

Licenciatura em Engenharia Informática e de Computadores

Jogo Invasores Espaciais (Space Invaders Game)

Projeto de Laboratório de Informática e Computadores 2016 / 2017 verão



Índice

1 Visão geral		4
1.1 Sumário dos conteúo	dos do relatório	4
1.2 Descrição		4
2 Descrição da Arquitectur	ra	5
2.1 Keyboard Reader		8
2.1.1 Key Decode		8
2.1.1.1 Key Scan		9
2.1.1.2 Key Control		10
2.1.2Key Buffer		10
2.2Coin Acceptor		11
2.3 Serial LCD Controller	r	12
2.3.1Serial Receiver		12
2.3.2 LCD Dispatcher.		15
2.4 Serial Sound Control	ller	16
2.4.1 Serial Receiver		16
2.4.2 Sound Controlle	er	17
2.5 Control		19
2.5.1 Classe HAL		19
2.5.2 Classe KBD		19
2.5.3 Classe SerialEmi	itter	20
2.5.4 Classe CoinAcce	eptor	20
2.5.5 Classe M		20
2.5.6 Classe LCD		20
2.5.7 Classe SoundGe	nerator	21
2.5.8 Classe TUI		22
2.5.9 Classe TUI_Gam	ne	23
2.5.10 Classe TUI_Hig	ghScores	23
2.5.11 Classe TUI_M		23
2.5.12 Classe TUI_Spa	aceInvaders	23
2.5.13 Enumerador Tl	UI_Special_CharTUI	23
	ess	
2.5.15 Classe Statistic	cs	24
2.5.16 Classe Scores		24
2.5.17 Classe Score		25



2.5.18 Classe SpaceInvaders	25
2.5.19 Classe Game	
3 Conclusões	
4 Referências	29
5 Apêndice A – Listagem de código VHDL	30
6 Apêndice B – Listagem de código JAVA	100



1 Visão geral

1.1 Sumário dos conteúdos do relatório

Este relatório foi elaborado no âmbito da unidade curricular de Laboratório de Informática e Computadores e acompanha a implementação do jogo Invasores Espaciais (*Space Invaders Game*) utilizando um PC e periféricos para interação com o jogador.

Durante a realização do trabalho, identificaram-se objetivos (1) metodológicos: estruturação; modularidade e generalidade; e (2) práticos: utilização da linguagem descrição de hardware VHDL, implementação de interface full interlock na comunicação de sinais entre dispositivos e entre módulos do mesmo componente. No **Ponto 1.2** faz-se a descrição das regras e a composição do sistema de jogo. Partindo dos objetivos identificados, o **Capítulo 2** apresenta uma arquitetura para o sistema que implementa o jogo e uma análise dos módulos que a compõe. Acompanha-se esta análise com referências aos métodos e recursos utilizados. No **Capítulo 3** discutem-se os resultados obtidos, explicitando-se conclusões relevadas pelo trabalho desenvolvido, apontando-se propostas de desenvolvimento futuro. Em anexo encontra-se listado em dois apêndices (Apêndice A e Apêndice B) o código VHDL e JAVA que foi usado com comentários que facilitam a sua compreensão. Na programação JAVA, foi seguida a convenção de escrita do nome de métodos em camelCase, e do nome de constantes em MAIÚSCULAS.

A estrutura deste documento, assim como a descrição dos módulos que compõem a arquitetura do sistema implementado, seguem de perto o enunciado proposto. As ocasiões em que as recomendações não foram exatamente observadas são oportunamente indicadas e justificadas.

Em cada ponto do documento inclui-se, em texto cinzento, os elementos fornecidos pelo enunciado (arquitetura proposta) que esclarecem sobre a composição modular do sistema e a comunicação entre os módulos. O texto a negro corresponde ao trabalho de projeto concretizado.

1.2 Descrição

Para representar os invasores espaciais, são usados números entre 0 e 9. O jogador controla os disparos da nave espacial, mirando sobre o primeiro invasor da fila. Este é eliminado se, no momento do disparo, o número da mira e do invasor coincidirem. O jogo termina quando a nave for atingida pelos invasores espaciais. Para se iniciar um jogo, é necessário um crédito, obtido pela introdução de moedas. Só são aceites pelo sistema moedas de um euro, que correspondem a dois créditos.



O sistema de jogo é constituído por: um teclado de 12 teclas; um moedeiro (*Coin Acceptor*); um mostrador Liquid Cristal Display (LCD) de duas linhas com 16 caracteres; um gerador de sons (Sound Generator) e uma chave de manutenção designada por M, para colocação do sistema em modo de Manutenção. O diagrama de blocos do jogo Invasores Espaciais é apresentado na Figura 1:

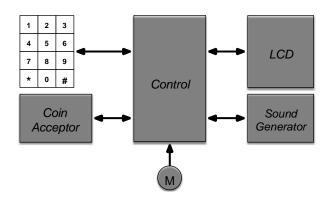


Figura 1 – Diagrama de blocos do jogo Invasores Espaciais (Space Invaders Game)

O sistema de jogo inclui as seguintes funcionalidades:

Em modo de jogo: depois de introduzidos créditos, e de ser pressionada a tecla de início de jogo, iniciar um novo jogo; em modo de espera de início de novo jogo, uma a uma, mostrar as melhores pontuações por ordem decrescente.

Em modo de manutenção: consultar os contadores de jogos e créditos, iniciá-los ou realizar um jogo de teste, sem créditos e sem que a pontuação do jogo seja guardada na lista de pontuações; desligar o sistema, mediante confirmação, armazenando persistentemente em dois ficheiros de texto, a lista de pontuações e os contadores de jogos e moedas.

2 Descrição da Arquitectura

Arquitetura proposta no enunciado

O sistema foi implementado numa solução híbrida de *hardware* e *software*, como apresentado no diagrama de blocos da Figura 2. A arquitetura proposta é constituída por cinco módulos principais: i) um leitor de teclado, designado por *Keyboard Reader*; ii) um módulo de interface com o LCD, designado por *Serial LCD Controller* (SLCDC); iii) um módulo de interface com o gerador de sons (*Sound Generator*), designado por Serial *Sound Controller* (SSC); iv) um moedeiro, designado por *Coin Acceptor*; e v) um módulo de controlo, designado por *Control*. Os módulos i), ii) e iii) foram implementados em hardware, o moedeiro foi simulado, enquanto o módulo de controlo foi implementado em software a executar num PC usando linguagem JAVA.

O módulo *Keyboard Reader* é responsável pela descodificação do teclado matricial de 12 teclas, determinando qual a tecla pressionada e disponibilizando o seu código, com quatro bits, ao módulo Control. Caso este não esteja disponível para o receber imediatamente, o código da tecla é armazenado até ao limite de dois códigos.



O módulo Control processa os dados e envia a informação a apresentar no LCD através do módulo SLCDC. O gerador de sons é atuado pelo módulo Control, através do módulo SSC. Por razões de ordem física, e por forma a minimizar o número de fios de interligação, a comunicação entre o módulo Control e os módulos SLCDC e SSC é realizada através de um protocolo série.

