



INSTITUTO SUPERIOR TÉCNICO

PROGRAMAÇÃO DE SISTEMAS

---

## Projeto: Pacman distribuído

---

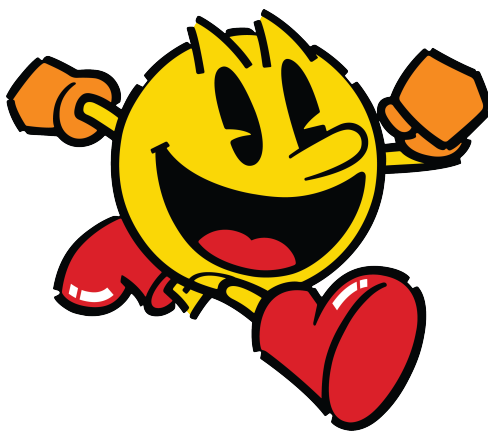
**Grupo ??:**

Mauro Pungo, N°87467

**Docentes:**

Jão Nuno Silva

Tiago Leão



# Índice

<b>1</b>	<b>Arquitetura do projeto</b>	<b>2</b>
<b>2</b>	<b>Organização do código</b>	<b>4</b>
2.1	Módulo Principal e de Comunicação . . . . .	4
2.2	Módulo de gestão de jogadores . . . . .	6
2.3	Módulo de regras de jogo . . . . .	8
2.4	Módulo de interface gráfica . . . . .	9
2.5	Módulo comum . . . . .	9
<b>3</b>	<b>Estruturas de dados</b>	<b>11</b>
3.1	Estrutura para a matriz . . . . .	11
3.2	Estrutura para o vetor . . . . .	12
<b>4</b>	<b>Comunicação: dados trocados</b>	<b>13</b>
<b>5</b>	<b>Validação dos dados</b>	<b>13</b>
<b>6</b>	<b>Sincronização</b>	<b>13</b>
6.1	<b>rwLocks:</b> Quero ler! Eu também! . . . . .	14
6.2	<b>Mutexes:</b> Yummy, dados partilhados! São exclusivamente meus! . . . . .	14
6.3	<b>Semáforos:</b> Está vermelho, pare! . . . . .	14
<b>7</b>	<b>Implementação do jogo</b>	<b>15</b>
7.1	<i>Posições aleatórias</i> . . . . .	15
7.2	Lamentamos, estamos cheios! . . . . .	15
7.3	Gameplay: 'we play by the rules here' . . . . .	16
7.3.1	Let's bounce . . . . .	16
7.4	Veloz e furioso . . . . .	16
7.5	Se a vida te dá limões... . . . . .	17
7.6	Inatividade: 'Sr, não pode dormir aqui' . . . . .	17
7.7	Superpacman: 'Redbull dá-te dentes!' . . . . .	17
7.8	Tabela de pontuação: 'Aposte no Placard!' . . . . .	18
7.9	Hora da limpeza . . . . .	19
7.9.1	Threads . . . . .	19
7.9.2	Memória alocada: 'heap heap hurray' . . . . .	19
7.10	Game Over! . . . . .	19
7.11	Remoção de um cliente: 'thank you,bind again!' . . . . .	19
7.11.1	Servidor . . . . .	19
7.11.2	Cliente . . . . .	20
<b>8</b>	<b>Um olhar crítico</b>	<b>20</b>
<b>9</b>	<b>Referências</b>	<b>21</b>

