

Sistemas Operativos

Simulação de jogo de futebol



Trabalho n.º 2

2020/2021

Diogo Pereira Henriques da Cruz, nº 98595, P2 Mariana Cabral Silva Silveira Rosa, nº 98390, P5

Conteúdo

Introdução	2
Abordagem ao problema	3
Estruturação do código	8
Semáforos aplicados	9
Explicação do código semSharedMemoryReferee.c	10
Explicação do código semSharedMemoryPlayer.c	15
Explicação do código semSharedMemoryGoalie.c	21
Testes realizados	26
Conclusão	29
Fontes	29

Introdução

O 2º trabalho prático da unidade curricular Sistemas Operativos consiste em simular um jogo de futebol entre um grupo de amigos, através de um programa escrito na linguagem C, sob forma de tabela, onde cada número corresponderá a um estado atribuído. Sendo um jogo de futebol, claro que vamos precisar de jogadores (*players*), guarda-redes (*goalies*) e um árbitro (*referee*). Estas serão as entidades do nosso programa.

Assim, o objetivo principal deste trabalho é desenvolver um script na linguagem C que nos permita simular várias partidas de futebol (cada posição será aleatória), onde cada entidade (jogador, árbitro ou guarda-redes) é tratado como um processo independente, logo vamos ter de os sincronizar através de semáforos e memória partilhada (mais tarde iremos abordar como funcionará).

Abordagem ao problema

Em primeiro lugar, para conseguirmos resolver este projeto, precisamos de compreender todas as regras do jogo e o código fornecido pelo docente. Foi-nos disponibilizado um *zip* **semaphore_soccergame.tgz** com todos os *scripts* necessários, onde só precisamos alterar três destes: **semSharedMemPlayer.c** ,**semSharedMemGoalie.c e semSharedMemReferee.c** onde irão, cada um deles, mudar os estados do jogo e afetar o estado dos players, goalies e referee, respetivamente.

Resumidamente a maneira que este programa deve correr é a seguinte: Há um total de 10 jogadores de campo, 3 guarda-redes e 1 árbitro e vão chegando aleatoriamente. À medida que vão chegando ficam à espera de jogadores suficientes para formar uma equipa. Para ser formada são precisos 5 jogadores (4 players e 1 goalie), logo, como há 10 jogadores de campo e apenas 8 lugares para formar as 2 equipas, os últimos 2 players a chegar vão ficar ficar de fora e não participam no jogo (vão chegar atrasados). O mesmo acontece com os goalies, sendo que existem 3 e apenas 2 podem jogar, o último a chegar não irá jogar nesta partida. Mais tarde, quando houver jogadores suficientes para formar uma equipa, a última pessoa a chegar que vai completar a equipa de 5 jogadores vai formar a sua equipa e será o capitão. Este processo acontece 2 vezes, uma por cada equipa e algum tempo depois mais 4 jogadores passam para a equipa 1 e mais 4 para a equipa 2. Durante este processo não é necessário a presença do árbitro, por isso, caso o árbitro ainda não tenha chegado ao campo, os jogadores vão ficar todos à espera dele. O árbitro é o único que pode iniciar o jogo e sendo assim ele sempre que chega espera que as equipas se formem e, uma vez que estejam formadas, ele inicia o jogo. Após as equipas jogarem um bocado, o jogo termina (e consequentemente o programa) quando o árbitro apita declarando final do jogo.

Dentro do zip **semaphore_soccergame.tgz** encontramos 2 ficheiros distintos, o ficheiro **run** onde vamos correr o script principal do jogo no programa **probSemSharedMemSoccerGame.c** e o ficheiro **src** que é onde se encontram os códigos principais para a resolução do nosso problema; dentro deste último existe o **sharedDataSync.h** [Fig. 1 e Fig. 2] onde encontramos a criação dos semáforos e os seus IDS que iremos utilizar em conjunto com outras condições para chegar a uma solução final. Estes semáforos encontram-se dentro da estrutura **SHARED_DATA** assim como a estrutura **FULL_STAT** que será mais à frente abordada, sendo assim possível os seus dados serem usados em todos os códigos.

Fig. 1 - ID de cada semáforo

```
^{\prime**} \brief number of semaphores in the set ^*/
#define SEM NU
#define MUTEX
                                   1
#define PLAYERSWAITTEAM
                                   2
                                   3
#define GOALIESWAITTEAM
#define PLAYERSWAITREFEREE
                                   4
#define PLAYERSWAITEND
                                   5
#define REFEREEWAITTEAMS
                                   6
#define PLAYERREGISTERED
#endif /* SHAREDDATASYNC H */
```

Fig. 2 - Número de semáforos

```
/**

/** brief Definition of <em>full state of the problem</em> data type.

//* 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;
```

No script **probStruct.h** encontramos mais dados importantes para a resolução do projeto, é-nos dado a estrutura **FULL_STAT** [Fig. 3] que guarda nela outra estrutura **STAT** e onde também contém variáveis que serão importantes na estruturação do código e no funcionamento de todos os semáforos.

