Uma imagem com sentado, preto, computador

Descrição gerada automaticamente

**Faculdade de Ciências Exatas e da Engenharia**

**2019/2020**

**Arquitetura de Computadores**

Licenciatura em Engenharia Informática

**1º Projeto – Processador Básico**

Uma imagem com camisa

Descrição gerada automaticamente

**Trabalho realizado por:**

Diego Briceño (nº 2043818)

Rúben Rodrigues (nº 2046018)

Funchal, 14 de março de 2020

Índice

[1. Introdução 3](#_Toc35099924)

[2. Objetivos 3](#_Toc35099925)

[3. Desenvolvimento 3](#_Toc35099926)

[3.1. Placa-mãe 3](#_Toc35099927)

[3.1.1. Memória de Dados (RAM) 3](#_Toc35099928)

[3.1.2. Memória de Instruções 3](#_Toc35099929)

[3.1.3. Processador 4](#_Toc35099930)

[3.1.3.1. Periférico de Entrada 4](#_Toc35099931)

[3.1.3.2. Periférico de Saída 4](#_Toc35099932)

[3.1.3.3. Multiplexer dos Registos (Mux R) 4](#_Toc35099933)

[3.1.3.4. Registos A e B 5](#_Toc35099934)

[3.1.3.5. Unidade Aritmética e Lógica (ALU) 5](#_Toc35099935)

[3.1.3.6. Comparação 6](#_Toc35099936)

[3.1.3.7. Contador de programa (PC) 6](#_Toc35099937)

[3.1.3.8. *Multiplexer* do *Program Counter* (Mux\_PC) 6](#_Toc35099938)

[3.1.3.9. ROM de descodificação (ROM) 7](#_Toc35099939)

[4. Discussão de Resultados 7](#_Toc35099940)

[5. Conclusão 7](#_Toc35099941)

1. **Introdução**

Este relatório apresentará os objetivos relacionados ao primeiro trabalho prático da unidade curricular de Arquitetura de Computadores assim como o seu desenvolvimento, discussão de resultados e a conclusão a que os alunos chegaram no fim.

Os processadores são as unidades centrais dos sistemas computacionais. Se comparássemos um sistema computacional a uma pessoa, o processador seria o “cérebro” pois é ele que executa as instruções de máquina, que são qualquer tarefa que o processador possa executar utilizando uma série de cálculos e decisões.

1. **Objetivos**

O objetivo deste trabalho é realizar um processador básico, com um conjunto mínimo de instruções, em linguagem de descrição de hardware (VHDL). Para este fim, utilizou-se o programa ISE da Xilinx com a simulação sendo efetuada no ISim e o teste em FPGA (Spartan 3E e Artix 7).

1. **Desenvolvimento**

O processador desenvolvido é constituído por vários módulos que, quando conectados com a memória de dados e a memória de instruções, formam a placa mãe. Cada módulo foi implementado em separado, como será descrito de seguida, de modo a facilitar a implementação, sendo só necessário no fim ligar os diferentes módulos.

* 1. **Placa-mãe**
     1. **Memória de Dados (RAM)**

A RAM (Random-Access Memory) é um tipo de memória que permite a escrita/leitura de dados, individual e aleatória (como o nome indica), através do seu endereço. É uma memória volátil, ou seja, os seus dados perdem-se quando a memória perde a alimentação elétrica.

No caso desta placa-mãe, a memória de dados guarda os dados presentes no sinal de entrada ***Operando1,*** de 8 bits, quando o sinal ***WR*** está a ‘1’ na transição ascendente do sinal de relógio (***clk***), no endereço indicado pelo sinal de entrada ***Constante***, de 8 bits. Quando o sinal ***WR*** está a ‘0’ é feita a leitura dos dados, na posição de memória indicada por ***Constante*** e o valor lido é atribuído ao sinal de saída ***Dados\_M***, de 8 bits.

* + 1. **Memória de Instruções**

É neste módulo que ficam armazenas as instruções do programa a ser executado. Apresenta uma dimensão de 14 bits, onde o endereço da instrução é determinado pelo sinal ***Endereço***, de 8 bits, e à saída é disponibilizado o ***opcode***, de 5 bits, o sinal ***SEL\_R***, de 1 bit, e o sinal ***Constante***, de 8 bits.

