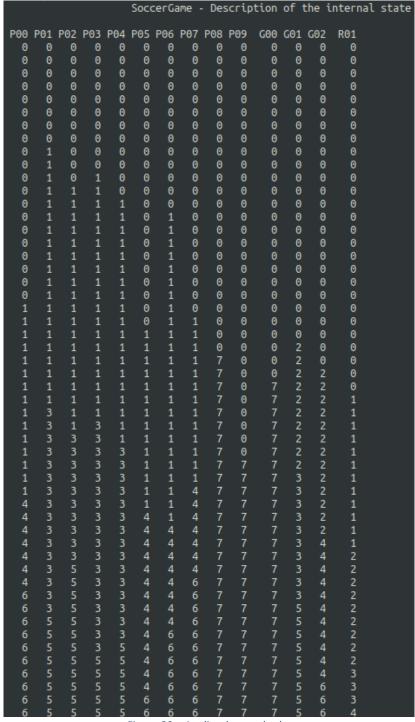


Figura 20 – Analise dos resultados

### 5- Conclusão

Algo muito importante a reter deste trabalho prático é o conhecimento adquirido com utilização de semáforos e de memória partilhada, ficando mais claros certos pormenores sobre estas temáticas.

No início da realização deste mesmo trabalho, sentimos alguma dificuldade em analisar todo o código fornecido pelo Professor, pois não sabíamos ainda bem o que cada ficheiro continha e fazia, porém à medida que fomos trabalhando sobre os mesmos, essas dificuldades tornaram-se escassas.

Neste ponto, e em tom conclusivo, achamos que conseguimos alcançar todas as metas que o guião do trabalho prático propôs. Os resultados obtidos são nos aspetos essenciais semelhantes aos que o Professor forneceu, e nesse sentido estamos em condições de concluir que conseguimos alcançar uma solução possível e certa.

# 6 - Bibliografia

- Para a realização deste trabalho prático consultamos os slides disponibilizados pelo Professor na página do *e-learning* da unidade curricular Sistemas Operativos.

Os sites foram consultados entre os dias 20/01/2021 e 23/01/2021:

https://pt.stackoverflow.com/

https://www.geeksforgeeks.org/use-posix-semaphores-c/

https://riptutorial.com/c/example/31715/semaphores