Fig. 3 - Estrutura FULL_STAT

Fig. 4 - Estrutura STAT

No script **probConst.h** encontramos as informações importantes, como os parâmetros que representam a quantidade de pessoas que existem e as necessárias para o jogo decorrer:

Número total de jogadores (NUMPLAYERS)	10
Número total de guarda-redes (NUMGOALIES)	3
Número de árbitros (NUMREFEREES)	1
Número de jogadores por equipa (NUMTEAMPLAYERS)	4
Número de guarda-redes por equipa (NUMTEAMGOALIES)	1

No mesmo script, encontramos também os diferentes estados que cada entidade vai percorrer ao longo da execução do programa:

Para o refere:

Estado 0 <u>"ARRIVING"</u>: o árbitro inicia neste estado e permanece até chegar ao campo de futebol.

Estado 1 <u>"WAITING_TEAMS"</u>: uma vez que o árbitro chegue ele fica neste estado até receber confirmação que ambas as equipas estão formadas

Estado 2 <u>"STARTING_GAME"</u>: uma vez formadas o árbitro passa para este estado onde pode iniciar o jogo quando quiser.

Estado 3 "REFEREEING": o árbitro passa para este estado quando pretende iniciar o jogo e ficará neste até decidir acabar o jogo.

Estado 4 <u>"ENDING_GAME":</u> quando o árbitro quiser ele pode terminar o jogo mudando para este estado e o programa acaba.

Estados	Referee
ARRIVING	0
WAITING_TEAMS	1
STARTING_GAME	2
REFEREEING	3
ENDING_GAME	4

Para players/goalies:

Estado 0 "<u>ARRIVING"</u>: todos os jogadores iniciam neste estado e permanecem até chegarem ao campo de futebol.

Estado 1 <u>"WAITING_TEAM"</u>: uma vez que um player/goalie chega tem possibilidade de pertencer a qualquer uma das equipas (ou seja, tem lugar numa das 2 possíveis equipas a ser formadas) ele passa para o estado 1 e fica à espera que hajam jogadores suficientes para formar uma equipa.

Estado 2 <u>"FORMING_TEAM"</u>: o jogador a chegar que perceba que pode formar uma equipa (quer seja player ou goalie), por exemplo, se for um player e este notar que estão outros 3 jogadores (no mínimo) e 1 goalie já à espera (no mínimo) ou chegar um goalie que note que há 4 players (no mínimo) para formar a sua equipa então vai passar do estado 0 para este estado, tornando-se o capitão de uma nova equipa a ser formada e vai chamar os outros 4 jogadores para pertencerem à sua equipa, não podendo estes depois fazer parte de outra equipa. Só 2 pessoas irão passar por este estado pois cada equipa só vai ter 1 capitão que irá ser responsável pela formação da equipa.

Estado 3 "<u>WAITING_TEAM_1</u>": Após o 1º capitão reunir os 5 jogadores, estes todos vão representar a equipa 1 e ficam à espera neste estado até que o árbitro dê início ao jogo.

Estado 4 <u>"WAITING_TEAM_2":</u> Após o 2º capitão reunir os 5 jogadores, estes todos vão representar a equipa 2 e ficam à espera neste estado até que o árbitro dê início ao jogo.

Estado 5: "PLAYING_1": Uma vez que o árbitro chegue ao seu estado 2 "STARTING GAME" e inicie o jogo os jogadores da equipa 1 passam do estado 3 para este estado sinalizando que estão a jogar pela equipa 1 e ficarão assim até o árbitro terminar o jogo.

Estado 6: <u>"PLAYING_2"</u>: Uma vez que o árbitro chegue ao seu estado 2 "STARTING GAME" e inicie o jogo os jogadores da equipa 2 passam do estado 4 para este estado sinalizando que estão a jogar pela equipa 2 e ficarão assim até o árbitro terminar o jogo.

Estado 7 "LATE": quando um jogador chega e já não tem possibilidade de pertencer a nenhuma das 2 equipas passa logo para este estado que indica que não vai participar naquele jogo.

Estados	Player/Goalie
<u>ARRIVING</u>	0
WAITING_TEAM	1
FORMING_TEAM	2
WAITING_START_1	3
WAITING_START_2	4
PLAYING_1	5
PLAYING_2	6
<u>LATE</u>	7

Assim, após reunir um conjunto de informações sobre como podemos alcançar com sucesso o *script* (as regras do jogo de futebol, o que é que cada entidade faz, como jogar), podemos perceber o "mecanismo" por detrás do projeto e começar a trabalhar no código.