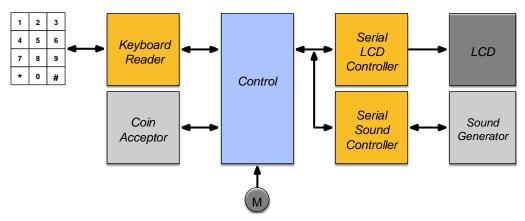


Figura 2 – Arquitetura do sistema que implementa o jogo Invasores Espaciais (Space Invaders Game)

Montagem realizada em Laboratório

Para a montagem do sistema foi utilizada a placa de desenvolvimento μLICχ, que inclui um CPLD (*Complex Programmable Logic Device*) Xilinx XC95144XL com 144 macro-células. A placa de desenvolvimento fornece ligações para interface com um PC, através de um conetor *USB Type-B* (J5 na figura abaixo), que também fornece alimentação à placa quando ligada a um *slot* USB de um PC na extremidade oposta [1].

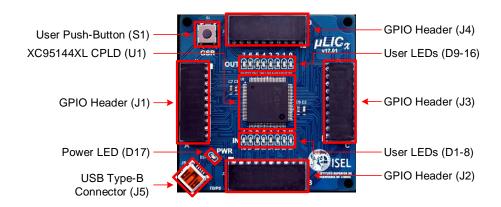


Figura 3 – Visão geral das características da placa de desenvolvimento $\mu LIC\chi$ conforme datasheet

A placa tem 4 headers GPIO (J1-4), cada um com 18 pins de I/O.

Na comunicação com o módulo de controlo, os LED D1-D8 são sinais de saída e as entradas são mostradas nos LED 9-16. O módulo de controlo utiliza a biblioteca UbsPort para leitura e escrita na comunicação com a placa de desenvolvimento μLICχ.



Dispõe de oscilador a 1MHz, configurável, por meio de divisores de frequência para 1000, 500,250 ou 125 MHz. Para esta implementação foi usado o oscilador a 1MHz, como *MasterClock*. Entendeu-se que, a este nível de complexidade, era possível desenhar internamente os módulos de forma a assegurar o sincronismo. Também se constatou em laboratório, que a integridade de sinais a dado momento não é comprometida por uma discrepância de volume de sinais a receber, tratar e comunicar por um módulo face a outros.

Foi ligado a J2 o teclado μLIC revision 17.1.

Os interruptores da placa de teste ATB foram usados para simular o moedeiro e a chave da manutenção; e os seus portos de saída com LED foram usados para simular o componente *Sound Generator*. Ambos foram ligados a pinos do *Header* J1.

Em *breadboard* foi montado um LCD da família MC1602C, de 2 linhas por 16 colunas, 16 pinos, com controlador HD44780-U. Este teclado oferece a possibilidade de gerar e armazenar caracteres e a seleção da posição de escrita no LCD é feita por definição de endereço da DDRAM.

A CPLD foi programada usando a linguagem de descrição de *hardware VHSIC* (*Very High Speed Integrated Circuits*), também designada neste documento por VHDL. Para informação sobre pinout da montagem, consultar ficheiro de constrições em apêndice. A figura 4 mostra o sistema em funcionamento:

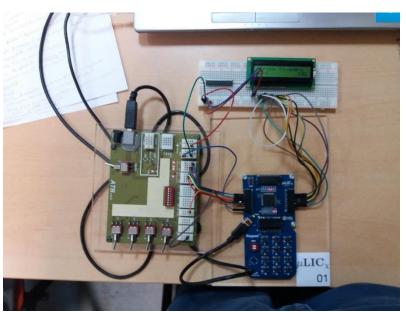


Figura 4 – aspeto do sistema em funcionamento



2.1 Keyboard Reader

O módulo *Keyboard Reader* é constituído por dois blocos principais: i) o descodificador de teclado (*Key Decode*); e ii) o bloco de armazenamento e de entrega ao consumidor (designado por *Key Buffer*), conforme ilustrado na Figura 5. Neste caso, o módulo de controlo, implementado em software, é a entidade consumidora.

A necessidade de implementar o modulo Keyboard Reader, prendesse com a dimensão de barramento disponível, isto é, pela dimensão do teclado são necessários comunicar 12 bits de informação (um para cada tecla), seria necessário que o modulo Control, pudesse receber 12 bit em paralelo, desta forma o modulo Control apenas necessita de processar 5 bits de entrada e 1 de sinal (Ack)

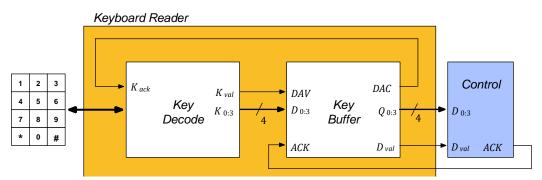


Figura 5 - Diagrama de blocos do módulo Keyboard Reader

2.1.1 Key Decode

O bloco *Key Decode* implementa um descodificador de um teclado matricial 4x3 por hardware, sendo constituído por três sub-blocos: i) um teclado matricial de 4x3; ii) o bloco *Key Scan*, responsável pelo varrimento do teclado; e iii) o bloco *Key Control*, que realiza o controlo do varrimento e o controlo de fluxo, conforme o diagrama de blocos representado na Figura 6a. O controlo de fluxo de saída do bloco *Key Decode* (para o módulo *Key Buffer*), define que o sinal Kval é ativado quando é detetada a pressão de uma tecla, sendo também disponibilizando o código dessa tecla no barramento K0:3. Apenas é iniciado um novo ciclo de varrimento ao teclado quando o sinal Kack for ativado e a tecla premida for libertada. O diagrama temporal do controlo de fluxo está representado na *Figura 6b*

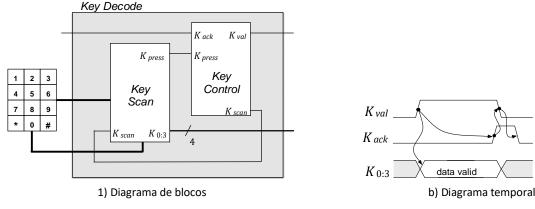


Figura 6 - Bloco Key Decode



2.1.1.1 Key Scan

Foram estudados dois métodos de varrimento do teclado para determinação de pressão sobre uma tecla a que correspondem dois diagramas de blocos, que se apresentam na Figura 7.

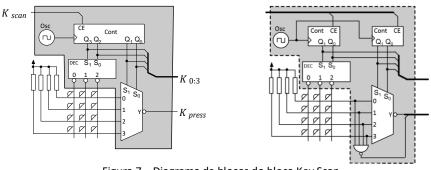


Figura 7 – Diagrama de blocos do bloco Key Scan

Versão I

Versão II

A malha do teclado é uma rede *pull-up*. A pressão sobre uma tecla causa um dos sinais de entrada do *MUX* a tomar o valor lógico 0. O contador de 4 bit tem domínio [0,15]

A figura 8 faz corresponder o valor de saída do contador com o valor de entrada no *MUX*, abstraindo a malha numa tabela. Tome-se o caso inicial em que o valor de saída do contador é 12. Outros casos semelhantes poderiam ter sido usados.