* + 1. **Processador**
       1. **Periférico de Entrada**

É neste módulo que é feita a comunicação do processador com o exterior, permitindo ao utilizador inserir dados para posteriormente serem realizadas operações com os mesmos. Alguns exemplos deste tipo de periféricos são o teclado e o rato.

Este módulo é controlado pelo sinal , de 1 bit, que quando está a ‘1’ é feita uma leitura dos dados de entrada, ***PIN***, de 8 bits, colocando-os na saída do periférico, ***Dados\_IN***, de 8 bits.

* + - 1. **Periférico de Saída**

Este módulo permite que o utilizador veja os dados e informações processados pelo computador. Alguns exemplos deste tipo de periféricos são o monitor, a impressora e colunas de som.

Este periférico é controlado pelo sinal ***ESCR\_P***, de 1 bit, que quando está a ‘1’, na transição ascendente do relógio (clk), escreve no sinal de saída, ***POUT***, de 8 bits, o valor do sinal à entrada do módulo, ***Operando1***, também de 8 bits.

* + - 1. **Multiplexer dos Registos (Mux R)**

Este módulo é responsável por encaminhar um dos quatro sinais disponíveis, de 8 bits, à sua entrada (***Resultado, Dados\_IN, Dados\_M e Constante***) para apresentar na sua saída, ***Dados\_R***, de 8 bits. O sinal a encaminhar depende do valor do sinal de entrada ***SEL\_Data***, de 2 bits.

|  |  |
| --- | --- |
| **SEL\_DATA** | **DADOS\_R** |
| 00 | Resultado |
| 01 | Dados\_IN |
| 10 | Dados\_M |
| 11 | Constante |

Tabela 1 Sinal de saída do Mux R em função do sinal SEL\_DATA.

* + - 1. **Registos A e B**

A escrita nos registos A e B é controlada pelo sinal ***ESCR\_R***, de 1 bit. Quando o sinal está a ‘1’ o valor presente no sinal de entrada ***Dados\_R***, de 8 bits, é guardado no registo especificado pelo sinal ***SEL\_R***, de 1 bit, na transição ascendente do sinal de relógio (clk).

Estes registos estão continuamente a efetuas leituras. As saídas ***Operando1*** e ***Operando2***, ambas de 8 bits, apresentam os valores guardados nos registos A e B, respetivamente.

|  |  |
| --- | --- |
| **SEL\_R** | **Registo a ser escrito** |
| 0 | Registo A |
| 1 | Registo B |

Tabela 2 Sinal de seleção de escrita nos registos A e B

* + - 1. **Unidade Aritmética e Lógica (ALU)**

Este módulo permite realizar operações aritméticas e lógicas, tal como o nome indica. No caso desta placa-mãe, a unidade aritmética e lógica do processador, é capaz de realizar as operações soma, subtração, AND, OR e XOR, com os sinais de entrada ***Operando1*** e ***Operando2***, ambos de 8 bits, que representam números inteiros com sinal. Os sinais de saída da ALU são determinados pelo sinal de seleção ***SEL\_ALU***, de 3 bits, A saída ***Resultado***, de 8 bits, será atualizada no caso de cada operação e, a saída ***COMP\_RES***, de 5 bits, será atualizada apenas quando é realizada uma comparação, cada um dos seus bits indicando o resultado de uma das cinco comparações apresentadas no módulo *Comparação*.

|  |  |
| --- | --- |
| **SEL\_ALU** | **Operação** |
| 000 | Operando1 **+** Operando2 |
| 001 | Operando1 **–** Operando2 |
| 010 | Operando1 **AND** Operando2 |
| 011 | Operando1 **OR** Operando2 |
| 100 | Operando1 **XOR** Operando3 |
| 101 | Operando1 > Operando2  Operando1 >= Operando2  Operando1 = Operando2  Operando1 <= Operando2  Operando1 < Operando2 |

Tabela 3 Operações da ALU

* + - 1. **Comparação**

O funcionamento deste módulo é semelhante ao módulo dos registos. Guarda o sinal de entrada, que neste caso é o sinal ***COMP\_RES***, sinal de 5 bits, quando o sinal ***COMP\_FLAG*** está a ‘1’ e o sinal de relógio encontra-se na transição ascendente. Este módulo está constantemente a efetuar leituras, mas apenas um dos 5 bits do sinal guardado é encaminhado para a saída, ***S\_FLAG***, de 1 bit. O sinal de seleção ***SEL\_COMP***, de 3 bits, determina qual o bit guardado que está disponível na saída, do modo apresentado na tabela abaixo.

