

Relatório de SO Simulação de jogo de futebol

Tomás Gameiro nº119586 — Francisco Silva nº118716

Dezembro 2024

Conteúdo

1	Introdução											
2	Variáveis Gerais e de Estado											
3	Esti	rutura	s de dados internos	4								
4	Semáforos											
5	Cód	ligo 5.0.1	"arrive()									
	5.1	semSh 5.1.1	aredMemGoalie.c	8								
		5.1.2	"waitReferee()	8								
		5.1.3	"playUntilEnd()	11								
	5.2	semSh 5.2.1	aaredMemPlayer.c	12 13								
		5.2.2	"waitReferee()	13								
		5.2.3	"playUntilEnd()	14								
	5.3	semSh 5.3.1	aredMemReferee.c	14 14								
		5.3.2	"startGame()	14								
		5.3.3	"play()	15								
		5.3.4	"endGame()	16								
		0.0.4	endowne()	17								
6	Test	tes Re	alizados	18								
7	Con	clusão	7 Conclusão									

1 Introdução

Este relatório descreve o desenvolvimento de uma solução para a simulação de um jogo de futebol envolvendo um grupo de amigos. O objetivo principal é implementar um programa em linguagem C que utiliza semáforos e memória partilhada para sincronizar e comunicar processos independentes, representando os papéis dos jogadores de campo, guarda-redes e árbitro.

2 Variáveis Gerais e de Estado

No ficheiro probConst.h estão definidas as diversas variáveis que temos que utilizar durante a realização do projeto.

As variáveis representam os possíveis estados e valores máximos para o número de players, goalies e de referees. Os players/goalies podem ter vários estados possíveis: ARRIVING, $WAITING_TEAM$, $FORMING_TEAM$, $WAITING_START_1$ / $WAITING_START_2$, $PLAYING_1$ / $PLAYING_2$ e LATE. O mesmo acontece com o árbitro: ARRIVING, $WAITING_TEAMS$, $STARTING_GAME$, REFEREEING e, por último, $ENDING_GAME$.

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

Tabela 1: Total de Jogadores, Guarda-redes e Árbitros

Variável	Código
ARRIVING	A
WAITING_TEAM	W
FORMING_TEAM	F
WAITING_START_1	S
WAITING_START_2	S
PLAYING_1	р
PLAYING_2	P
LATE	L

Tabela 2: Estados de Jogadores e Guarda-redes

Variável	Código
ARRIVINGR	A
WAITING_TEAMS	W
STARTING_GAME	S
REFEREEING	R
ENDING_GAME	Е

Tabela 3: Estados do Árbitro

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 é uma estrutura que serve para armazenar os estados dos 3 grupos, player, goalie e referee. Assim, este possui para os players um array de inteiros unsigned playerStat de tamanho 10, para os goalies um array de inteiros unsigned playerStat de tamanho 3 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;
```

Figura 1: Struct STAT.

Por outro lado o tipo FULL_STAT é uma estrutura que serve para armazenar informação sobre praticamente todas as variáveis intrínsecas ao problema dos 3 grupos, player, goalie e referee. Este guarda a estrutura de dados STAT 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, 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;
```

Figura 2: Struct FULL_STAT.

4 Semáforos

Os semáforos foram essencias para a realização deste trabalho. Pois alguns processos tinham que ser executados antes que outros. Os semáforos permitem, assim, bloquear processos quando necessário.

Os semáforos utilizaveis para este projeto foram:

Semáforo	Propósito do semáforo
<pre>mutex (valor inicial = 1)</pre>	Utilizado na região crítica, este é decrementado através do semDown(), 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 semUp().
$\verb playersWaitTeam (valor inicial = 0)$	Utilizado para bloquear o processo do player enquanto alguém não tiver a formar equipa, momento em que o semáforo é incrementado e o processo é libertado.
${\tt goaliesWaitTeam} \ (valor \ inicial = 0)$	Utilizado para bloquear o processo do <i>goalie</i> enquanto alguém não tiver a formar equipa, momento em que o semáforo é incrementado e o processo é libertado.
	Utilizado para bloquear o processo dos players e goalies enquanto um árbitro não começar o jogo, momento em que o semáforo é incrementado e o processo é libertado.
$\verb"playersWaitEnd" (valor inicial = 0)$	Utilizado para bloquear o processo dos players e goalies enquanto o árbitro não acabar o jogo, momento em que o semáforo é incrementado e o processo é libertado.
	Utilizado para bloquear o processo do referee até quando ambas as equipas não estiverem formadas, momento em que o semáforo é incrementado e o processo é libertado.
$\verb playerRegistered (valor inicial = 0)$	Utilizado para bloquear o processo dos players e goalies quando estes não estão inscritos numa equipa, momento em que o semáforo é incrementado e o processo é libertado.
	Utilizado para bloquear o processo do referee até quando ambas as equipas não estiverem prontas, momento em que o semáforo é incrementado e o processo é libertado.

Tabela 4: Descrição dos semáforos e seus propósitos

Durante a execução do trabalho estivemos a desenvolver esta tabela para nos poder-mos orientar nos diversos semáforos. Esta tabela foi editada algumas vezes devido a atribuições erradas aos semáforos, por exemplo o semáforo playing, que apesar de funcionar, se colocado na função waitReferee podia às vezes executar o código de modo erróneo, por isso escolhe-mos colocá- na função playUntilEnd depois de o novo estado ser registado e antes do semáforo de fim de jogo.

Semáforo	Entidade	Entidade Função		Entidade	Função	#up
	down	down		up	up	
players	Player	playerCon	1	Player	playerCon	3
Wait-		stitute-		(foar-	stitute-	
Team		Team		ming)	Team	
				Goalie	goalieCon	4
				(foar-	stitute-	
				ming)	Team	
goalies	Goalie	goalieCon	1	Player	playerCon	3
Wait-		stitute-		(foar-	stitute-	
Team		Team		ming)	Team	
				Goalie	goalieCon	4
				(foar-	stitute-	
				ming)	Team	
players	Player &	waitRefe	1	Referee	startGame	10
WaitRe-	Goalie	ree				
feree						
Players	Player &	playUntil	1	Referee	endGame	10
WaitEnd	Goalie	End				
Referee	Referee	waitFor	2	Player	playerCon	1
WaitTe-		Teams		(foar-	stitute-	
ams				ming)	Team	
				Goalie	goalieCon	1
				(foar-	stitute-	
				ming)	Team	
Player	Player	playerCon	4	Player &	playerCon	1
Registe-	(foar-	stitute-		Goalie	stitute-	
red	ming)	Team			Team	
	Goalie	goalieCon	4	Goalie	goalieCon	1
	(foar-	stitute-			stitute-	
	ming)	Team			Team	
Playing	Referee	startGame	10	Player &	playUntil	1
				Goalie	End	

Tabela 5: Descrição dos Semáforos e Funções Relacionadas

5 Código

Na realização deste projeto, concluímos três *scripts* (semSharedMemGoalie.c, semSharedMemPlayer.c e semSharedMemReferee.c), cada um com diversas funções para gerenciar o estado da partida, mas todos compartilham uma função em comum: a função "arrive()".

5.0.1 "arrive()"

Esta função tem como propósito definir o estado inicial do árbitro (ARRI-VINGR), guarda-redes ou jogador (ARRIVING). Isto é, dependendo de para qual dos indivíduos a função é chamada, esta define que este se encontra no estado 0, ou seja a chegar ao encontro. Este valor é então guardado utilizando o "saveState()".

```
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);
}
```

Figura 3: Função "arrive()".

5.1 semSharedMemGoalie.c

Neste script foram concluídas para além de "arrive()" as funções: "goalie Constitute
Team()", "wait Referee()"e "play
Until
End()".

5.1.1 "goalieConstituteTeam()"

Função começa por incrementar o número de guarda-redes livres e guarda-redes que chegaram.