Figura 1: Arquitetura do cliente

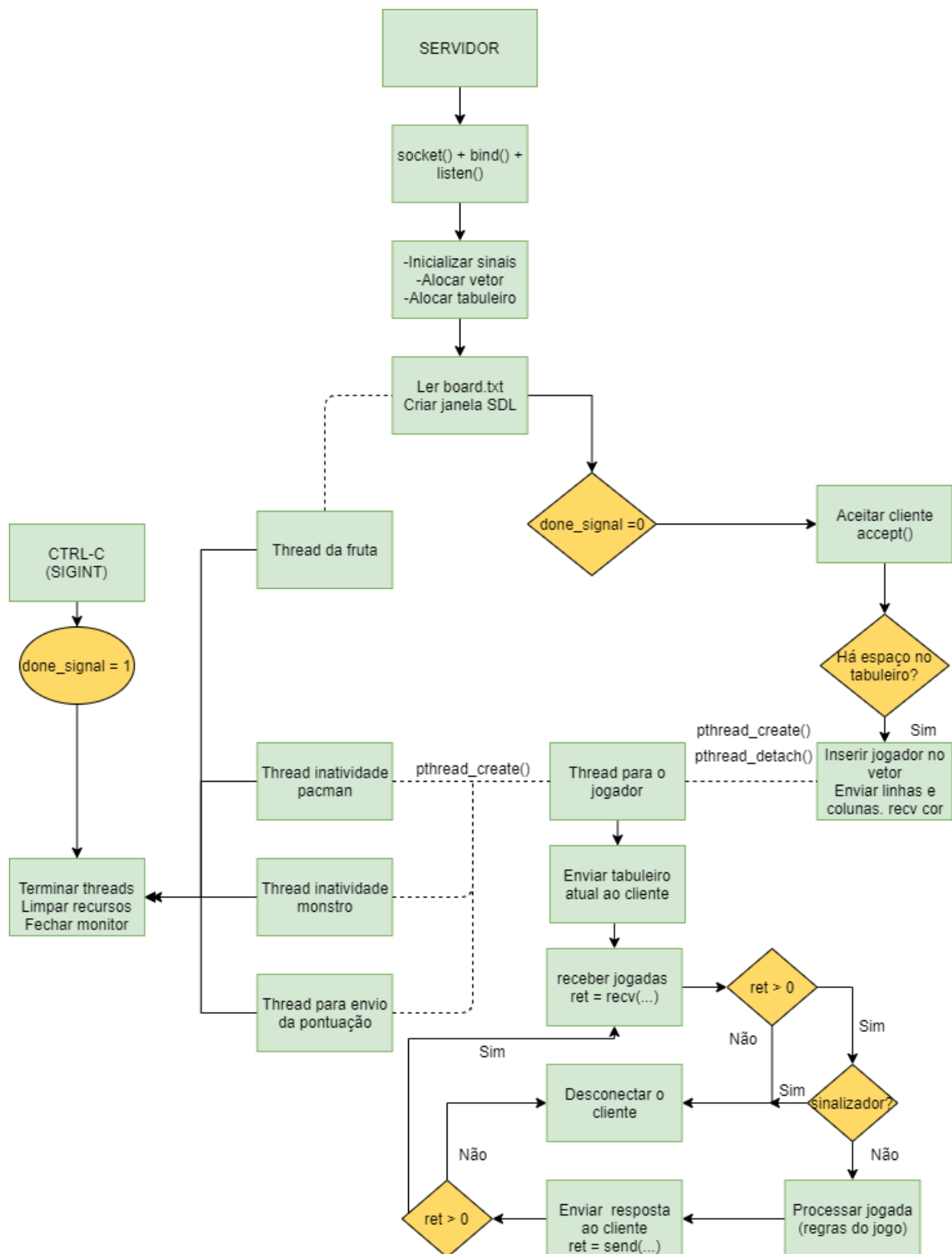


Figura 2: Arquitetura do servidor

## 2 Organização do código

O código encontra-se dividido em 4 módulos principais, constituídos cada um por diferentes ficheiros.

### 2.1 Módulo Principal e de Comunicação

Estes módulos representam o ponto de convergência para os outros módulos e o programa se desenrola. É constituído pelos ficheiros *server.c*, *client.c* e *com.c*.

**server.c:** Onde corre o server e onde se encontra função *receivePlays*. É nesta função que se encontra o ciclo principal de receção e tratamento das jogadas.

**client.c:** Neste ficheiro se encontram as funções das threads do cliente:

`void * receiveThread(void *)`

(função que recebe a atualização do tabuleiro) e

`void * sendThread(void *)`

(função que envia as jogadas para o servidor).