|  |  |
| --- | --- |
| **SEL\_COMP** | **S\_FLAG** |
| 000 | COMP\_RES(0) (>) |
| 001 | COMP\_RES(1) (>=) |
| 010 | COMP\_RES(2) (=) |
| 011 | COMP\_RES(3) (<=) |
| 100 | COMP\_RES(4) (<) |

Tabela 4 Sinal de saída do multiplexer de comparação em função do sinal de seleção SEL\_COMP

* + - 1. **Contador de programa (PC)**

O contador de programa indica qual é a posição atual da sequência de execução de um programa. Na transição ascendente do relógio, a saída ***Endereço***, de 8 bits, é enviada à Memória de Instruções. A sequência de execução será incrementada de um em um quando a entrada ***ESCR\_PC***, de 1 bit, estiver a ‘0’, caso contrário, a saída do contador corresponderá ao valor da entrada ***Constante***, de 8 bits, e neste caso ocorrerá um salto para o endereço de instrução indicado por este sinal. A entrada ***Reset***, de 1 bit, permite voltar ao início do programa quando ativa.

* + - 1. ***Multiplexer* do *Program Counter* (Mux\_PC)**

Este *multiplexer* indica ao contador de programa se é para realizar um salto ou simplesmente incrementar o contador, através do sinal de saída ***ESCR\_PC***, de 1 bit, como já foi visto no módulo do Contador de programa.

O sinal de seleção deste *multiplexer* é o sinal ***SEL\_PC***, de 3 bits, que indica qual dos valores de entrada deve passar para a saída, como indicado na tabela seguinte.

|  |  |
| --- | --- |
| **SEL\_PC** | **ESCR\_PC** |
| 000 | ‘0’ |
| 001 | ‘1’ |
| 010 | S\_FLAG |
| 011 | Operando1(7) |
| 100 | NOT (Operando1(7) OR Operando1(6) OR Operando1(5) OR Operando1(4) OR Operando1(3) OR Operando1(2) OR Operando1(1) OR Operando1(0)) |

Tabela 5 Valor de saída do MUX\_PC em função do sinal de seleção SEL\_PC

* + - 1. **ROM de descodificação (ROM)**

Esta ROM é responsável por fornecer aos restantes módulos os seus sinais de controlo. Esta recebe o sinal ***opcode***, de 5 bits, da memória de instruções e coloca na sua saída os valores correspondentes aos seguintes sinais de controlo: ***SEL\_PC***, ***SEL\_COMP*** e ***SEL\_ALU***, de 3 bits, ***SEL\_Data***, de 2 bits, e os sinais ***COMP\_FLAG***, ***ESCR\_R***, ***ESCR\_P*** e ***WR***, de 1 bit. Na tabela 6 presente no enunciado encontra-se a relação entre o sinal *opcode* e os sinais de controlo, onde cada instrução está também indicada em linguagem *assembly*. De considerar que o *Ri* corresponde ao registo indicado pelo sinal ***SEL\_R***, de 1 bit.

No código é utilizado um *case* para implementar a tabela referida anteriormente.

1. **Discussão de Resultados**

Para saber o procedimento que o processador efetuará quando são executadas as instruções mostradas do teste no enunciado, cuja tabela encontra-se no Anexo A. Foi preciso traduzir as instruções que se encontravam em linguagem *assembly* para código máquina de modo a programar a memória de instruções.

O teste referido está feito de maneira a que o processador siga as seguintes operações:

* Quando o PIN a ser introduzido representa um valor negativo, o programa realiza a operação:

**Registo A = - PIN**

* Quando o PIN a ser introduzido representa um valor maior ou igual a 40, o programa realiza a operação:

**Registo A = PIN – 40**

* Caso contrário, o PIN é um valor positivo menor que 40, o processador realiza a operação:

**Registo A = 3 \* PIN**

Importante referir que a razão porque o resultado das operações não é enviado para o periférico de saída é porque, como se pode ver na tabela no Anexo A, não existe uma instrução do tipo STP RA.

De modo a poder visualizar estas operações, alterámos ligeiramente o teste do enunciado. Por isso a instrução nº 29, que no enunciado é o fim, passa a ser uma instrução STP RA e a instrução nº30 é uma instrução JMP 30, que sinaliza o fim do programa.

1. **Conclusão**

**Uma imagem com apresentação

Descrição gerada automaticamente**