Após isto verifica-se se a quantidade de guarda-redes que já chegaram é igual ao número de guarda-redes cuja chegada é necessária, se for o caso ,é

então, atribuído ao guarda-redes que acabou de chegar o estado de LATE e diminuída a quantidade de guarda-redes livres.

```
static int goalieConstituteTeam (int id)
{
   int ret = 0;

   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.goaliesFree++;
   sh->fSt.goaliesArrived++;
   if(sh->fSt.goaliesArrived==NUMGOALIES){
      sh->fSt.st.goalieStat[id] = LATE;
      saveState (nFic, &sh->fSt);
      sh->fSt.goaliesFree--;
```

Figura 4: 1ª parte da função "goalieConstituteTeam()".

Caso o guarda-redes adicionado não seja o último guarda-redes a chegar, é então verificado se há jogadores e guarda-redes suficientes para criar uma nova equipa, caso isto ocorra é modificado o estado do guarda-redes, acabado de chegar, para FORMING_TEAM (ou seja este é o capitão), e diminuídas as quantidades de jogadores e guarda-redes livres correspondentes ás quantias requeridas para criar uma equipa. Itera-se então pelos jogadores e notifica-se a cada um que uma equipa está a ser formada, e que eles fazem parte desta, e para além disso espera-se que os jogadores confirmem o seu registo na equipa (incrementa-se também o id da equipa para a próxima equipa ter o id seguinte).

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

Figura 5: $2^{\underline{a}}$ parte da função "goalie Constitute
Team()".

Caso não haja jogadores suficientes para criar uma equipa o guarda-redes é colocado em estado $WAITING_TEAM$.

Verifica-se então o estado do guarda-redes. Se este estiver em estado WAI-TING_TEAM, o semáforo goalies WaitTeam é bloqueado e este fica à espera que o capitão indique que este foi incluído na equipa. Ao receber o sinal, o id da equipa é atribuído à variável ret, o que indica à equipa que o guarda-redes foi associado. Por fim, incrementa-se playerRegistered. No entanto, caso o guarda-redes esteja em estado FORMING_TEAM, este é o capitão e, então, é enviado um sinal ao árbitro através de referee WaitTeams a informar que a equipa foi criada.

```
} else {
10
              sh->fSt.st.goalieStat[id] = WAITING_TEAM;
              saveState (nFic, &sh->fSt);
11
13
          if (semUp (semgid, sh->mutex) == -1) {
14
15
              perror ("error on the up operation for semaphore access (GL)");
16
               exit (EXIT_FAILURE);
17
18
19
          /* TODO: insert your code here */
         if(sh->fSt.st.goalieStat[id] == WAITING_TEAM){
20
21
              if (semDown (semgid, sh->goaliesWaitTeam) == -1) {
22
                  perror ("error on the up operation for semaphore access (GL)");
23
                  exit (EXIT_FAILURE);
24
              ret = sh->fSt.teamId;
26
27
              if (semUp (semgid, sh->playerRegistered) == -1) {
28
                  perror ("error on the up operation for semaphore access (GL)");
29
                  exit (EXIT_FAILURE);
30
          } else if (sh->fSt.st.goalieStat[id] == FORMING_TEAM){
31
              if (semUp (semgid, sh->refereeWaitTeams) == -1) {
32
33
                  perror ("error on the up operation for semaphore access (GL)");
                  exit (EXIT_FAILURE);
34
35
              }
36
          }
37
          return ret;
38
```

Figura 6: 3ª parte da função "goalieConstituteTeam()".

5.1.2 "waitReferee()"

Verifica-se o estado do guarda-redes e atualiza-se para WAITING_START_1 ou WAITING_START_2, dependendo da equipa a que este pertence. Este estado indica que o guarda-redes está à espera do início do jogo.

De seguida, o semáforo $\it mutex$ é libertado, permitindo que outros processos acedam aos recursos partilhados.

O guarda-redes então bloqueia no semáforo *playersWaitReferee*, ficando à espera que o árbitro sinalize o início do jogo.

```
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.goalieStat[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 (GL)");
        exit (EXIT_FAILURE);
}
```

Figura 7: Função "waitReferee()".

5.1.3 "playUntilEnd()"

Verifica-se o estado do guarda-redes e atualiza-se para $PLAYING_1$ ou $PLAYING_2$, dependendo da equipa a que este pertence. Este estado indica que o guarda-redes está atualmente a jogar.