Se no momento inicial for pressionado o botão na 3ª coluna e 4ª linha do teclado, a latência do sinal *Kpress* (active low) será de 15 impulsos de clock, sem contar com o tempo de comutação do hardware do circuito combinatório,

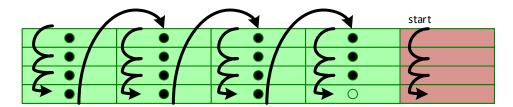


Figura 8 – caso de estudo do varrimento efetuado pela versão I do bloco KeyScan

Tal acontece, pois a versão I compromete-se com um varrimento linha a linha para cada coluna da malha. Para além disso, para cada contagem de 0 a 15, há quatro impulsos de relógio que não correspondem ao varrimento de qualquer coluna da malha.

Na versão II, a pesquisa por linhas e colunas processa-se independentemente, por meio de dois contadores, controlados por CE diferentes. Sempre que é detetada pressão sobre uma tecla numa coluna/linha, o contador correspondente para. Observa-se, no máximo, um impulso de relógio correspondente a uma coluna inexistente na malha. No pior caso, a latência do sinal *Kpress* será de 5 impulsos do oscilador, sem contar com o tempo de comutação do hardware do circuito combinatório. Por apresentar menor latência, isto é, maior eficiência na pesquisa, a versão II foi preferida à versão I.



2.1.1.2 Key Control

O bloco Key Control é implementado à custa de uma máquina de estados, com o ASM apresentado na figura 9.

O sinal Kack é ativo quando um valor de 4 bits correspondente a uma tecla foi armazenada. Kpress é um sinal de 2 bits que indica que foi detetada pressão numa coluna (bit de peso 1) ou numa linha (bit de peso 0). Kval é ativo quando a pesquisa termina, tendo sido encontrada a tecla premida, e só é permitido o começo de uma nova pesquisa, assim que ocorrer transição ascendente de Kack.

2.1.2Key Buffer

O bloco *Key Buffer* a desenvolver corresponderá a uma estrutura de armazenamento de dados, com capacidade para armazenar uma palavra de quatro bits. A escrita de dados no bloco *Key Buffer*, cujo diagrama de blocos é apresentado na Figura 6, inicia-se com a ativação do sinal *DAV* (*Data Available*) pelo sistema produtor, neste caso pelo bloco *Key Decode*, indicando que tem dados para serem armazenados. Logo que tenha disponibilidade para armazenar informação, o bloco *Key Buffer* regista os dados *D*_{0:3} em memória. Concluída a escrita em memória, ativa o sinal *DAC* (*Data Accepted*) para informar o sistema produtor que os dados foram aceites. O sistema produtor mantém o sinal *DAV* ativo até que o sinal *DAC* seja ativado. O bloco *Key Buffer* só desativa o sinal *DAC* após o sinal *DAV* ter sido desativado.

A implementação do bloco *key Buffer* deverá ser baseada numa máquina de controlo (*Key Buffer Control*) e num registo (*Output Register*).

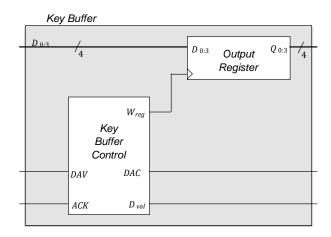


Figura 10 – Diagrama de blocos do bloco Key Buffer

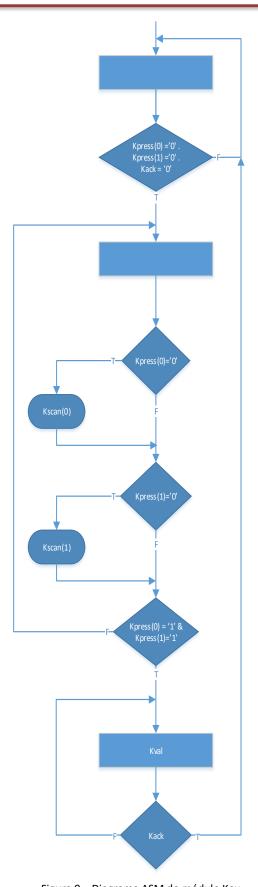


Figura 9 – Diagrama ASM do módulo Key Control



2.1.2.1 Key Buffer Control

O bloco *Key Buffer Control* foi implementado de acordo com o diagrama ASM na figura 12.

2.2Coin Acceptor

O módulo *Coin Acceptor* implementa a interface com o moedeiro, sinalizando ao módulo *Control* que o moedeiro recebeu uma moeda através da ativação do sinal *Coin*. A entidade consumidora informa o *Coin Acceptor* que já contabilizou a moeda ativando o sinal *accept*, conforme apresentado no diagrama temporal da figura 11.

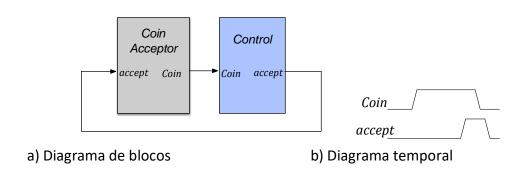


Figura 11 Módulo Coin Acceptor

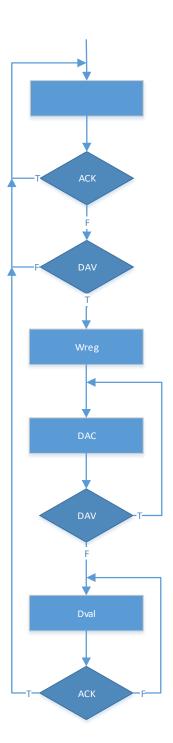


Figura 12 – Diagrama ASM do bloco Key Buffer Control



2.3 Serial LCD Controller

O módulo *Serial LCD Controller* (*SLCDC*) implementa a interface com o *LCD*, fazendo a receção em série da informação enviada pelo módulo de controlo e entregando-a posteriormente ao *LCD*, conforme representado na Figura 13.

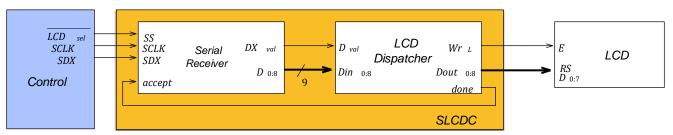
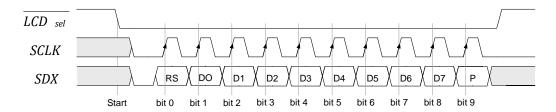


Figura 13 – Diagrama de blocos do módulo *Serial LCD Controller*

O módulo *SLCDC* recebe em série uma mensagem constituída por nove bits de informação e um bit de paridade. A comunicação com o este módulo realiza-se segundo o protocolo ilustrado na Figura 14, em que o bit *RS* é o primeiro bit de informação e indica se a mensagem é de controlo ou dados. Os seguintes 8 bits contêm os dados a entregar ao *LCD*. O último bit contém a informação de paridade par, utilizada para detetar erros de transmissão.



O emissor, $_{\text{Figura }14\text{ - Protocolo}\,\text{de comunicação}\,\text{com o módulo}\,\text{Serial}\,\text{LCD}\,\text{Controller}}$ realizado em software, quando pretende enviar uma trama para o módulo SLCDC promove uma condição de início de trama (Start), que corresponde a uma transição descendente na linha $LCD_{\$\%\&}$. Após a condição de início, o módulo SLCDC armazena os bits de dados da trama nas transições ascendentes do sinal SCLK.

