

PODER EXECUTIVO MINISTÉRIO DA EDUCAÇÃO UNIVERSIDADE FEDERAL DE RORAIMA DEPARTAMENTO DE CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

ARQUITETURA E ORGANIZAÇÃO DE COMPUTADORES

RELATÓRIO DO PROJETO: PROCESSADOR NEO

ALUNOS:

Gabriel Carvalho de Araújo - 2201524449 Hermino Barbosa de Freitas Júnior - 2201524475 Jeovane Araujo da Silva – 2201524420

> Janeiro de 2018 Boa Vista/Roraima



PODER EXECUTIVO MINISTÉRIO DA EDUCAÇÃO UNIVERSIDADE FEDERAL DE RORAIMA DEPARTAMENTO DE CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

ARQUITETURA E ORGANIZAÇÃO DE COMPUTADORES

RELATÓRIO DO PROJETO: PROCESSADOR NEO

Janeiro de 2018 Boa Vista/Roraima

Resumo

Neste trabalho será abordado os principais pontos da construção e implementação do processador multiciclo NEO de 8 bits baseado na arquitetura MIPS. Será descrito com detalhes cada etapa do processo de sua construção levando em conta todos os componentes necessários para o seu funcionamento e os testes realizados durante a implementação. O processador terá capacidade de executar 16 instruções, já incluso, a soma de ponto flutuante, dando a possibilidade bastante abrangente de executar algoritmos.

A implementação do processador foi feita integralmente com a linguagem de descrição de hardware VHDL e os teste foram analisados através simulador ModelSim que gera waveforms, demonstrando assim o comportamento do processador.

Conteúdo

S	umár	io	
1	Espe	ecificação	7
2	Plata	aforma de desenvolvimento	7
3	Conj	unto de instruções	7
	3.1	Tipo de Instruções:	8
	3.2	Visão geral das instruções do Processador NEO:	9
4	Desc	crição do Hardware	9
	4.1	Registrador Flip Flop	9
	4.2	Memória de Instrução	10
	4.3	Banco de Registradores	11
	4.4	Extensor de Sinal de 2 para 8 bits	12
	4.5	Extensor de Sinal de 4 para 8 bits.	12
	4.6	Multiplexador de 2 entradas	13
	4.7	Multiplexador de 3 entrada	13
	4.8	ULA	14
	4.9	Somador de Ponto Flutuante	15
	4.10	Memória de Dados	17
	4.11	Unidade de Controle	18
	4.12	Bloco Operativo	20
5	Data	apath	21
	5.1	Datapath idealizado	22
	5.2	Datapath	22
6	Simu	ulações e Testes	23
	6.1	N-ésimo termo de uma P.A:	23
	6.2	Fatorial:	25
	6.3	Verificação dos resultados no relatório da simulaçãoErro! Indicador não definid	do.

Lista de Tabelas

Tabela 1 – Tabela que mostra o formato da instrução do tipo R	8
Tabela 2 - Tabela que mostra a separação dos bits para intruções do tipo R	8
Tabela 3 - Tabela que mostra o formato da instrução do tipo J	8
Tabela 4 - Tabela que mostra a separação dos bits do tipo J	8
Tabela 5 - Tabela que mostra a lista de Opcodes utilizadas pelo processador NEO	9
Tabela 6 - Organização de ponto flutuante para 32 bits	16
Tabela 7 - Adaptação e organização de ponto flutuante para 8 bits	16
Tabela 8 - Demonstração da adaptação do ponto flutuante parte 1	16
Tabela 9 - Demonstração da adaptação do ponto flutuante parte 2	17
Tabela 10 - Código N-ésimo termo de uma P.A. para o processador NEO	23
Tabela 11 - Código Fatorial para o processador NEO	25
Tabela 12 - Código para calcular a soma de ponto flutuante do processador NEO	26