De seguida, o semáforo *mutex* é libertado, permitindo que outros processos acedam aos recursos partilhados, depois o guarda-redes sinaliza o semáforo *playing* com uma operação de subida (semUp). Esta ação serve para informar o árbitro que o guarda-redes está pronto e a participar no jogo.

O guarda-redes então bloqueia no semáforo players WaitEnd, ficando à espera que o árbitro sinalize o fim do jogo.

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

Figura 8: Função "playUntilEnd()".

5.2 semSharedMemPlayer.c

Neste script foram concluídas para além de "arrive()" as funções: "playerConstituteTeam()", "waitReferee()" e "playUntilEnd()". As implementações destas funções são praticamente idênticas às funções usadas no script dos guarda-redes com umas pequenas modificações, então as explicações vão se limitar a estas.

5.2.1 "playerConstituteTeam()"

As mudanças que ocorrem nesta função, limitam-se à mudança dos semáforos usados dos semáforos dos guarda-redes para semáforos associados aos jogadores e em vez de se iterar por 4 jogadores, quando o jogador é capitão, itera-se por 3 jogadores e 1 guarda-redes.

5.2.2 "waitReferee()"

Tal como na função anterior, esta é semelhantíssima à função utilizada no *script* dos guarda-redes, a única mudança são os semáforos acessados, que são os semáforos correspondentes aos jogadores e não aos guarda-redes.

5.2.3 "playUntilEnd()"

Por fim esta função, novamente, realiza as mesmas operações que a função correspondente para os guarda-redes mas com semáforos de jogadores.

5.3 semSharedMemReferee.c

Neste script foram concluídas para além de "arrive()" as funções: "waitForTeams()", "startGame()", "play()"e "endGame()".

5.3.1 "waitForTeams()"

Esta função atualiza o estado do árbitro para WAITING_TEAMS. Em seguida, o árbitro entra na fase de espera pela formação de duas equipas. Para isso, bloqueia o semáforo referee WaitTeams duas vezes, uma por cada equipa que precisa ser formada. Cada desbloqueio desse semáforo vem de quem constitui as equipas, sincronizando assim o árbitro com os jogadores e guarda-redes que formam as equipas.

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

Figura 9: Função "waitForTeams()".

5.3.2 "startGame()"

O árbitro atualiza o seu estado para *STARTING_GAME*. De seguida, o árbitro começa a notificar todos os jogadores e guarda-redes para começarem o jogo e fica a espera que todos comecem a jogar.

```
static void startGame ()
   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 = 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);
   }
    /* TODO: insert your code here */
    for(int i = 0; i < NUMPLAYERS; i++){</pre>
       if(semUp(semgid, sh->playersWaitReferee) == -1){
           perror("error on the up operation for semaphore access (RF)");
            exit(EXIT_FAILURE);
        if(semDown(semgid, sh->playing) == -1){
            perror("error on the up operation for semaphore access (RF)");
            exit(EXIT_FAILURE);
   }
```

Figura 10: Função "startGame()".

5.3.3 "play()"

O estado do árbitro é alterado para REFEREEING, o que indica que este está a arbitrar o jogo. Depois é simulada a duração do jogo através do usleep().

```
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);
}
```

Figura 11: Função "play()".

5.3.4 "endGame()"

Nesta função que finaliza o jogo, o árbitro vai alterar o seu estado para $EN-DING_GAME$. Após isto, notifica todos os jogadores para terminarem as suas atividades no jogo.

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

Figura 12: Função "endGame()".

6 Testes Realizados

Para verificar a coerência dos nossos resultados, testamos o nosso código entidade por entidade com os binários dados pelo professor. No final quando já funcionavam as 3 entidades em separado, juntámo-las, através do make all, corremos 1000 vezes e como esperado verificamos que não houve nenhum deadlock.

A verificação da lógica esperada foi realizada linha por linha analisando se havia coerência com o exemplo do professor. Aqui vamos colocar 3 exemplos de resultados analisados, o primeiro caso quem formasse a equipa fossem dois goalies, a segunda caso fossem dois players e o último caso se fosse um goalie e um player.