2.3.1Serial Receiver

O bloco *Serial Receiver* do módulo *SLCDC* é constituído por quatro blocos principais: *i*) um bloco de controlo; *ii*) um bloco conversor série paralelo; *iii*) um contador de bits recebidos; e *iv*) um bloco de validação de paridade, designados por *Serial Control, Shift Register, Counter* e *Parity Check* respetivamente. O bloco *Serial Receiver* deverá ser implementado com base no diagrama de blocos apresentado na Figura 15.



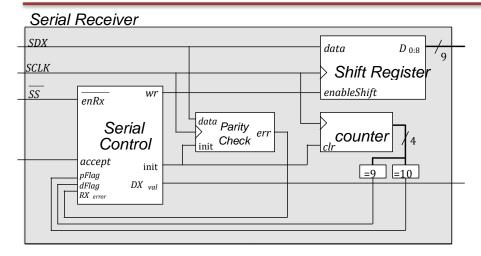


Figura 15 - Diagrama de blocos do bloco Serial Receiver

2.3.1.1 Serial Control

O bloco Serial Control é responsável por controlar o funcionamento do Serial Receiver.

Tem as seguintes entradas de informação:

- enRx que recebe indicação de que a informação recebida no Serial Receiver pelo SS lhe é destinada, ativando ou não o funcionamento do bloco.
- accept que recebe indicação de que é possível enviar nova informação, permitindo ativar DXval, isto é, depois de ativar DXval, apenas se pode ativar novamente depois de ter recebido indicação pelo accept que que a informação foi tratada (fully interlocked).
- dFlag foram lidados 9 bit.
- pFlag que recebe indicação do bloco counter de que a informação recebida no Serial Receiver por SDX corresponde ao ultimo bit de dados.
- RXerror que recebe indicação do bloco Parity Check de que o Bit de paridade não corresponde á paridade dos dados recebidos.

E as seguintes saídas de informação:

- wr envia indicação ao bloco Shift Register de que a informação para efetuar o shift dos dados que contem com a entrada adicional do nove bit proveniente de SDX.
- Init enviar indicação para iniciar os blocos Parity Check e counter
- DXval envia indicação para o exterior do Serial Receiver de que este tem um conjunto de dados validos, que se encontram disponíveis na saída D do bloco Shift Register

O bloco Serial Control, foi implementado com uma maquina de estados representada pelo ASM figura 16.

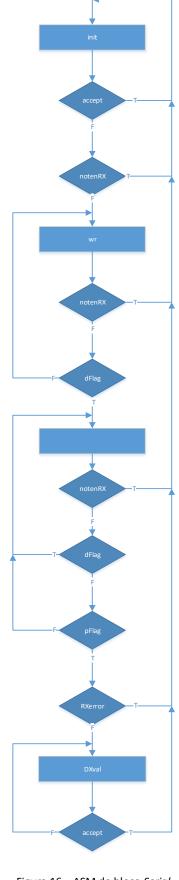


Figura 16 – ASM do bloco *Serial Control*



2.3.1.2 Shift Register

O bloco Shift Register é responsável transformar os dados recebido em serie no bloco Serial Receiver em dados disponíveis em paralelo, foi implementado com recurso a flip-flops do tipo D em sequencia, de acordo com diagrama de blocos da figura 17.

Tem as seguintes entradas de informação:

- data entrada bit a bit dos dados para efetuar Shift, proveniente do Serial Receiver por SDX
- enableShift recebe indicação do bloco Serial Control para efetuar o Shift dos dados.

E as seguintes saídas de informação:

- D0..8 – Saida dos dados

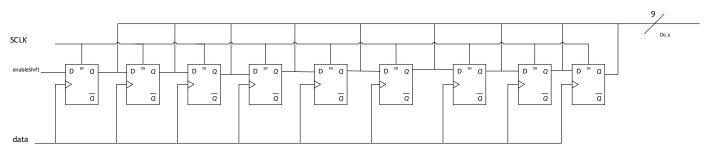


Figura 17 - Diagrama do bloco Shift Register

2.3.1.3 Parity Check

O bloco Parity Check é responsável pelo calculo da paridade dos dados recebidos, pelo método de contagem do numero de bit de dados recebidos a "1" tendo paridade quando esse numero por impar.

Na pratica é uma versão muito resumida da operação adição onde soma o valor de cada bit, mas apenas nos interessa saber o valor do primeiro bit do resultado, pois se for 0 temos um numero par de bits a "1" e se for 0 temos um numero impar de bits a "1", como não necessitamos do resto da informação da operação adição e como para a adição de dois bit se pode efetuar através da operação xor, o bloco Parity Check é implementado com um flip-flop do tipo D, que regista o resultado da operação xor entre o bit recebido e valor do registo anterior, de acordo com esquema da figura 18.

Tem as seguintes entradas de informação:

- data entrada bit a bit dos dados para calculo da paridade
- init recebe indicação do bloco Serial Control para fazer um init (iniciar o somador / iniciar o flipflop)

E as seguintes saídas de informação:

- err – envia indicação ao bloco Serial Control da existência de erro no calculo da paridade

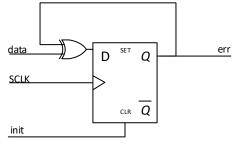


Figura 18 - Diagrama Parity Check



2.3.1.4 counter

O bloco counter é um simples contador de 4 bits e com o apoio de 2 comparadores ambos de 4 bits envia indicação ao bloco Serial Control para dFlag de que o bit recebido é um bit de dados (compara com 9) e para pFlag de que o bit recebido é o bit de paridade (compara com 10).

O contador de 4 bits foi implementado com um somador de 4 bits e quatro registos que ao ritmo de clock adiciona 1 e efetua clear a pedido do bloco Serial Control.

Os comparadores foram implementados de acordo com o esquema da figura 19

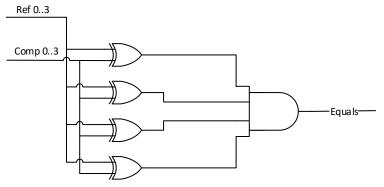


Figura 19 - Diagrama comparador

2.3.2 LCD Dispatcher

O bloco *LCD Dispatcher* é responsável pela entrega das tramas válidas recebidas pelo bloco *Serial Receiver* ao *LCD*, através da ativação do sinal Wr_L . A receção de uma trama válida é sinalizada pela ativação do sinal D_{val} .

O processamento das tramas recebidas pelo *LCD* respeita os comandos definidos pelo fabricante, não sendo necessário esperar pela sua execução para libertar o canal de receção série. Assim, o bloco *LCD Dispatcher* pode ativar, prontamente, o sinal *done* para notificar o bloco *Serial Receiver* que a trama já foi processada (fully interlocked).

O bloco *LCD Dispatcher*, foi implementado com uma maquina de estados representada pelo ASM figura 20.