Lista de Figura

Figura 1 - Especificações no Quartus.	7
Figura 2 - Trecho de código da entidade do componente Flip Flop	9
Figura 3 - RTL view do componente Flip Flop gerado pelo Quartus	10
Figura 4 - Trecho de código da entidade do componente Memória de Instrução	10
Figura 5 - RTL view do componente Memória de Instrução gerado pelo Quartus	10
Figura 6 - Trecho de código da entidade do componente Banco de Registradores	11
Figura 7 - RTL view do componente Banco de Registradores gerado pelo Quartus	11
Figura 8 - Trecho de código da entidade do componente Extensor de Sinal de 2 para 8 bits	12
Figura 9 - RTL view do componente Extensor de Sinal de 2 para 8 bits gerado pelo Quartus	12
Figura 10 - Trecho de código da entidade do componente Extensor de Sinal de 4 para 8 bits	12
Figura 11 - RTL view do componente Extensor de Sinal de 4 para 8 bits gerado pelo Quartus	12
Figura 12 - Trecho de código da entidade do componente Multiplexador de 2 entradas	13
Figura 13 - RTL view do componente Multiplexador de 2 entradas gerado pelo Quartus	13
Figura 14 - Trecho de código da entidade do componente Multiplexador de 3 entradas	13
Figura 15 - RTL view do componente Multiplexador de 3 entradas gerado pelo Quartus	14
Figura 16 - Trecho de código da entidade do componente Multiplexador de 3 entradas	14
Figura 17 - RTL view do componente ULA gerado pelo Quartus.	15
Figura 18 - Trecho de código do Somador de Ponto Flutuante.	
Figura 19 - RTL view do componente Somador de Ponto Flutuante gerado pelo Quartus	17
Figura 20 - Trecho de código da Memória de Dados.	17
Figura 21 - RTL view do componente Memória de dados gerado pelo Quartus	
Figura 22 - Trecho de código da Unidade de Controle.	18
Figura 23 - RTL view do componente Unidade de Controle gerado pelo Quartus	19
Figura 24 - Máquina de Estados da Unidade de Controle gerada pelo Quartus	19
Figura 25 - Trecho de código do Bloco Operativo.	
Figura 26 - RTL view do componente Bloco Operativo gerado pelo Quartus	21
Figura 27 - Datapath idealizado após a construção dos componentes	22
Figura 28 - Trecho de código datapath do processador NEO.	
Figura 29 - RTL view do Datapath gerado pelo Quartus.	
Figura 30 - Waveform do teste do algoritmo N-ésimo termo de uma P.A	
Figura 31 - Waveform do teste do algoritmo N-ésimo termo de uma P.A	
Figura 32 - Waveform do teste do algoritmo para calcular fatorial	
Figura 33 - Waveform do teste do algoritmo de Soma de Ponto Flutuante	27

1 Especificação

Nesta seção é apresentado o conjunto de itens para o desenvolvimento do processador multiciclo NEO de 8 bits, bem como a descrição detalhada de cada etapa da construção do processador.

2 Plataforma de desenvolvimento

Para a implementação do processador NEO foi utilizado a IDE: Quartus Prime, versão 16.1, com o simulador ModelSim-Altera e toda a descrição do hardware foi feita com a linguagem VHDL.



Figura 1 - Especificações no Quartus.

3 Conjunto de instruções

O processador NEO possui 4 registradores no banco de registradores: S0, S1, S2, S3. Assim como 2 formatos de instruções de 8 bits cada, instruções do tipo **R** e **J**, seguem algumas considerações sobre as estruturas contidas nas instruções:

- Opcode: a operação básica a ser executada pelo processador, tradicionalmente chamado de código de operação;
- RS: o registrador contendo o primeiro operando fonte e adicionalmente para alguns tipos de instruções (ex. instruções do tipo R) é o registrador de destino;

- RT: o registrador contendo o segundo operando fonte;
- IMM: endereço de memória, para instruções do tipo jump condicional e incondicional.