**com.c:** Neste módulo encontram-se todas as funções, ligadas diretamente às regras do jogo ou não, destinadas a transmitir dados ao cliente.

```
40 int send_data(int id,int sock_fd, void* _buff, size_t _n);
41 int send_board(BOARD board,array arr,int id,int sock_fd);
42 int process_play(int id,board_cell * old_play,board_cell *play);
43
44 void send_scoreboard();
45 void *send_score_thread(void *n);
46 void send_initial_data(int id, int sock_fd);
47 void disconnect_client(int id,int sock_fd);
48 void *poll_monster_inactivity(void * poll_time);
49 void *poll_pacman_inactivity(void * poll_time);
50 void *fruit_spawn_thread(void *);
51 void remove_characters(int player_id);
52 void eat_character(board_cell *old_play,board_cell *play,int flag);
53 void update_pos(board_cell *old_play,board_cell *play);
54 void send_cell_to_all(BOARD board,array arr, board_cell *cell);
```

Figura 3: API do módulo de comunicação

`int send_data(int id,int sock_fd, void* _buff, size_t _n);`

Esta função faz encapsulamento da função `send()`, fazendo internamente o tratamento de erros durante o envio. A sua implementação é a seguinte:

```

int send_data(int id,int sock_fd, void* _buff, size_t _n)
{
    int ret = -1;

    if((ret = send(sock_fd, _buff, _n,0)) < 0)
    {
        puts("Unable to send data to socket");
        disconnect_client(id,sock_fd);
    }
    return ret;
}

```

Figura 4: Função send\_data

```
int send_board(BOARD board,array arr,int id,int sock_fd);
```

Envia o tabuleiro atual aos novos clientes.

```
int process_play(int id,board_cell *old_play,board_cell *play);
```

Função que processa a jogada recebida, aplicando às respectivas regra de jogo. Envia indiretamente( através de outras funções) a resposta aos clientes conectados.

```
void send_scoreboard();
```

Envia a pontuação atual a todos os clientes conectados.

```
void* send_score_thread(void *n);
```

Thread que chama a função **send\_scoreboard** a cada 60s.

```
void remove_characters(int player_id);
```

Remove do tabuleiro os 2 bonecos do cliente identificado pelo argumento player\_id.

```
void disconnect_client(int id,int sock_fd);
```

Procede à desconexão do cliente: faz chamada à função **remove\_characters**, decrementa a variável global que guarda o número de clientes conectados e fecha a socket do cliente.

```
void *poll_monster_inactivity(void * poll_time);
```

```
void *poll_pacman_inactivity(void * poll_time);
```

As 2 funções acima servem para verificar continuamente se o respetivo boneco esteve ativo nos últimos 30s. Caso afirmativo, gera uma posição aleatória para o mesmo.

```
void *fruit_spawn_thread(void *);
```

Thread que é acordada quando um boneco come uma fruta. Dorme 2s e de seguida gera uma nova fruta no tabuleiro.

```
void eat_character(board_cell *old_play, board_cell *play, int flag);
```

Função que implementa as seguintes interações entre bonecos de jogadores diferentes: Monstro/Pacman, Pacman/Monstro, SuperPacman/Monstro e Monstro/SuperPacman.

## 2.2 Módulo de gestão de jogadores

Constituído apenas pelo ficheiro playerManagement.c, é aqui que se encontram as várias funções para a gestão do vetor de jogadores.

```
array init_array(int n_players)
```

Faz a inicialização de um vetor de tamanho **MAXPLAYERS** (constante). Cada posição do vetor é uma estrutura usada para guardar informações sobre o jogador (playerStruct). Devolve o vetor inicializado.

```
array insert_player(array arr ,int player_id,int player_fd, int player_color)
```

Preenche o vetor na posição atribuída ao jogador recém conectado com as informações iniciais necessárias.

**searchList**: procura na lista o playerName que recebe como parâmetro.

```
void free_array()
```

Liberta a memória alocada para o vetor e destrói os *rw\_locks* de cada posição.

```
void reset_all()
```

Coloca todas as pontuações do vetor ,ou tabuleiro, a zero, esta função é chamada quando o último cliente desconecta-se.

```
void generate_coords(int id, board_cell *_monster, board_cell *_pacman)
```

Função que gera uma posição aleatória para o monstro e pacman do jogador recém conectado.

```
int check_speed(int id, int SET, int FIRST)
```

Função booleana que verifica se um dos bonecos está em "*excesso de velocidade*". Caso esteja, a jogada não é processada.