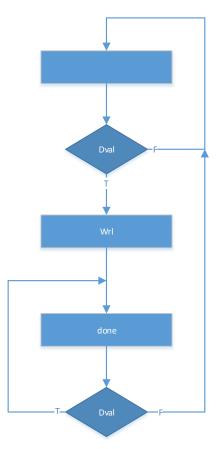


Figura 20 – ASM do LCD Dispatcher



2.4 Serial Sound Controller

O módulo *Serial Sound Controller* (*SSC*) implementa a interface com o gerador de sons, realizando a receção em série da informação enviada pelo módulo de controlo e entregando-a posteriormente ao gerador de sons, conforme representado na Figura 21.

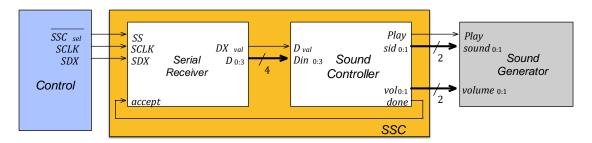


Figura 21 - Diagrama de blocos do módulo Serial Sound Generator Controller

O módulo SSC recebe em série uma mensagem composta por quatro bits de informação, segundo o protocolo de comunicação ilustrado na Figura 12. Os dois primeiros bits de informação, indicam o comando a realizar no gerador de sons, segundo a Tabela 1. Os restantes dois bits identificam o som a reproduzir ou o valor do volume. Tal como acontece com o SLCDC, o canal de receção série pode ser libertado após a receção da trama recebida pelo Sound Generator, não sendo necessário esperar pela sua execução do comando correspondente. Assim, o bloco Sound Controller pode ativar, prontamente, o sinal done para informar o bloco Serial Receiver que a trama já foi processada.

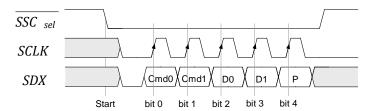


Figura 22 - Diagrama de blocos do módulo Serial Sound Generator Controller

Cmd	Data	Function
10	10	
0 0	* *	stop
01	* *	Play
10	S1 S0	Set sound
11	V1 V0	Set volume

Tabela 1 – Comandos do módulo Sound Generator

2.4.1 Serial Receiver

O bloco *Serial Receiver* do módulo *SSC* deve ser implementado adotando, com as devidas adaptações, uma arquitetura similar à do bloco *Serial Receiver* do módulo *SLCDC*, neste caso adaptando a estrutura para a receção de quatro bits de informação em vez de nove bits.



2.4.2 Sound Controller

Após a receção de uma trama válida (proveniente do bloco *Serial Receiver*), o bloco *Sound Controller*, deverá proceder à atuação do comando recebido sobre o gerador de sons. Salienta-se que para reproduzir um som, o gerador de sons necessita de ter presente nas entradas *volume* e *sound* o volume e o identificador do som, respetivamente. O bloco *Sound Controller* funciona em *fully interlocked* com o bloco *Serial Receiver*.

O bloco Sound Controller, foi implementado de acordo com o diagrama de blocos figura 23.

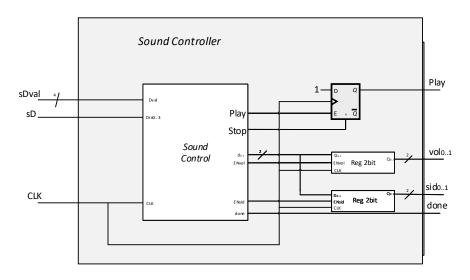


Figura 23 - Diagrama de blocos do Sound Controller

O bloco Sound Control é responsável por descodificar os comandos do modulo Sound Generator.

As saídas de *volume* e *sound* são controladas com registos de 2 bits cada, em que o enable de cada registo é dado pelo bloco Sound Control, conforme a 1ª coluna da tabela 1.

A saída play é controlada com um registo simples em que o enable recebe informação da saída play do bloco *Sound Control* (comando play) e regista o valor "1" e o reset recebe informação da saída stop do bloco *Sound Control*.



2.4.2.1 Sound Control

O bloco *Sound control* foi implementado com uma máquina de estados representada pelo ASM figura 24, tendo em consideração as saídas de volume e sound de acordo com a codificação da Tabela 1 Comandos do módulo *Sound Generator*

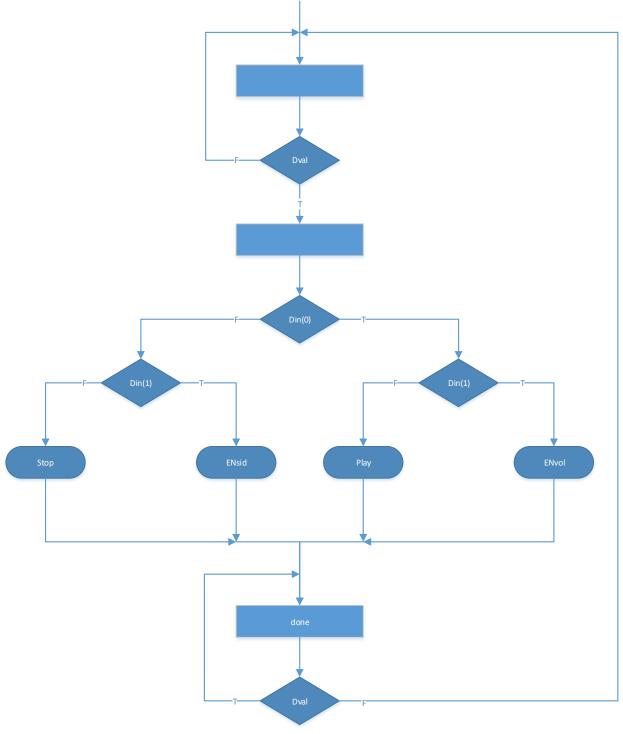


Figura 24 - ADM do bloco Sound Control



2.5 Control

2.5.1 Classe HAL

Metodo void init():

Este método inicia a variável estática "lastval" a zero, publicando esse valor nos LEDs 9-19 da μLICχ.

Metodo int readBits(int mask):

Método que faz a operação lógica "and" do valor que recebe como argumento e o valor que se encontra no UsbPort e retorna este valor. Este método serve para ir buscar informação (um bit específico) que se encontra nos LEDs de saída.

Metodo boolean isBit(int mask):

Vai avaliar se o bit tiver o valor lógico '1' e retorna o resultado

Metodo void setBits(int mask):

Atualiza o estado da variável global lastval com o valor recebido como argumento (coloca no valor '1') e envia para UsbPort.

Metodo void clearBits(int mask):

Este método faz o inverso do setBits(int mask) e coloca os bits recebitos em "mask" a 0.

Metodo void writeBits(int mask, int value):

Método que escreve nos bits desejados(representados por "mask")o valor de value.

Metodo int in(): e void out(int val):

Estes métodos servem apenas para testar se a aplicação está em modo de simulação ou não. Se estiver os bits do UsbPort têm que ser.

Metodo boolean isMaintenance():

Método que vai testar se o bit que indica se a aplicação se encontra em manutenção está ativo utilizando a máscara 0x40(0b0100 0000 o segundo bit mais à esquerda do conjunto de 8 bits de informação enviada pelo hardware) e retorna o valor do mesmo.

2.5.2 Classe KBD

Metodo void init():

A única operação que faz sentido no método init desta classe será a avaliação se a aplicação está a correr em modo simulação ou não para poder instanciar a variável keyboard com o array correto. Em modo hardware as teclas são avaliadas por coluna-linha. Em modo simulação a avaliação é feita por linha-coluna.