P00	P01	P02	P03	P04		P06	P07	P08	P09		G01		R01
Α	Α	A	Α	A	Α	A	Α	Α	Α	Α	A	Α	Α
Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α
Α	Α	Α	W	Α	Α	Α	Α	Α	A	Α	Α	Α	Α
Α	Α	Α	W	Α	Α	Α	A	Α	Α	Α	Α	Α	Α
Α	Α	Α	W	Α	Α	Α	W	Α	Α	A	Α	Α	Α
Α	Α	Α	W	Α	Α	Α	W	Α	A	Α	Α	Α	A
Α	Α	Α	W	Α	Α	Α	W	Α	W	Α	Α	Α	Α
Α	A	A	W	A	A	A	W	A	W	A	A	A	A
Α	A	W	W	A	A	A	W	A	W	A	A	A	A
Α	A	W	W	A	A	A	W	A	W	A	A	A	A
A A	A A	W	W	A A	A A	A A	W	W	W	A A	A A	A A	A A
W	A	W	W	A	A	A	W	W	W	A	A	A	A
W	A	W	W	A	A	A	W	W	W	A	A	A	A
W	A	W	W	W	A	A	W	W	W	A	A	A	A
W	A	W	W	W	A	A	W	W	W	A	A	A	A
W	A	W	W	W	W	A	W	W	W	Ā	A	A	Ā
W	A	W	W	W	W	A	W	W	W	Ā	A	A	Ā
W	A	W	W	W	W	î	W	W	W	A	A	A	Ā
W	A	W	W	W	W	Ĺ	W	W	W	A	A	A	A
W	Ĺ	W	W	W	W	Ĺ	W	W	W	A	Α	A	A
W	Ĺ	W	W	W	W	Ĺ	W	W	W	A	Α	Α	A
W	Ē	W	W	W	W	Ĺ	W	W	W	F	Α	Α	Α
W	Ē	W	5	W	W	Ē	W	W	W	F	Α	Α	Α
W	L	W	s	W	W	L	s	W	W	F	Α	Α	Α
W	L	W	S	W	W	L	s	W	S	F	Α	Α	Α
W	L	S	S	W	W	L	s	W	S	F	Α	Α	Α
W	L	S	S	W	W	L	s	W	S	S	Α	Α	Α
W	L	5	5	W	W	L	5	W	5	5	Α	Α	Α
W	L	S	S	W	W	L	S	W	S	S	F	Α	Α
W	L	S	S	W	W	L	S	S	S	S	F	Α	Α
S	L	5	S	W	W	L	5	S	5	5	F	Α	Α
S	L	S	S	S	W	L	S	S	S	S	F	Α	Α
S	L	S	S	S	S	L	S	S	5	S	F	Α	Α
S	L	5	5	S	S	L	5	S	5	5	S	Α	Α
S	L	S	S	S	S	L	S	S	S	S	S	Α	Α
S	L	S	S	S	S	L	S	S	5	S	S	L	Α
S	L	5	S	S	S	L	S	S	5	S	S	L	Α
S	L	5	S	S	S	L	5	S	5	S	S	L	W
S	L	S	S	S	S	L	S	S	S	S	S	L	S
S	L	5	р	S	S		S	S	5	S			S
S	L	5	р	S	S	L	Р	S	S	S	S	L	S
S	L	S	р	S	S	L	р	S	р	S	S	L	S
S	L	р	р	S	S	L	Р	S	Р	S	S	L	S
S	L	р	р	S	S	L	р	S	р	р	S	L	S
S	L	р	р	S	S	L	р	P	р	р	S	L	S
P	L	р	р	S	S	L	Р	P	р	р	S	L	S
P	L	р	р	P	S	L	р	P	р	р	S	L	S
P P	L	р	р	P	P P	L	р	P	р	р	S	L	S S
	L	р	р	P		L	р	P	р	р	P	L	
P P	L	р	р	P P	P P	L	р	P	р	р	P P	L	R E
۲	L	р	р	- 1	- 1	L	р	Р	р	р	- 1	L	С

Figura 13: Dois goalies "F".