Todas as funções seguinte são essencialmente "setters" e "getters" que permitem ler ou escrever no vetor de forma encapsulada e sincronizada:

---

```
playerStruct *get_player_ptr(array arr, int id);
```

```
clock_t get_char_time(int id, char ch, char);
```

```
int get_field(char field, int id);
```

```
int get_vect_color(array arr, int id);
```

```
int check_speed(int id, int SET, int FIRST);
```

---



## 2.3 Módulo de regras de jogo

Este módulo é composto pelo ficheiro `board.c`, onde estão as funções das regras e lógica de jogo, aquelas que permitem avaliar as jogadas. As funções neste ficheiro mexem diretamente no tabuleiro de jogo, de forma a encapsular o mesmo para os outros módulos. As exceções são as funções que enviam dados para os clientes, estas estão no ficheiro `com.c`

```
96  /****Abstracao /API do tabuleiro de jogo****/  
97  void free_board();  
98  BOARD init_board(char *file);  
99  BOARD alloc_board(int n_rows,int n_cols);  
100  
101 void set_cell_id(BOARD *board,int id,int r,int c);  
102 void set_cell_type(BOARD* board,char elem,int r,int c);  
103 void set_cell_clr(BOARD* board,int color,int r,int c);  
104  
105 int get_cell_clr(BOARD board,int r,int c);  
106 int get_cell_id(BOARD board,int r,int c);  
107 char get_cell_type(BOARD board,int r,int c);  
108  
109 int cell_is_brick(BOARD board,int r,int c);  
110 int cell_is_fruit(BOARD board,int r,int c);  
111 int cell_is_character(BOARD board,int r,int c);  
112 int cell_is_mine(BOARD board,int id,int r, int c );  
113 int same_cells(board_cell *c1,board_cell *c2);  
114 board_cell* get_cell_ptr(BOARD board,int r,int c);  
115 void update_cell(BOARD board,int id,board_cell *pos);
```

Figura 5: API do tabuleiro de jogo

As funções depois da linha 101 são "setters" e "getters", isto é, permitem encapsular os dados do tabuleiro. Também permitem obter ou escrever dados do tabuleiro de forma sincronizada.

`BOARD alloc_board(int n_rows,int n_Cols)`

Função que aloca memória para uma matriz de tipo `BOARD` (já veremos mais à frente do que se trata) com `n_rows` linhas e `n_cols` colunas.

`BOARD init_board(char *file)`

Esta função chama a função acima e lê o ficheiro "board.txt", preenchendo assim no tabuleiro as posições com tijolos.

`int same_cells(board_cell* c1, board_cell *c2`

Função booleana que verifica se as duas células que recebe como argumentos são iguais.

```
board_cell* get_cell_ptr(BOARD board, int r, int c)
```

Função que devolve um apontador para a célula (r,c) do tabuleiro.

```
void update_cell(BOARD board, int id, board_cell *pos)
```

Função que atualiza uma célula do tabuleiro com os conteúdos da célula \*pos

## 2.4 Módulo de interface gráfica

É constituído pelo ficheiro **UI\_library.c**, são as funções baseadas no SDL2 que permitem a criação e constante atualização da interface gráfica utilizada pelos jogadores. Este módulo foi nos disponibilizado. Foi muito pouco modificado.

## 2.5 Módulo comum

Este módulo é constituído pelo ficheiro **utils.c** e disponibiliza uma interface entre o cliente e o servidor. As funções e estruturas de dados disponíveis neste módulo estão visíveis tanto para o cliente como para o servidor.

```
void checkMem(void *ptr);
void render_cell(board_cell *);
void serialize(board_cell *cell);
void unserialize(board_cell *cell);
void initSigHandlers(void (*handler)(int));
void parseArgs(unsigned int *color, int *port, int argc, char const *argv[]);
void start_socket(int *sock_fd, const char *address, struct sockaddr_in *_addr, int port, short is_server);
```

Figura 6: API do módulo comum

```
void checkMem(void *ptr);
```

Verifica se o ponteiro \*ptr é válido. Caso contrário, termina-se o programa.

```
void render_cell(board_cell *);
```

Função que "pinta" uma dada célula na janela SDL com o devido elemento (fruta, pacman, etc), cor e posição, todas contida no argumento board\_cell.

```
void serialize(board_cell *cell);
```

```
void unserialize(board_cell *cell);
```

Estas duas funções acima permitem respetivamente, serializar e desserializar os dados enviados, ie, chamar as funções **htonl** e **ntohl** no envio e receção respetivamente;

```
void initSigHandlers(void (*handler)(int));
```

Função que permite "apanhar" o sinal **SIGINT** (e tratar com \*handler) e ignorar **SIGPIPE**

```
void parseArgs(unsigned int *color,int *port, int argc, char const *argv[]);
```

Função que verifica a validade dos argumentos de compilação do cliente (numero do porto, cor,etc).

```
void start_socket(int * sock_fd,const char *address,struct sockaddr_in *_addr, int port);
```

Função que inicializa um socket, tanto para o cliente como para o servidor. Para o servidor também é feito o **bind**.