Metodo char getKey():

Método que retorna a tecla premida, se hardware não acusa tecla premida este método retorna logo "NONE" ou seja 0. Caso contrario, lê os bits da tecla premida e vai buscar a tecla certa ao index do array, de seguida é enviado um Keyacknowledge. Após isto é fundamental recorrer a uma operação de limpeza ao bit do acknowledge para permitir à máquina de estados avançar para o estado seguinte avaliação.



Metodo char waitKey(long timeout):

Este método é semelhante ao getKey() apenas com uma adaptação. Espera um tempo mandado como argumento para que uma tecla seja premida. Caso uma tecla não seja premida dentro desse espaço de tempo o método retorna "NONE".

2.5.3 Classe SerialEmitter

Método void init():

O método init desta classe apenas envia para o serial receiver as mascaras "Destination Masks" (0x8,0x4) através do método HAL.setBitscorrespondente a binário a: 1000 e 0100 respetivamente. Estes comandos server para ter a certeza que tanto para o Serial LCD como para o Serial Sound estão desligados e que estão no estado de espera (uma vez que são ativos de forma complementar).

Método void send(Destination addr, int size, int data):

Este método envia bit a bit a informação a enviar ao SerialReceiver. No final do ciclo é essencial enviar o bit de paridade para o hardware avaliar se recebeu o número de bits necessários para executar a operação.

Método void clock():

Método responsável por dar o clock necessário ao shift register presente no bloco do Serial receiver. Este clock permite o shift dos bits que entram neste bloco até formar um conjunto de 10 bits (incluíndo o bit de paridade).

Método void sendData(int data):

Este método chama o writeBits da class HAL para meter o valor do argumento "data" na posição correspondente à mascara "SDX_MASK"(0x1).

2.5.4 Classe CoinAcceptor

Esta classe vai tratar quando ocorre uma inserção de uma moeda.

Método boolean checkForInsertedCoin():

único método da classe. Apenas vai confirmar se foi inserida alguma moeda. Se foi inserida uma moeda chama o método da classe HAL setBits() recebendo como parâmetro o valor 0x80(bit que indica o mesmo ao hardware), de seguida chama-se o mesmo método para repor o valor a zero deste bit. Caso não seja inserida nenhuma moeda este método retornará "false".

2.5.5 Classe M

Esta classe vai tratar quando ocorre um pedido de manutenção. Fazem parte desta classe os métodos:

Método boolean checkIsInMaintenance():

Vai testar se o bit que dá a informação do modo da manutenção está ativo e retorna um valor booleano consoante se o bit tiver o valor lógico '1'(true) ou '0'(false).

2.5.6 Classe LCD

Método void init():



Nesta classe o método init é uma sequencia de comandos default para inicializar o LCD e ainda chama o método CreateSpecialChars(). Há que ter em atenção à Busy Flag(BF), tem que ser mantida no estado Busy Flag(BF = '1') até que esta sequência de comandos termine.

Metodo void createSpecialChars():

Este método apenas chama o método SendSpecialChar (LCD_Special_Char schar) chamado com os vários enumerados criados na class LCD_Special_Char como argumento.

Metodo void sendSpecialChar(LCD_Special_Char schar):

Este método recebe um Enum da classe LCD_Special_Char e chama o método writeDATA() e envia cada posição do array (byte a bye). Isto vai resultar na gravação na memória do LCD dos Sprites necessários para a aplicação ter uma apresentação gráfica o mais semelhante possível ao desejado.

Método void writeDATA(int data):

Este método recebe os dados que se pretende mandar ao LCD como argumento. O funcionamento deste é apenas chamar o método writeByte (boolean rs, int data) com a booleana a true, necessário para indicar ao hardware que se trata de um dado e não de um comando (colocação do bit "RS" a 1) e o inteiro correspondente os dados a enviar.

Método **void writeCMD(int data):**este método é muito semelhante ao writeDATA (int data). A única diferença é a booleana mandada como argumento ao método writeByte (boolean rs, int data) ser a false. Isto vai indicar ao hardware que se trata de um comando (colocação do bit "RS" a 0).

Método void writeByte(boolean rs, int data):

Este método prepara os bits a enviar de forma a permitir a inserção do bit de rs. Faz uma operação de shift ao argumento data e adiciona rs(ou '1' ou '0') resultante da tomada de decisão anterior. Após os bits estarem preparados é enviado para o SerialEmitter com o LCD como destino.

Método void write(char c) e write(String txt) :

Estes dois métodos têm o mesmo comportamento com uma pequena diferença. Ambos chamam a função writeDATA (int data). Enquanto o primeiro escreve um caracter o segundo escreve uma string.

Método void setCursorPosition(int lin, int col):

Metodo que envia um comando ao LCD para mover o cursor. A condição deste método serve para decidir em que linha é. Se for na linha 0 faz-se o setAddress com o envio de 0x80 caso contrario ativa-se o bit à direita com a soma de 0x40. Depois soma-se a coluna respetiva e chama-se a função para mandar o comando.

Método void setCursorBlink(boolean blink):

Este método envia o comando necessário se for pretendido por o cursor a acender e apagar(0xF, Flag D = '1'(display ligado), Flag C= '1'(cursor ligado), B= '1'(ligar "blink")) ou não(0xC Flag D = '1',Flag C= '0'(cursor desligado), B= '0'("blink" desligado))).

2.5.7 Classe SoundGenerator

Método void init():

Chama a função responsável por definir um volume, a função por iniciar a música e inicia a variável "lastsound" que é responsável pela identificação do som que está a tocar ou tocou anteriormente.



Método void send(int command, int data)

Este método é responsável por preparar os dados a enviar ao SerialEmiter com a a variavel do SerialEmitter. Destination.SSC que indica que é um comando respectivo ao SerialSoundControler.

Método void setVolume(int volume)

A única responsabilidade é chamar o método send (int command, int data) com a mascara "CMD_SETVOL_MASK" (0b0011) e com o volume pretendido.

Método void stop()

Repõe o valor da variável lastSOUND e chama o método send com a mascara respetiva para desligar o som(0b0000).

Método void play(SOUND sound)

Responsável por mandar dois comandos ao hardware. Um para ligar o som e o outro para definir o som para reproduzir.

Método void playIfDiferent(SOUND sound)

Testa se o som enviado como parâmetro é o que está a ser reproduzido. Senão for, este método força a paragem do som que está a ser produzido e manda o comando necessário (chama o método play(SOUND sound)) para reproduzir o som pretendido.

2.5.8 Classe TUI

A classe TUI vai ser a nossa camada de abstração entre o jogo propriamente dito e as três classes de software, explicadas anteriormente, que vão controlar as partes de hardware: Serial Sound Controler, Serial LCD Controler e o KeyboardReader. Estas classes são: LCD, KBD e o SerialEmitter. A existência desta classe é fundamental uma vez que se for necessária a implementação de outra aplicação, poder-se-á reaproveitar tudo o que foi feito.