Estruturação do código

Para resolver este projeto, o docente implementou sete semáforos que iremos explicar pormenorizadamente cada um. Mas antes disso, achamos por bem explicar do que se trata e para que são úteis.

Os semáforos, tais como os nossos na vida real (no trânsito), ajudam a sincronizar o que os rodeia: isto é, na vida real evita colisões entre veículos diferentes, aplicado ao código sincroniza a comunicação entre processos ou *threads* .

Para além do uso dos semáforos, foi definido um *mutex*, utilizado inúmeras vezes no código, responsável por aceder à região crítica de um processo, uma exclusividade mútua no acesso à região.

Semáforos aplicados

Quando começamos a trabalhar neste projeto, o docente durante uma aula prática sugeriu que construíssemos uma tabela, com a finalidade de nos ajudar a desenvolver o raciocínio, para entrarmos "mais no problema", para alcançar uma solução. E assim foi:

Semáforo	Entidade que vai fazer Down	Em que função vai fazer down	#D own s	Entidade que vai fazer Up	Em que função vai fazer up	#Ups
playersWaitTeam	Players	playerConstituteTeam()	1	Players	playerConstituteTea m()	3
goaliesWaitTeam	Goalie	goalieConstituteTeam()	1	Players	playerConstituteTea m()	1
playersWaitReferee	Goalie + Players	waitReferee()	2	Referee	StartGame()	1
playersWaitEnd	Players+G oalies	playUntilEnd()	2	Referee	endGame()	1
refereeWaitTeams	Referee	waitForTeams()	1	Goalie + Player (capitão)	GoaliesConstituteTea m() + playerConstituteTeam ()	2, um por equipa
playersRegistered	Goalie/Pl ayers	goaliesContituteTeam()+ playersContituteTeam()	4	Goalie + Player	GoalieConstituteTeam () + playerConstituteTeam ()	1

Grande parte do código neste projeto já veio disponibilizado pelo docente, a parte mais desafiadora foi decifrar o que estava escrito em cada script para saber onde começar a encontrar a solução.

Foi-nos pedido para escrever só dentro de certas funções que faziam o código correr de forma correta, vamos explicar as mesmas posteriormente. Todas as outras importantes foram inicializadas e geradas previamente pelo docente.

Explicação do código semSharedMemoryReferee.c

Há 5 funções neste código em que podemos trabalhar, cada uma vai utilizar um estado diferente do Referee.

Função arrive():

Dentro da região crítica do mutex vamos atualizar o estado do árbitro por um daqueles que estão atribuídos a esta entidade. Começamos com o estado **ARRIVING**, onde indicamos que é nesta função que o árbitro está para sair para o campo de futebol. Para aceder à variável responsável pela mudança de estado do árbitro (RefereeStat), que se encontra na estrutura STAT, temos de aceder às estruturas fornecidas pelo professor: começando primeiro por utilizar o ponteiro para a memória partilhada SHARED_DATA, de seguida acedemos à estrutura FULL_STAT para daí chegar à estrutura STAT e atualizar a variável. Este ponteiro (sh) vai ser usado muito frequentemente pois é o que permite aceder aos dados todos guardados em memória partilhada. Após mudar o estado temos também o passo importante de atualizar e guardar o novo estado e podemos assim sair da região crítica do mutex.

Fig. 5- Função arrive()

Função waitForTeams():

Dentro da região crítica do mutex vamos atualizar o estado do árbitro agora para o estado 1 definido por **WAITING_TEAMS** e é nesta função que o árbitro chega e inicia a sua espera até que ambas as equipas estejam formadas. Mais uma vez temos de guardar o estado atual do árbitro e temos tudo para poder sair da região crítica do mutex. De seguida vamos usar pela 1ª vez um semáforo que irá ser o *refereeWaitTeams*, relembro que, estando este semáforo dentro da estrutura da memória partilhada temos de usar o ponteiro *sh* para aceder ao semáforo. O árbitro vai dar down 2 vezes neste semáforo, sinalizando que está à espera que as duas equipas se formem. Uma vez que cada equipa se formar, cada uma delas vai dar up a este semáforo, que também será feito 2 vezes, uma por capitão.