## 3 Estruturas de dados

Para além dos tipos de dados básicos disponibilizados pela linguagem C, as estruturas de dados essenciais usadas no projeto foram uma matriz de estruturas para representar o tabuleiro de jogo e um vetor de estruturas para armazenar informação sobre os clientes.

### 3.1 Estrutura para a matriz

A estrutura que compõe a matriz é a **board\_cell** e encontra-se definida no ficheiro *utils.h*. É a mesma estrutura enviada e recebida continuamente pelos clientes. A sua estrutura (no pun intended) é a seguinte:

---

```
/* Esta estrutura tem de estar aqui
para o cliente tambem ter acesso*/
typedef struct pt
{
    unsigned short row,col;
}point;

typedef struct bc
{
    point coord;
    char element;
    int color;
    int id;
    pthread_rwlock_t rwlock;
}board_cell;
```

Figura 7: Estrutura principal do programa

#### Campos:

- ◇ **point color**: ponto com as coordenadas (linha,coluna) da estrutura. Só é útil para o cliente pois no servidor usam-se os índices no tabuleiro.
- ◇ **int id**: ID do cliente que efetuou a jogada
- ◇ **pthread\_rwlock\_t rwlock**: "read-write lock" que permite sincronizar o acesso a uma célula do tabuleiro.
- ◇ **char element**: define o tipo de elemento que ocupa a célula. Valores possíveis para este campo:

```

#define EMPTY 'o'
#define PACMAN 'P'
#define MONSTER 'M'
#define CHERRY 'C'
#define LEMON 'L'
#define BRICK 'B'
#define POWERED 'Z'
#define FINISHED 'F'

```

Figura 8: Valores possíveis para o campo *.element*

### 3.2 Estrutura para o vetor

Para o vetor, cada posição corresponde à estrutura **playerStruct** (playerManagement.h) cuja estrutura é a seguinte:

```

typedef struct _playerStruct
{
    int player_fd;
    int score;
    int playerID;
    int color;
    unsigned int monster_eaten;
    int speed_pac;
    int speed_monster;
    clock_t first_move[2];
    clock_t monster_time;
    clock_t pacman_time;
    pthread_rwlock_t rwlock;
}playerStruct;

```

Figura 9: Estrutura com informação sobre o cliente

#### Campos:

- ◇ **int player\_fd** : *"file descriptor"* do jogador
- ◇ **int playerID**: Número do jogador, esse número corresponde à ordem em que o jogador entrou num jogo
- ◇ **int score**: Pontuação do jogador
- ◇ **int color**: Cor atribuída, pela linha de comandos, ao jogador. Vai servir para pintar o seu monstro e pacman.
- ◇ **int score**: Pontuação do jogador
- ◇ **int monster\_eaten**: variável para contar o número de monstros comido pelo boneco ( só faz sentido para o pacman portanto). É reinicializada a cada 2 monstros comidos

- ◇ **int speed\_pac e speed\_monster:** variável que conta o número de jogadas do boneco. Se alguma destas variáveis for maior do que 2 em menos de 1s, a jogada é descartada (regra da velocidade).
- ◇ **clock\_t first\_move[2]:** Dois temporizadores ,um para cada boneco, que são acionados quando uma jogada é feita. Serve para a regra da velocidade máxima
- ◇ **pthread\_rwlock\_t rwlock:** "read-write lock" que permite sincronizar o acesso a uma posição do vetor.

## 4 Comunicação: dados trocados

A comunicação entre o cliente e o servidor é feito exclusivamente através de sockets. Durante a execução do programa existem vários momentos onde existe troca de informação entre o servidor e o cliente:

No início do jogo, ou seja, sempre que um novo cliente se conecta ao servidor, é lhe enviado o tamanho do tabuleiro. E o mesmo enviar um inteiro que representa a cor dos seus bonecos.

De resto somente estruturas do tipo board\_cell são trocadas entre o cliente o servidor.

## 5 Validação dos dados

A validação dos inteiros trocados inicialmente é feito antecipadamente: verifica-se que a cor é válida e que o número de linhas e colunas não são negativos.