Método void init():

Este método vai ser responsável por iniciar todos os módulos com os quais tem contacto direto. Vai chamar:HAL.init(), SerialEmitter.init(), KBD.init(), LCD.init(). Por fim vai posicionar o cursor de LCD na posição Coluna 0 e Linha 0 para o cursor ficar posicionado pronto a escrever e vai chamar o método SetCursorBlink (false) que vai impedir que o cursor de LCD esteja a piscar.

Método String getString(int size, int linStart, int colStart):

Vai ser responsável pela instaciação do array "sarry". Este método tem varias tomadas de decisão, consoante a tecla premida vai instaciando o array "sarry" no index "pos". Esta variável "pos" é incrementada ou decrementada se o utilizador clicar na tecla '6' ou '4' respetivamente. O caracter a escrever no index "pos" é incrementado ou decrementado se o usuário clicar na tecla '2' ou na tecla '8' respetivamente. Caso o utilizador clique na tecla'*' o valor 0 é colocado no index respetivo e a variável que indexa é decrementada. No ultimo caso, o utilizador clicar na tecla '5' o ciclo é terminado e o método retorna o array. Para além deste processo instanciar o array e chamar o método writeSetFinalPos(char c, int linFinal,int colFinal)que vai na realidade, escrever no LCD, este método também retorna a String que foi inserida pelo utilizador, sendo esta a única maneira de ter acesso ao que foi escrito pela ultima vez.

Método void writeSetFinalPos(char c, int linStart, int colStart):



Desliga o "blink", escreve no LCD o caracter mandado como parâmetro e posiciona o cursor na posição correta. Quando estas operações forem terminadas volta a ligar o "blink".

Método void setCursorBlink(boolean cursor):

Chama o método de LCD explicado mais acima setCursorBlink(boolean cursor).

Método void sclearScreen():

Vai escrever uma String vazia, do tamanho em cada linha

Método void writeAtPosition(char a, int line, int column):

Escreve o caracter a na posição dada por line e column.

Método void writeAtPosition(String a, int line, int column):

Escreve a String "a" na posição dada por "line" e "column".

Método void createSpecialChars()

Cria no LCD os catareres especiais.

Esta classe vai comunicar com as outras classes através de métodos que a única função é chamar os métodos estáticos das outras classes de forma a ter contacto com as mesmas. São os casos de char waitKey(long timeout) e char waitKey(long timeout).

2.5.9 Classe TUI_Game

Esta classe contem métodos de chamada ao TUI utilizados pela classe Game

2.5.10 Classe TUI_HighScores

Esta classe é uma especialização de TUI para utilização pela classe HighScores

2.5.11 Classe TUI M

Esta classe contem métodos de chamada ao TUI utilizados pela classe M

2.5.12 Classe TUI_SpaceInvaders

Esta classe contem métodos de chamada ao TUI utilizados pela classe SpaceInvaders

2.5.13 Enumerador TUI_Special_CharTUI

Este enumerado contem os dados de construção dos caracteres especiais

2.5.14 Classe FileAccess

Método ArrayList<String> load(String fileName, int initialCapacity)

Este método vai ao ficheiro cujo nome é recebido como parâmetro percorre-o, preenche um ArrayList de Strings e retorna o mesmo.

Método void save(String fileName, ArrayList<String> SL)

Grava no ficheiro cujo nome é recebido como argumento as Strings presentes no ArrayList, também ele recebido como argumento.



Caso exista algum erro de execução na execução destes dois métodos a exceção é tratada de forma a que seja imprimido na linha de comandos a razão da mesma.

2.5.15 Classe Statistics

Método void init():

Apenas executa o método load() da classe.

Método void clear():

Limpa o número de jogos e o numero de moedas da estatística.

Método void load():

Este método executa o método clear() fundamental no caso do ficheiro não conter informação necessária para instanciar as variáveis "coins" e "games". Após a execução do método clear() chama o método da class FileAccess load(String fileName, int initialCapacity) para ir buscar os valores presentes no ficheiro e instancia as variáveis "games" e "coins".

Método void save():

Apenas executa o método do FileAccess save(String fileName, ArrayList<String> SL) explicado acima.

Método void addGame():

Incrementa a variável "games" e chama o método save da própria classe.

Método void addCoins():

Incrementa a variável "coins" e chama o método save da própria classe.

2.5.16 Classe Scores

Método void init():

Apenas executa o método load() da classe.

Método void load():

Limpa o conteúdo do ArrayList "highScores", e preenche-o com o conteúdo presente no ficheiro que contem as pontuações. Após este preenchimento chama a função sortScores().

Método void save():

Preenche um novo ArrayList e salva as entradas num ficheiro chamando o método da classe FileAccess save().

Método void sortScores():

Ordena as pontuações por ordem decrescente.

Método boolean isNewScoreHighScore(int score):

Utilizado apenas para testar se a nova pontuação é maior que a pontuação mais baixa.

Método void addScore(String name, int score):



Se o tamanho limite do ArrayList for atingido procede-se à remoção do último elemento da lista, caso contrário, insere na lista, ordena e salva.

Método void addScore(int score):

Testa se é nova pontuação mais alta, se não for retorna. Se for, limpa a linha 0 do LCD, escreve a pontuação no LCD. Faz-se a validação do tamanho da String para se por alguma razão, num caso exepcional a String for enviada vazia, não insere.

2.5.17 Classe Score

Método void getName():

Retorna o nome do objecto.

Método void getScore():

Retorna a pontuação do objecto.

Método String toString():

Redefinição do método "toString" da classe mãe Object. É redefinido de forma a que a String retornada seja "score;name".

Método String fromText(String txt):

Após a confirmação que o String recebida como parâmetro não está vazia, procede à divisão utilizando ";" como fator divisório e construi um novo objeto "Score".

2.5.18 Classe SpaceInvaders

Método void init():

Inicia a classe TUI, SoundGenerator, Statistics, Scores e instancia a variável "SCORES" com o valor 0.

Método void startMenu():

Método entra num ciclo infinito e dentro deste ciclo vai testar quatro condições:

Se é para entrar em modo de manutenção:

Executa o método da classe M onMaintenanceMode() explicada mais acima.

Se foi inserida uma moeda:

Insere na classe Statistics dois créditos(cada moeda dá direito a 2 créditos), adiciona este valor à variável "CREDITS" e volta a imprimir o titulo do menu inicial da aplicação.

Se não foi premida nenhuma tecla, ou se a tecla premida foi diferente de asterisco ("STARTGAME):

Percorre os HighScores existentes e imprime-os enquanto houver "next" no iterador. Caso o iterador não tenha "next" a o contador é reiniciado e imprime novamente os HighScores do inicio. É importante frisar que os Scores são ordenados de forma decrescente logo, o primeiro Score a aparecer é o mais alto existente no ficheiro. A diferença de tempo entre as amostragens de pontuações é de um segundo porque foi entendido que seria o tempo necessário para o utilizador conseguir visualizar e não ser tempo demais de forma a quebrar o "mementum".



Se a tecla premida foi "STARTGAME" e o número de Créditos é maior que 0:

É decrementado o valor da variável "CREDITS", adiciona um jogo para as estatísticas e inicia um jogo.

2.5.19 Classe Game

Esta classe vai ser aquela que é considerada a principal do jogo uma vez que vai conter toda a lógica do jogo propriamente dito.