Fig. 6- Função waitForTeams()

Função startGame():

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

sh->fSt.st.refereeStat = STARTING_GAME;
saveState(nFic, &sh->fSt);

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

for (int i = 0; i < NUMPLAYERS; i++) {
    if (semUp(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1)
    { /* leave critical region */
        perror("error on the up operation for semaphore access (RF)");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
}
```

Fig. 7- Função startGame()

Dentro da região crítica do mutex vamos atualizar o estado do árbitro agora para o estado 2 definido por **STARTING_GAME** e é nesta função que o árbitro prepara-se para iniciar a partida. Mais uma vez temos de guardar o estado atual do árbitro e podemos sair da região crítica do mutex. De seguida vamos dar *up* ao semáforo *playersWaitReferee* 2 vezes, sinalizando que cada uma das 2 equipas já se formou e o árbitro pode dar início ao jogo quando quiser.

Função play():

Dentro da região crítica do mutex vamos atualizar o estado do árbitro agora para o estado 3 definido por **REFEREEING** e é nesta função que o árbitro reconhece que as equipas estão formadas e inicia o jogo quando quiser. Mais uma vez temos de guardar o estado atual do árbitro e temos tudo para poder sair da região crítica do mutex.

Ficará aqui até decidir terminar o jogo.

Fig. 8- Função play()

Função endGame():

Dentro da região crítica do mutex vamos atualizar o estado do árbitro agora para o estado 4 definido por **ENDING_GAME** e é nesta função que o árbitro vai dar o apito final para o fim do jogo. Mais uma vez temos de guardar o estado atual do árbitro e temos tudo para poder sair da região crítica do mutex. De seguida vamos dar *up* do semáforo *playersWaitEnd* dez vezes, uma por cada jogador na partida, para avisar cada um individualmente que o jogo terminou. Este semáforo foi *down* nos códigos do semSharedMemPLayer.c e do semSharedMemGoalie.c para cada jogador que entrava na partida.

```
#/
static void endGame ()

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

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);
    }

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

}

**The content of the conte
```

Fig. 9- Função endGame()

Explicação do código semSharedMemoryPlayer.c

Existem 4 funções neste código, cada uma vai utilizar um estado diferente do jogador.

Função arrive():

Dentro da região crítica do *mutex* vamos atualizar o estado do jogador e guardála, tal como fizemos no Referee, a indicar que está a chegar.

Fig. 10- Função arrive()

Função playerConstituteTeam():

Fig. 11- Função playerConstituteTeam() - parte 1

Como foi explicado anteriormente, uma equipa é constituída por 5 elementos, quatro jogadores e um guarda-redes. Esta função é direcionada para distinguir entre os players que vão formar as equipas, aqueles que vão ficar só em estado de espera e aqueles que vão chegar tarde. Quando o último jogador a chegar (o capitão) é um player e é este que vai formar a equipa. Logo, sabemos que tem que estar já à espera, no mínimo, 3 jogadores e 1 guarda-redes.

Assim, implementamos um contador que vai ser incrementado para o número de jogadores livres (sem equipa formada, playersFree) e os que chegaram (playersArrived). Dentro de um ciclo de condição **if**, enquanto o número de jogadores de campo que já tenham chegado for menor que o número de jogadores total que podem estar nas duas equipas (8), verifica se pelo menos 3 players e 1 guarda-redes estão livres. Se esta condição for verdadeira, atribuímos ao jogador a ser avaliado o atributo **FORMING_TEAM**, ou seja, ele vai ser o capitão e vai fechar uma equipa, digamos assim.

Depois, alteramos o número de jogadores livre, subtraímos quatro inteiros, uma vez que 4 jogadores vão para uma equipa, existem menos 4 jogadores livres. De igual

modo, subtraímos uma unidade ao número de guarda-redes livres (sem equipa). E por fim guardamos o estado de todos.

Posteriormente, elaboramos um ciclo *for*, que irá dar *up* 3 vezes (número de jogadores por equipa, excluindo o capitão) ao semáforo *playersWaitTeam* indicando que já não estão mais à espera de equipa, o semáforo estava *down* inicialmente para todos os jogadores que ainda estavam há espera.

Do mesmo modo, ativamos o semáforo *goaliesWaitTeam* pois o guarda-redes selecionado para a equipa já não está mais há espera de equipa.

Por último neste ciclo de condição *if*, fazemos 4 *downs* ao semáforo *playersRegistered*, uma vez que já registámos 4 jogadores novos.

Atribuímos à variável de retorno, ret, o teamID de cada equipa, e incrementamos

```
ret = sh->fSt.teamId;
    sh->fSt.teamId++; // teamId do capitao 1 e 2

}else{ // jogador normal
    sh->fSt.st.playerStat[id] = WAITING_TEAM;
    saveState(nFic, &sh->fSt);
}

}else{
    sh->fSt.st.playerStat[id] = LATE;
    saveState(nFic, &sh->fSt);
    sh->fSt.playersFree--;
}
```

cada vez que passa naquele ciclo, ou seja, no 1º loop a equipa 1 terá o teamID 1 e no 2º loop, a equipa 2 terá o teamID 2.

É de notar que este loop a verificar se existe o número de jogadores mínimo para formar equipa só vai ser usado 2 vezes, uma por cada entidade que chega e tem oportunidade de formar equipa.

Fig. 12- Função playerConstituteTeam() - parte 2

Para os restantes casos, elaboramos um *else*, onde vamos tratar dos casos onde um jogador está simplesmente à espera de formar equipa, atribuímos-lhe o estado WAITING_TEAM e guardamos o seu estado.

Voltando ao primeiro ciclo de condição mencionado, formamos uma condição *else*, que indica se o jogador chegou depois de todos os amigos já incluídos em equipas, então temos de lhe atribuir o estado LATE e diminuímos o número de jogadores livres.