Todas às chamadas às funções send/recv estão protegidas por tratamento de erros caso o resultado seja negativo.

Também é feito a verificação do valor de retorno das chamadas às funções da biblioteca pthread e quando se opera sobre os mutexes, rwLocks e semáforos.

Globalmente o tratamento e validamento dos dados está bem efetuado.

## 6 Sincronização

Para tentar implementar uma sincronização funcional, começamos por identificar as regiões críticas do código. Definimos como região critica todo código que faz escrita nas 2 variáveis globais, o tabuleiro e o vetor afim de evitar uma leitura ou escrita concorrente.

Utilizei 3 mecanismos de sincronização: semáforos,mutexes e rwLocks. Nas regiões críticas, o seu acesso é bloqueado da seguinte forma:

---

```

1      void someFunction(Args)
2      {
3          pthread_mutex_lock(&mutex); //
4
5          // Some data-race susceptible code
6          ...
7          // end code
8          pthread_mutex_unlock(&mutex);
9          return;
10     }

```

---

É claro que o código funciona igual utilizando os rwLocks.

## 6.1 rwLocks: Quero ler! Eu também!

O mecanismo predominante que escolhi para sincronizar o acesso ao tabuleiro e vetor foi o rwLocks. Todas as células do vetor e do tabuleiro têm um rwLock inicializado. Este mecanismo permite ter, de forma concorrente, vários acessos em modo de leitura mas um único em modo de escrita de cada vez. Fez-me mais sentido dar preferência aos rwLocks do que aos mutexes pois há várias secções críticas que somente acedem a posições em modo leitura, ou seja não é preciso esperar pelo desbloqueio de um mutex, tornando assim o programa mais rápido e igualmente seguro.

## 6.2 Mutexes: Yummy, dados partilhados! São exclusivamente meus!

Somente um mutex foi efetivamente utilizado no programa, 3 foram inicializados mas só 1 acabou por ser utilizado. Este mutex foi utilizado para bloquear as variáveis globais que guardam o número de frutas, jogadores, etc a cada instante

## 6.3 Semáforos: Está vermelho, pare!

Um semáforo foi utilizado para acordar a thread que faz aparecer frutas aleatoriamente, depois de 2s. O semáforo acorda a thread quando um dos bonecos come uma fruta.

## 7 Implementação do jogo

### 7.1 Posições aleatórias

Foram implementados 3 mecanismos para gerar posições aleatórias vazias no tabuleiro na função **generate\_pos** no ficheiro board.c, de forma a otimizar a velocidade do mesmo. O primeiro método é o aleatório puro, ie, geram-se coordenadas (r,c) até que Tabuleiro[r][c] seja uma posição vazia. Este método é acionado quando pelo menos metade das células do tabuleiro estão vazias.

```
int free_cells = get_empty_cells();

if (free_cells > (n_cells/2)) // Metodo aleatorio
{
    while (get_cell_type(game_board,x,y) != EMPTY)
    {
        x = rand()%(rows-1);
        y = rand()%(cols-1);
    }
    pos->row = x;
    pos->col = y;
}
```

Figura 10: Método aleatório

O segundo método é o pseudo-aleatório: escolhe-se uma linha do tabuleiro aleatoriamente e de seguida percorre-se essa linha linearmente. Repete-se o processo até encontrar uma célula vazia. este método é acionado quando pelo menos 1/5 das células estão vazias.

O terceiro e último método é o linear. Percorre-se o tabuleiro linearmente o tabuleiro até encontrar a primeira célula vazia.

### 7.2 Lamentamos, estamos cheios!

Durante o processo de conexão de um cliente, depois de feito o `accept()`, verifica-se que há espaço livre que chegue para o novo cliente. O espaço livre mínimo são 4 células, 2 para os bonecos e 2 para frutas. O espaço livre está contido numa variável global que vai mudando ao decorrer do programa.



```

if((client_fd = accept(server_sock_fd, NULL, NULL)) == -1)
    break;

//Aceita um cliente, mas so se houver espaco no tabuleiro
if((get_empty_cells() < 4) || (playerCounter >= MAXPLAYERS))
{
    puts("No space available on the board, try later!");
    close(client_fd);
    continue;
}