19

P00	P01	P02	P03	P04	Pas	P06	P07	PØ8	P09	G00	G01	G02	R01
A	A	A	A	A	A	A	A	A	A	A	А	A	A
A	A	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α
Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	W	Α	Α
Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	W	Α	Α
Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	W	W	Α
Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	W	W	Α
W	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	W	W	Α
W	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	W	W	Α
W	Α	Α	Α	Α	Α	W	Α	Α	Α	Α	W	W	Α
W	Α	Α	Α	Α	Α	W	Α	Α	Α	Α	W	W	Α
W	Α	Α	W	Α	Α	W	Α	Α	Α	Α	W	W	Α
W	Α	Α	W	Α	Α	W	Α	Α	Α	Α	W	W	Α
W	Α	Α	W	Α	Α	W	Α	Α	Α	Α	W	W	Α
W	Α	Α	W	Α	Α	W	F	Α	Α	Α	W	W	Α
S	Α	Α	W	Α	Α	W	F	Α	Α	Α	W	W	Α
S	Α	Α	W	Α	Α	S	F	Α	Α	Α	W	W	Α
S	Α	Α	S	Α	Α	S	F	Α	Α	Α	W	W	Α
S	Α	A	S	Α	W	S	F	A	Α	Α	W	W	Α
S	Α	A	S	Α	W	S	F	A	Α	Α	S	W	Α
S	Α	A	S	Α	W	S	S	A	Α	Α	S	W	Α
S	Α	Α	S	Α	W	S	S	Α	Α	Α	S	W	Α
S	W	Α	S	Α	W	S	5	Α	Α	Α	5	W	Α
S	W	Α	S	Α	W	S	5	Α	Α	Α	5	W	Α
S	W	Α	S	Α	W	S	5	Α	Α	Α	5	W	Α
S	W	A	S	Α	W	S	S	A	Α	Α	S	W	Α
S	W	A	S	Α	W	S	S	A	W	Α	S	W	Α
S	W	A	S	Α	W	S	S	F	W	Α	S	W	Α
S	W	A	S	L	W	S	S	F	W	Α	S	W	Α
S	W	A	S	L	S	S	5	F	W	Α	5	W	Α
5	W	A	S	L	S	S	S	F	W	Α	5	S	Α
S	W	A	S	L	S	S	S	F	W	Α	S	S	Α
S	W	Α	S	L	S	S	S	F	S	Α	S	S	Α
S	S	Α	S	L	S	S	S	F	S	Α	S	S	Α
S	5	A	5	L	S	S	5	S	S	A	S	S	A
S	S	L	S	L	S	S	5	S	S	Α	S	S	A
5	S	L	S	L	S	S	S	S	S	Α	S	S	Α
S	S	L	5	L	S	S	5	S	S	L	S	S	Α
S	S	L	5	L	S	S	S	S	S	L	5	S	A
S	S	L	5	L	S	5	5	S	S	L	S	S	W
5	S	L	5	L	S	5	5	S	S	L	5	S	S
р	S	L	5	L	S	5	5	S	S	L	5	S	S
р	S	L	5	L	S	р	5	S	S	L	5	S	S
Р	S	L	р	L	S	р	5	S S	S	L	5	S	S
р	S	L	р	L	S	р	5		S		р	S	S
р	S S	L	р	L	S P	р	р	S S	S S	L	р	S	S S
p	5	L	р	L	P	р	р	5	5	L	р	P	5
р	5	L	р	L	P	p p	р	5	P	L	p p	Р	5
р	5	L	р	L	P		р	P	Р	L	p	P	5
p p	P	L	р	L	P	p p	р	P	Р	L	p	Р	5
	P	L	р	L	P		р	P	Р	L		Р	R
p	P	L	p p	L	P	p p	p p	P	Р	L	p p	P	E
р	-		P		-	þ	þ	-	-		þ	-	

Figura 14: Dois players "F".