```
if (semUp (semgid, sh->mutex) == -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 down operation for semaphore access (PL)");
        exit (EXIT_FAILURE);
    }

    ret = sh->fSt.teamId; // teamId do jogador

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

/* acorda equipa 1 e 2*/
    if (sh->fSt.st.playerStat[id] == FORMING_TEAM) {
        if (semUp (semgid, sh->refereeWaitTeams) == -1) {
            perror ("error on the up operation for semaphore access (RF)");
        exit (EXIT_FAILURE);
    }
}

return ret;
}
```

Fig. 13- Função playerConstituteTeam() - parte 3

Com todos os estados já definidos, damos *up* no nosso *mutex* para sair da região crítica.

De seguida atualizamos semáforos, para cada jogador que estiver no estado **WAITING_TEAM** damos *down* ao semáforo *playersWaitTeam*, indicando que esse jogador está à espera de equipa. E se assim for, atribuímos à variável de retorno *ret* o teamID do jogador e damos *up* ao semáforo *playerRegistered*, indicando que o jogador já está registado numa equipa.

Para "ativar" ambas as equipas formadas, ou seja, para os jogadores com o estado **FORMING_TEAM** (os capitães), ativamos (damos *up*) ao semáforo *refereeeWaitTeams* para informar ao árbitro que as equipas estão prontas a jogar e devolvemos a variável de retorno.

Função waitReferee():

Esta função tem como principal objetivo esperar pelo árbitro para iniciar o jogo e alterar os estados dos jogadores de ambas as equipas do estado **FORMING_TEAM** para o estado **WAITING_START_1** para a equipa 1 e **WAITING_START_2**. Através do acesso à região crítica, verificamos com uma condição *if* qual das equipas estamos a lidar e alterámos os estados. Por último, damos *down* ao semáforo *playersWaitReferee*.

```
atic 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);
 if (team == 1){ // muda para o estado 3
     sh->fSt.st.playerStat[id] = WAITING START 1;
     saveState(nFic, &sh->fSt);
 if (team == 2){ // muda para o estado 4
     sh->fSt.st.playerStat[id] = 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);
 if (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1){
 perror ("error on the down operation for semaphore access (PL)");
     exit (EXIT FAILURE);
```

Fig. 14- Função waitReferee()

Função playUntilEnd():

```
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);
   if (team == 1){ // muda para estado 5
       sh->fSt.st.playerStat[id] = PLAYING 1;
       saveState(nFic, &sh->fSt);
   if (team == 2){ // muda para estado 6
       sh->fSt.st.playerStat[id] = 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);
   if (semDown (semgid, sh->playersWaitEnd) == -1) {
       perror ("error on the up operation for semaphore access (RF)");
       exit (EXIT FAILURE);
```

Fig. 15- Função waitReferee()

A função **playUntilEnd()** procede de maneira muito semelhante à função descrita anteriormente, mas tem como principal objetivo esperar que o árbitro acabe a partida. Fazemos isso, de igual modo, verificando de qual das equipas estamos a falar e alterámos do estado **WAITING_TO_START_1** ou **WAITING_TO_START_2** para **PLAYING_1** ou **PLAYING_2**.

Explicação do código semSharedMemoryGoalie.c

Este código é bastante semelhante ao semSharedMemoryPlayer.c onde também existem 4 funções iguais, cada uma vai utilizar um estado diferente do goalie.

Função arrive():

Dentro da região crítica do *mutex* vamos atualizar o estado do goalie e guardála, tal como fizemos no Referee e no Player, a indicar que está a chegar.

Fig. 16- Função arrive()

Função qoalieConstituteTeam():

De forma igual ao *playerConstituteTeam()* esta função é direcionada para distinguir entre os guarda-redes que vão formar as equipas, aqueles que vão ficar só em estado de espera e aqueles que vão chegar tarde. Quando o último jogador a chegar (o capitão) é um goalie é este que vai formar a equipa. Para isto sabemos que tem de estar já à espera, no mínimo, 4 jogadores de campo.

Assim, implementamos um contador que vai ser incrementado para o número de guarda-redes livres (sem equipa formada, goaliesFree) e os que chegaram (goaliesArrived). De igual forma como fizemos com os players, dentro de um ciclo de condição if, vemos enquanto o número de guarda-redes que já tenham chegado for

menor que o número de goalies total que podem estar nas duas equipas (3), verifica se pelo menos 4 players estão livres. Se esta condição for verdadeira, atribuímos ao jogador a ser avaliado o atributo **FORMING_TEAM**, ou seja, ele vai ser o capitão e vai fechar uma equipa.

Depois, alteramos o número de jogadores livres e de guarda-redes livres de maneira igual que fizemos no *playersConstituteTeam()* no código do Player. E por fim guardamos o estado de todos.

Posteriormente, elaboramos um ciclo for, que irá dar up 4 vezes (número de jogadores de campo na equipa) ao semáforo playersWaitTeam indicando que já não estão mais à espera de equipa e fazemos também mais 4 downs ao semáforo playersRegistered, uma vez que já registámos 4 jogadores novos.

Da mesma maneira atribuímos à variável de retorno, ret, o teamID de cada equipa, igual ao código do outro script.