```

Figura 11: Código para expulsar um cliente

### 7.3 Gameplay: 'we play by the rules here'

Todas as regras do jogo são processadas da seguinte forma: vai-se buscar o tabuleiro a posição atual do boneco, a que ainda está na janela e avalia-se o que se encontra na célula que se acabou de receber afim de se perceber qual é o tipo de jogada. Este mecanismo de jogo está implementado na função **play\_is\_valid**. Esta função recebe um inteiro, cada um para um tipo de jogada diferente. Os valores possíveis são:

```

/* 0 - BOUNCE
   1 - EAT FRUIT
   2 - EAT CHAR
   3 - STEP (normal move)
  -1 - Not valid
*/
int play_is_valid(BOARD board, int playerID, board_cell *old_play, board_cell *new_play)

```

Figura 12: Tipo de jogadas

#### 7.3.1 Let's bounce

No caso do bounce, se a posição recebida for um tijolo ou estiver fora do tabuleiro, calcula-se a posição para a qual se faz bounce. O bounce só é efetivamente concluído se a nova posição for válida, ie, se for uma posição vazia ou uma fruta. Por escolha, não se pode dar bounce para cima de outros bonecos.

### 7.4 Veloz e furioso

No vetor temos 2 variáveis **int speed\_pac** e **int speed\_monster** para cada boneco. Para cada um dos boneco, quando se recebe uma jogada e esta variável está a 0, mete-se a 1 e inicia-se um dos temporizadores **first\_move[]** (0 para o monstro e 1 para o pacman). Depois quando se recebe a 3a jogada e a diferença com a primeira é inferior a 1s, a jogada é descartada. Caso contrário é processada.

Funcionalidade implementada na funcao **check\_speed**, chamada na **process\_play**.

## 7.5 Se a vida te dá limões...

Gerar uma fruta resume-se a gerar uma posição aleatória e escolher aleatoriamente entre uma cereja e um limão, meter tudo numa estrutura `board_cell` e fazer render. Este processo é feito na função `spawn_fruit`.

## 7.6 Inatividade: 'Sr, não pode dormir aqui'

Cada cliente tem, no vetor, um temporizador para o pacman e outro para o monstro. Sempre que uma jogada é recebida, no respetivo temporizador mete-se o tempo de receção. Depois nas threads `poll_pacman_inactivity` e `poll_monster_inactivity` vai se verificando se a diferença entre o tempo no momento da verificação e o tempo guardado no vetor é maior ou inferior a 30s. Se for, gera-se uma posição nova para o respetivo boneco.

```
while(!done_signal)
{
    /****** REGRA DA INATIVIDADE (30s) *****/

    // Calculo do tempo entre a ultima jogada do monstro
    dt = time_ms((clock() - get_char_time(id,MONSTER,1)));

    // Se passaram mais de 30s, mudar para uma posicao aleatoria
    if(dt > WAIT_30_SECONDS)
    {
        board_cell old_pos,new_pos;
        init_cell(&new_pos,get_field(GET_CLR,id),id,MONSTER,0,0);

        // Gerar nova posicao para o jogador
        generate_pos(&new_pos.coord);

        get_curr_pos(id,&old_pos,&new_pos);

        // Enviar a todos a nova posicao
        update_pos(&old_pos,&new_pos);

        // Reinicializar o timer
        set_field(TIME_M,id,RST);
    }
}
```

Figura 13: Implementação da regra da inatividade

## 7.7 Superpacman: 'Redbull dá-te dentes!'

Como cada elemento está representado por um char no tabuleiro (ver figura 8). Transformar um pacman em superpacman é tão simples como meter o char a 'Z' depois do pacman comer uma fruta.

```
// Comer a fruta e transformar o pacman e superpacman
if (is_pacman(old_play))
    set_char(play,POWERED);
```

Figura 14: Transformar pacman em superpacman

A transformação de superpacman para pacman ocorre na função **`eat_character`**, depois de comer 2 monstros

```
// Atualizar quantidade de monstros comidos e transformar o superpacman em normal, caso tenha comido 2 monstros
if(eater.element == POWERED)
{
    set_field(SET_EAT,eater_id,INC);

    if( get_field(SET_EAT,eater_id) == 2)
    {
        set_field(SET_EAT,eater_id,RST); // Monstros comidos = 0

        set_char(&eater,PACMAN); /// Transformar SP -> P

        // Apagar character comido e render SP em P
        send_cell_to_all(game_board,player_arr,&eater);
    }
}
```