P00	P01	P02	P03	P04	P05	P06	P07	PØ8	P09	G00	G01	G02	R01
Α	A	A	A	A	A	Α	A	A	Α	Α	Α	Α	Α
Α	A	Α	A	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α
Α	Α	Α	Α	W	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α
Α	Α	A	A	W	Α	Α	A	A	Α	Α	Α	Α	Α
Α	A	W	A	W	A	A	A	A	Α	Α	Α	Α	Α
Α	A	W	A	W	A	A	A	A	Α	Α	Α	Α	Α
Α	Α	W	A	W	Α	Α	W	A	Α	Α	Α	Α	Α
Α	Α	W	Α	W	Α	Α	W	Α	Α	Α	Α	Α	Α
Α	A	W	A	W	A	Α	W	Α	Α	W	Α	Α	Α
Α	A	W	A	W	A	Α	W	A	Α	W	Α	Α	Α
F	A	W	A	W	A	Α	W	A	Α	W	Α	Α	Α
F	Α	W	Α	5	Α	Α	W	Α	Α	W	Α	Α	Α
F	Α	S	Α	S	Α	Α	W	Α	Α	W	Α	Α	Α
F	Α	S	Α	S	Α	Α	W	Α	Α	5	Α	Α	Α
F	Α	S	Α	S	Α	Α	S	Α	Α	S	Α	Α	Α
S	Α	S	A	S	A	Α	S	Α	Α	S	Α	Α	Α
S	A	S	A	S	A	Α	S	Α	Α	5	Α	Α	Α
5	A	S	W	S	A	Α	S	A	Α	S	Α	Α	Α
5	Α	S	W	S	A	Α	5	Α	Α	5	Α	Α	Α
5	Α	S	W	S	W	Α	5	Α	Α	S	Α	Α	Α
S	Α	S	W	S	W	Α	S	Α	Α	S	Α	Α	Α
S	Α	S	W	S	W	Α	S	Α	W	S	Α	Α	Α
S	A	S	W	S	W	Α	S	Α	W	S	Α	Α	Α
S	Α	S	W	S	W	Α	S	W	W	S	Α	Α	Α
S	Α	S	W	S	W	Α	S	W	W	S	Α	Α	Α
5	A	S	W	S	W	L	5	W	W	S	Α	Α	Α
S	Α	S	W	S	W	L	S	W	W	S	Α	Α	Α
S	L	S	W	S	W	L	S	W	W	S	Α	Α	Α
S	L	S	W	S	W	L	S	W	W	S	Α	Α	Α
S	L	S	W	S	W	L	S	W	W	S	Α	F	Α
S	L	S	S	S	W	L	S	W	W	S	Α	F	Α
S	L	S	S	S	S	L	S	W	W	S	Α	F	Α
S	L	S	S	S	S	L	S	S	W	S	Α	F	Α
S	L	S	S	5	S	L	S	S	S	S	Α	F	Α
S	L	S	S	S	S	L	S	S	S	S	Α	S	Α
5	L	S	S	5	S	L	5	S	S	S	A	S	Α
5	L	S	S	5	S	L	5	S	S	S	L	S	Α
5	L	5	S	S	S	L	S	S	S	S	L	S	A
S	L	S	S	S	S	L	S	S	S	S	L	S	W
S	L	S	S	5	S	L	5	S	S	S	L	S	S
5	L	S	S	р	S	L	5	S	S	S	L	S	S
5	L	р	S	р	S	L	5	S	S	S	L	S	S
5	L	р	S	р	S	L	5	S	S	р	L	S	S
5	L	р	S	р	S	L	р	S	2	р	L	S	2
р	L	р	S	р	S	L	р	S	S S S	р	L	S	S S
р	L	р	P	р	S	L	р	S	2	р	L	S	2
Р	L	р	P	р	P	L	р	S	2	р	L	S	S S
Р	L	р	P	р	P	L	р	P		р	L	S	2
Р	L	р	P	р	P	L	р	P	P	р	L	S	2
р	L	р	P	р	P	L	р	P	P	р	L	P	S
р	L	р	P	р	P	L	р	P	P	р	L	P	R
р	L	р	Р	р	Р	L	р	Р	Р	р	L	Р	Е

Figura 15: Um player e um goalie "F".

7 Conclusão

A realização deste projeto ampliou o nosso conhecimento teórico e prático sobre semáforos e ajudou-nos a compreender a importância que este possui na sincronização entre vários processos, garantindo que cada processo tem acesso aos recursos que necessita.