```
int ret = 0;
if (semDown (semgid, sh->mutex) == -1) {
    perror ("error on the up operation for semaphore access (GL)");
sh->fSt.goaliesFree++;
sh->fSt.goaliesArrived++;
                              //os q chegam
if (sh->fSt.goaliesArrived < NUMGOALIES){</pre>
    if (sh->fSt.playersFree >= NUMTEAMPLAYERS){ //capitao goalie
        sh->fSt.st.goalieStat[id] = FORMING_TEAM;
        sh->fSt.playersFree = sh->fSt.playersFree-4;
sh->fSt.goaliesFree--;
        saveState(nFic, &sh->fSt);
            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 down operation for semaphore access (PL)");
        ret = sh->fSt.teamId;
        sh->fSt.teamId++; // teamId do capitao 1 e 2
```

Fig. 17- Função goaliesConstituteTeam() - parte 1

Para os restantes casos, elaboramos um *else*, onde vamos tratar dos casos onde um goalie está simplesmente à espera de formar equipa, atribuímos-lhe o estado **WAITING_TEAM** e guardamos o seu estado.

Voltando ao primeiro ciclo de condição mencionado, formamos uma condição else, que indica que o goalie chegou depois de todos os amigos já incluídos em equipas, então temos de lhe atribuir o estado LATE e diminuímos o número de guarda-redes livres.

Com todos os estados já definidos, damos up do mutex para sair da região crítica.

Fig. 18- Função goaliesConstituteTeam() - parte 2

De seguida atualizamos semáforos, para cada guarda-redes que estiver no estado **WAITING_TEAM** damos *down* ao semáforo *goaliesWaitTeam*, indicando que esse guarda-redes está à espera de equipa. E se assim for, atribuímos à variável de retorno ret o teamID do jogador e damos *up* ao semáforo *playerRegistered*, indicando que o jogador já está registado numa equipa.

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

ret = sh->fSt.teamId; // teamId do goalie

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

/* accorda equipa 1 e 2*/
    if (sh->fSt.st.goalieStat[id] == FORMING_TEAM){
    if (semUp (semgid, sh->refereeWaitTeams) == -1) {
        perror ("error on the up operation for semaphore access (RF)");
        exit (EXIT_FAILURE);
    }
}

return ret;

return ret;
}
```

Fig. 19- Função goaliesConstituteTeam() - parte 3

Para "ativar" ambas as equipas formadas, ou seja, para os goalies com o estado **FORMING_TEAM** (os capitães), ativamos (damos *up*) ao semáforo *refereeeWaitTeams* para informar ao árbitro que as equipas estão prontas a jogar e devolvemos a variável de retorno.

Função waitReferee():

```
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);
   if (team == 1){ // muda p estado 3
       sh->fSt.st.goalieStat[id] = WAITING START 1;
       saveState(nFic, &sh->fSt);
   if (team == 2){ // muda p estado 4
       sh->fSt.st.goalieStat[id] = 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);
   if (semDown(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1){
   perror ("error on the down operation for semaphore access (PL)");
       exit (EXIT_FAILURE);
```

Fig. 20 - Função waitReferee()

Tal como explicado anteriormente, esta função tem como principal objetivo esperar pelo árbitro para iniciar o jogo e alterar os estados dos jogadores de ambas as equipas do estado **FORMING_TEAM** para o estado **WAITING_START_1** para a equipa 1 e **WAITING_START_2**. Através do acesso à região crítica, verificamos com uma condição *if* qual das equipas estamos a lidar e alterámos os estados. Por último, dá-mos *down* ao semáforo *playersWaitReferee*.