Método char generateGame():

Na parte inicial deste método são chamados os métodos da classe GameView que são responsáveis por imprimir o estado inicial da aplicação quando entra no modo de jogo:

printMissileToShot(char missile), printHumanShip(), PrintAliens(char[] alienTrain), printScoreText(), printScore(int score), printLevelText(), printLevel(int level).

Após as impressões o método entra num ciclo em que a condição de paragem é ó ultimo caracter chegar à nave. Dentro deste ciclo vai testar se:

É para avaliar uma explosão:

Executa o método evaluateExplosion() e afeta a variável invalidate com o valor true(esta variável dá a informação se é necessário atualizar a vista)

É para inserir um novo alien:

Executa o método evaluateAlien() e afeta a variável invalidate com o valor true.

É para actualizar a vista:

Executa o método da classe GameView PrintAliens(char[] aliensTrain).

Após estas três condições executa o método evaluateLevel()que é explicado em baixo.

Antes de voltar a correr o ciclo testa se houve um disparo e se é necessário repor o som do jogo.

Quando ocorre gameover, executa o método da classeGenerator playIfDiferent(Sound sound) para ocorrer uma transição da música do jogo para a música correspondente ao fim de jogo. Chama também o método da class GameView PrintGameOver(), pára a execução do Sound generator e retorna o score produzido pelo user para que se possa adicionar aos Scores.

Método void evaluateKey(char key):

Este método apenas avalia a tecla que foi premida pelo utilizador:

Se foi SHOT KEY(*):

Executa o método evaluateShoot() explicado mais baixo.

Se foi QUIT KEY(*):

Força que o último index do array alienTrain seja maior que 10(condição de paragem da execução do jogo).

Se não foi nenhuma das anteriores:

Chama o método updateMissileToShot(char key) explicado mais abaixo

Método void evaluateShoot():

Método chama o método playIfDiferent(SOUND sount) para gerar o som correspondente ao míssil disparado, depois entra num ciclo que a condição de paragem é o campo length do array de aliens. Dentro deste ciclo é chamada a função da classe GameView, printMissileShoted(int col)(explicado na secção da



classe GameView) até o index onde o i se encontra for correspondente ao index do primeiro "alien", se o "missile" disparado pelo utilizador for igual ao primeiro "alien", procede-se à animação de explosão e atualiza-se o score e o método sai do ciclo sai do ciclo.

Método void updateMissileToShot(char key):

Atualiza a vista do míssil a disparar chamando o método da class GameView printMissileToShot(char missile) enviando como parâmetro a variável local "missileToShot" que foi a tecla premida pelo utilizador.

Método void evaluateLevel():

Testa se a pontuação atual justifica a subida de nível, se for o caso é incrementada a velocidas, o nível, a variável scoreToLevelUp(que indica se é altura para incrementar a dificuldade) e actualiza a vista do nível.

Método char generateAlienNumber():

Utiliza as variáveis "upper_alien_number" e "lower_alien_number" como limite superior e inferior respetivamente para calcular o número random. Após este calculo é somado o código ASCII base(48). Pois os números nesta tabela começam no numero 48, sendo este o 0.

Método void addAlienToArray(char[] alienTrain):

Vai inserir no array de "aliens já existente" o novo número gerado. Este método não só insere o novo alien gerado como ainda é responsável pela movimentação dos "aliens".

Foi implementado com um ciclo que iguala o "char" existente num index ao char correspondente ao char do index seguinte. O último index é preenchido com a chamada ao método generateAlienNumber() explicado acima.

Método void evaluateAlien():

Vai testar se é tempo de indexar outro alien no array. Em caso afirmativo retorna true, caso contrário, retorna false.



3 Conclusões

Os módulos desenvolvidos foram testados em laboratório, e usando o simulador fornecido. Na programação da CPLD foram usados 36 pinos de I/O (11 de entrada e 25 de saída). A taxa de utilização das macrocélulas foi 37%, tendo sido usados 33% dos registos e 46% dos pinos disponíveis.

CPLD Fitter Summary

SUMMARY

S O IVIIII II CI		
Design Name	SpaceInvadersWrapper	
Fitting Status	Successful	
Software Version	P.20131013	
Device Used	XC95144XL-10-TQ100	
Date	7- 2-2017, 8:03PM	

RESOURCES SUMMARY

Macrocells Used	Pterms Used	Registers Used	Pins Used	Function Block Inputs Used
53/144 (37%)	135/720 (19%)	47/144 (33%)	37/81 (46%)	82/432 (19%)

PIN RESOURCES

Signal Type	Required	Mapped	Pin Type	Used	Total
Input	11	11	I/O	36	74
Output	25	25	GCK/IO	1	3
Bidirectional	0	0	GTS/IO	0	4
GCK	1	1	GSR/IO	0	1
GTS	0	0			
GSR	0	0			

GLOBAL RESOURCES

Signal mapped onto global clock net (GCK1)	CLK
--	-----

POWER DATA

Macrocells in high performance mode (MCHP)	53
Macrocells in low power mode (MCLP)	0
Total macrocells used (MC)	53



Os resultados obtidos foram satisfatórios. As limitações encontradas na jogabilidade derivam dos constrangimentos impostos pelo número de linhas e colunas do LCD-MC1602C e do *overhead* do protocolo de comunicação USB.

"O que teríamos mudado fôssemos começar o projeto hoje?"

- Mais planeamento, menos urgência em testar e obter resultados.
- No desenvolvimento hardware, teriamos feito uso de módulos de *testbenching*, por forma a enveredar por outro modo de *debugging*, consolidando esses conhecimentos e dando outro tipo de suporte aos resultados obtidos.

Futuros desenvolvimentos

O jogador iniciar com três vidas, reforçando assim a dependência entre duração do jogo e a habilidade do jogador.

Substituir o LCD utilizado por um ecrã com mais linhas.

Com alguma facilidade, o jogo dos invasores espaciais poderia ser substituído por um jogo de congruências matemáticas, substituindo a classe TUI e suas especializações, bem como SpaceInvaders e Game.

4 Referências

[1] $\mu LIC\chi$ Reference Manual, p.1-2

Página da disciplina no Thoth, em particular as ligações encontradas no separador "Laboratório"



5 Apêndice A – Listagem de código VHDL



6 Apêndice B - Listagem de código JAVA

```
JAVAFile - D:\LIC\Project\SpaceInvaders\src\CoinAcceptor.java
 1 class CoinAcceptor {
 2
 3
        public static void main(String[] args) {
 4
            HAL.init();
 5
            int c=0;
            while (true) {
 6
 7
                 if ( checkForInsertedCoin()) {
 8
                     C++;
 9
                     System.out.println("Coin accepted " + c);
10
                 }
11
            }
12
        }
13
14
15
        private final static int COIN MASK=0x80;
        private final static int COIN ACCEPT MASK=0x40;
16
17
18
        public static boolean checkForInsertedCoin(){
19
            if(HAL.isBit(COIN MASK)) {
20
                 HAL.setBits(COIN ACCEPT MASK);
21
                 HAL.clrBits(COIN ACCEPT MASK);
22
                 return true;
23
24
            return false;
25
        }
26 }
27
```