Figura 15: Transformar superpacman em pacman

## 7.8 Tabela de pontuação: 'Aposte no Placard!'

O envio da pontuação é feita da seguinte forma no servidor:

```
void *send_score_thread(void *_fd)
{
    while (!done_signal)
    {
        sleep(WAIT_60_SECONDS);
        send_scoreboard();
    }
    pthread_exit(NULL);
    return NULL;
}
```

Figura 16: Enviar pontuação

A recepção no cliente é feita graças a um sinalizador:

```
if (to_recv.element == RECEIVE_SCORE)// Recebi pontuacao
    printf("PlayerID: %d | Score: %d\n\n",(to_recv.id),(to_recv.color));
else
    render_cell(&to_recv); // Pintar a celula
```

Figura 17: Receber pontuação

## 7.9 Hora da limpeza

### 7.9.1 Threads

No cliente, a única memória 'alocadas' são das 2 threads de envio e recepção. As threads são fechadas com o `pthread_join`.

No servidor, todas as threads têm um loop infinito do genero:

```
1      volatile int done_signal = 0; // global
2
3
4      void * thread_func(void *arg)
5      {
6          while(!done_signal)
7          {
8              do_stuff();
9          }
10
11     }
```

Quando se termina o servidor com um `SIGINT`, a variável `done_signal` passa para 1 de forma atômica, terminando os ciclos principais das threads. De seguida procede-se à terminação das threads usando `pthread_cancel()` e `pthread_join()` ou simplesmente a `pthread_exit()` para as threads que foram previamente "detached" com `pthread_detach()`

### 7.9.2 Memória alocada: 'heap heap hurray'

A memória alocada para o tabuleiro e vetor é libertada logo depois de se destruir todos os `rwLocks` nas suas células.

## 7.10 Game Over!

O jogo só termina quando o servidor for desligado. No entanto quando só há 1 jogador, a sua pontuação é reiniciada.

### 7.11 Remoção de um cliente: 'thank you,bind again!'

Ambos os lados do programa se podem desconectar e como tal existem dois protocolos, um do lado do servidor e outro do lado do cliente.

#### 7.11.1 Servidor

De forma a saber se um cliente se desconectou avaliamos o valor de retorno da função `send()`, quando este é menor ou igual a 0 iniciamos o processo de limpeza do cliente. Este processo ocorre na função `disconnect_client`. Primeiro tiram-se os bonecos do jogador do tabuleiro, de seguida fecha-se a socket deste cliente e logo o mesmo é 'removido' do vetor

de jogadores. Na verdade não é removido do vetor pois realocar o tamanho de um vetor é uma operação custosa. O que acontece é que um dos campos é marcado com -1 e sempre que quisermos aceder ao vetor, temos que ver se a posição acedida não tem este campo a -1.

De seguida a thread é fechada deixando assim de estar á espera de mensagens deste jogador. Este é o caso de uma desconexão 'acidental'. A desconexão 'civilizada' é explicada a seguir.

### **7.11.2 Cliente**

Quando o cliente fecha a janela de jogo, envia uma estrutura board\_Cell em que o campo .element = 'F' e assim o server sabe que tem de remover o cliente. No client.c a socket é fechada, o tabuleiro também e os recursos são libertados. Outro caso onde pode existir uma desconexão é quando o cliente perde a ligação ao servidor. Isto é avaliado através do return da função recv, e a socket é fechada.

## **8 Um olhar crítico**

Globalmente sinto que a implementação do projeto foi um sucesso e cumpre todos os requisitos avaliados. A única coisa que não me pareceu estar a 100% é a regra das 2 células por segundo. Quanto à arquitetura do projeto, está funcional mas bastante simples. Uma abordagem mais sofisticada seria a utilização de 2 sockets por clientes a fim de aumentar de se ter o pacman e monstro completamente concorrentes. A sincronização teve especial cuidado, sendo que se recorreu a algumas ferramentas do gcc para verificar que a todo custo é impossível ocorrer deadlock nem livelock.

## 9 Referências

- threads e sincronização: [https://docs.oracle.com/cd/E53394\\_01/pdf/E54803.pdf](https://docs.oracle.com/cd/E53394_01/pdf/E54803.pdf)
- <https://github.com/angrave/SystemProgramming/wiki>
- Unix man page
- [StackOverflow.com](https://stackoverflow.com)