Função playUntilEnd():

Esta função também funciona como a que descrevemos anteriormente no **semSharedMemoryGoalie.c**, tem como principal objetivo esperar que o árbitro acabe a partida. Fazemos isso, de igual modo, verificando de qual das equipas estamos a falar e alterámos do estado **WAITING_TO_START_1** ou **WAITING_TO_START_2** para **PLAYING_1** ou **PLAYING_2**.

```
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);
    }

    if (team == 1){ // muda p estado 5
        sh->fSt.st.goalieStat[id] = PLAYING_1;
        saveState(nFic, &sh->fSt);
    }

    if (team == 2){ // muda p estado 6
        sh->fSt.st.goalieStat[id] = 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);

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

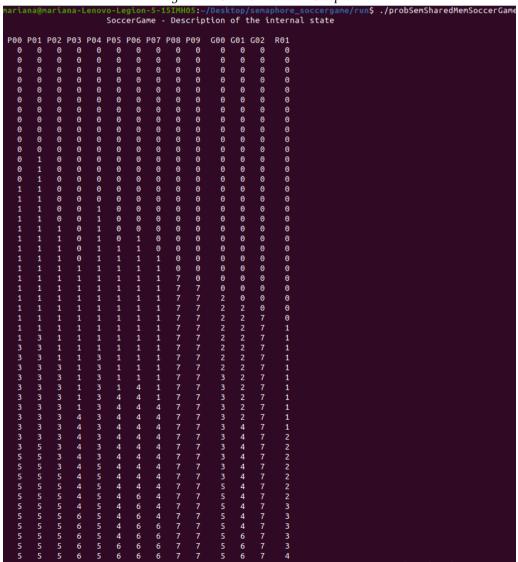
Fig. 21 - Função playUntilEnd()

Testes realizados

Para compilar os scripts mencionados anteriormente, no terminal, dirigimo-nos para a pasta src e compilamos ao escrever make [Fig.22]. Depois, direcionamo-nos para a pasta run e executamos o código ./probSemSharedMemSoccerGame [Fig.23].

```
mariana@mariana-Lenovo-Legion-5-15IMH05:~/Desktop$ cd ./semaphore_soccergame/
mariana@mariana-Lenovo-Legion-5-15IMH05:~/Desktop/semaphore_soccergame$ cd ./src
mariana@mariana-Lenovo-Legion-5-15IMH05:~/Desktop/semaphore_soccergame/src$ make
rm -f *.o
gcc -Wall -g -c -o semSharedMemPlayer.o semSharedMemPlayer.c
gcc -Wall -g -c -o semaphore.o semaphore.c
gcc -Wall -g -c -o logging.o logging.c
gcc -o ../run/player semSharedMemPlayer.o sharedMemory.o semaphore.o logging.o -lm
gcc -Wall -g -c -o semSharedMemGoalie.o semSharedMemGoalie.c
gcc -o ../run/goalie semSharedMemGoalie.o sharedMemory.o semaphore.o logging.o
gcc -Wall -g -c -o semSharedMemReferee.o semSharedMemReferee.c
gcc -o ../run/referee semSharedMemReferee.o sharedMemReferee.o
gcc -wall -g -c -o probSemSharedMemReferee.o probSemSharedMemSoccerGame.o sharedMemory.o semaphore.o logging.o -lm
gcc -Wall -g -c -o probSemSharedMemSoccerGame.o sharedMemSoccerGame.o sharedMemory.o semaphore.o logging.o -lm
mariana@mariana-Lenovo-Legion-5-15IMH05:~/Desktop/semaphore_soccergame/src$ cd ../run
```

Fig. 22 e 23 - Terminal + Output



Com este primeiro exemplo, podemos comprovar que tudo o que dissemos anteriormente é verdadeiro e de facto acontece. Na última linha encontramos 5 jogadores no estado 5 (significa que estão a jogar pela equipa 1), 5 jogadores no estado 6 (significa que estão a jogar pela equipa 2), que 2 chegaram atrasados (7). Termina quando o árbitro anuncia fim do jogo (estado 4).

Aqui quem forma as equipas é o G00 (1º goalie a chegar) e forma a equipa 1 e o G01 (2º goalie a chegar) forma a equipa 2. Concluímos que, neste caso, ambos capitães são goalies. Vemos também que os primeiros 4 players a chegar ao campo de futebol, após algum tempo no estado 1 à espera de um capitão vão para a equipa 1 com a chegada do 1º goalie, passando do estado 1 para 3, indicando que estão na equipa 1. Os seguintes 4 players que chegaram ficaram também à espera de um capitão e quando o 2ª goalie chegou foi possível gerar a equipa, passando então do estado 1 de espera para o estado 4, indicando que pertencem à equipa 2. Os dois jogadores e guarda-redes que chegaram em último passam do estado 0 para o 7 porque chegaram tarde para o jogo.

Vemos aqui também que o árbitro chega pouco depois dos guarda-redes e fica em estado de espera até que as 2 equipas estejam formadas e que o capitão de cada uma o informe que pode começar o jogo. Uma vez com equipas formadas o árbitro passa para o estado 3 em que está a arbitrar o jogo e vemos os jogadores a passar do estado 3 para 5 indicando que estão a jogar pela equipa 1 e os outros passam do estado 4 para o 6 indicando que estão a jogar pela equipa 2. Quando o árbitro acaba o jogo passa para o estado 4 e avisa os jogadores, por fim o programa acaba.

Neste exemplo os 2 guarda-redes é que estão a formar equipas, que é o caso mais comum.

Realizamos 100 partidas e em muitas delas obtivemos um output parecido com o exemplo da figura 22.

Fig. 24 – Outro exemplo

naria	ana@r	naria	ana-l	_eno\	/o-L€	egio	n-5-:	15IMI	105:~	/Desl	(top,	/sema	phore	_soccergame/run\$./run.sh 100
tun r	1.° 1													
					Soco	erG	ame ·	- De	scrip	tion	of t	the i	ntern.	al state
P00	P01										G01		R01	
0	0	0	0	0	0	0	0 0	9 9	9 9	0 0	0 0	9 9	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	0 0	0	0 0								
0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	
0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	
0	1 1	1 1	0	0	0	0	0 0							
0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	
0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	
0	1 1	1 1	0	0 1	0	0 0	0 0	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	1 1	1	1 1	1	1	0 0	0 0	0	0 0	0 0	0	0 0	
1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	
1	1 1	1	1	1	1	1	1		0	2 2	0 0	0 0	0 0	
1	1	1 1	1 1	1 1	1 1	1	1		0 0	2	0	0	1	
1	1	1	1	1	1	1	1	7	7	2	0	0	1	
1	1 1	1 1	1 1	1	1	1	1		7 7	2 2	2	0 7	1 1	
1	1	3	1	1	1	1	1	7	7	2	2	7	1	
1	3	3	1	1	1	1	1		7	2	2	7	1	
1	3 3	3 3	1 1	3 3	1 3	1 1	1 1	7 7	7 7	2 2	2 2	7 7	1 1	
1	3	3	1	3	3	1	1		7	3	2	7	1	
1	3	3	1	3	3	1	1		7	3	2	7	2	
1	3 3	3 3	1 4	3 3	3 3	4	1 1	7 7	7 7	3 3	2	7 7	2 2	
4	3	3	4	3	3	4	1	7	7	3	2	7	2	
4	3	3 3	4	3	3	4	4	7 7	7 7	3	2	7	2	
4	3 3	5	4	3 3	3 3	4	4	7	7	3 3	4	7 7	2 2	
4	3	5	4	5	3	4	4	7	7	3	4	7	2	
4	3 3	5 5	4	5 5	3 3	6 6	4	7 7	7 7	3 3	4 4	7 7	2 3	
4	3	5	4	5	3	6	4	7	7	5	4	7	3	
4	5	5	4	5	3	6	4	7	7	5	4	7	3	
4 6	5 5	5 5	6 6	5 5	3 3	6 6	4 4	7 7	7 7	5 5	4 4	7 7	3 3	
6	5	5	6	5	5	6	4	7	7	5	4	7	3	
6	5	5	6	5	5	6	6	7	7	5	4	7	3	
6 6	5 5	5 5	6 6	5 5	5 5	6 6	6 6	7 7	7 7	5 5	6 6	7 7	3 4	
						Ĭ	Ĭ							

Posto a execução de todas as linhas de código ditas, dos testes realizados e das validações, podemos ver que de facto, cumprimos com o que nos foi pedido, um *script* onde é possível várias partidas válidas de jogos de futebol.

Conclusão

Ao longo deste trabalho, a nível teórico, consolidamos os nossos conhecimentos sobre os processos, semáforos, o que são e como funcionam, a sua utilidade e diversidade. A nível prático melhoramos o nosso conhecimento sobre a linguagem C, aprimorando as nossas habilidades de programação ao implementar novas metodologias de trabalho e pesquisa.

Em suma, chegamos a uma conclusão pessoal onde a combinação de escrever um script e escrever um relatório com base na criação desse código permite-nos otimizar o código e ter, ainda, um maior entendimento sobre o que estamos a criar, adquirindo ainda conhecimentos novos sobre diversos assuntos relacionados com a linguagem C.

Fontes

Para a concretização deste trabalho, para além das nossas bases adquiridas em semestres transatos, também nos baseamos na matéria lecionada durante as aulas teóricas e práticas da unidade curricular Sistemas Operativos, recorremos ao docente e pesquisamos em fóruns online quando algo não corria muito bem.