3.1 Tipo de Instruções:

- **Formato do tipo R:** Este formato aborda instruções de Load, Store e instruções baseadas em operações aritméticas e instruções aritméticas imediatas.

Formato para escrita de código na linguagem NEO:

Tabela 1 – Tabela que mostra o formato da instrução do tipo R.

Tipo da Instrução RS	RT
----------------------	----

Formato para escrita em código binário:

Tabela 2 - Tabela que mostra a separação dos bits para intruções do tipo R.

OPCODE	RS	RT	IMM
7-4	3-2	1-0	-
4	2	2	-

- Formato do tipo J: Este formato aborda instruções do tipo jump condicional e incondicional.

Formato para escrita de código na linguagem NEO:

Tabela 3 - Tabela que mostra o formato da instrução do tipo J.

Tipo da Instrução	LABEL

Formato para escrita em código binário:

Tabela 4 - Tabela que mostra a separação dos bits do tipo J.

OPCODE	RS	RT	IMM
7-4	-	-	3-0
4	-	-	4

3.2 Visão geral das instruções do Processador NEO:

O número de bits do campo **Opcode** das instruções é igual a quatro, sendo assim obtemos um total ($Bit(0\ e\ 1)^4 \div 2^4 = 16$) de 16 **Opcodes (0-16)** que são distribuídos entre as instruções, assim como é apresentado na Tabela 5.

Tipo	OP	RS	RT	IMM	Exemplo	Instrução
R	0000	00-11	00-11	-	add \$s1, \$s2	add
R	0001	00-11	00-11	-	addi \$s1, WORD	addi
R	0010	00-11	00-11	-	sub \$s1, \$s2	sub
R	0011	00-11	00-11	-	subi \$s1, WORD	subi
R	0100	00-11	00-11	-	mult \$s1, \$s2	mult
R	0101	00-11	00-11	-	multi \$s1, WORD	multi
R	0110	00-11	00-11	-	eq \$s1, \$s2	eq
R	0111	00-11	00-11	-	eqi \$s1, WORD	eqi
R	1000	00-11	00-11	-	move \$s1, \$s2	move
R	1001	00-11	00-11	-	movi \$s1, WORD	movi
R	1010	00-11	00-11	-	lw \$s1, WORD	lw
R	1011	00-11	00-11	-	sw \$s1, WORD	sw
R	1100	00-11	00-11	-	addf \$s1, \$s2	addf
J	1101	-	-	0000-1111	bne Label	bne
J	1110	-	-	0000-1111	beq Label	beq
J	1111	_	_	0000-1111	j Label	j

Tabela 5 - Tabela que mostra a lista de Opcodes utilizadas pelo processador NEO.

4 Descrição do Hardware

Nesta seção são descritos os componentes do hardware que compõem o processador Quantum, incluindo uma descrição de suas funcionalidades, valores de entrada e saída.

4.1 Registrador Flip Flop

Figura 2 - Trecho de código da entidade do componente Flip Flop.

O registrador flip flop funciona da seguinte maneira: Caso o **clock** esteja em borda alta e **enable** possuir valor 1, o valor da entrada **input** é registrado e o **output** recebe o **input**.

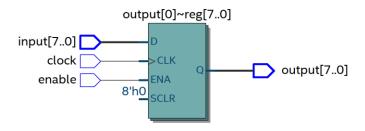


Figura 3 - RTL view do componente Flip Flop gerado pelo Quartus.

4.2 Memória de Instrução

```
entity memoriaInstrucao is
    port (
        clock : in std_logic;
        endereco: in std_logic_vector(7 downto 0);
        output : out std_logic_vector(7 downto 0)
        );
end memoriaInstrucao;
```

Figura 4 - Trecho de código da entidade do componente Memória de Instrução.

A memória de instrução funciona da seguinte maneira: Caso o **clock** esteja em borda alta, a saída **output** irá conter o valor da memória no endereço da entrada **endereco**.

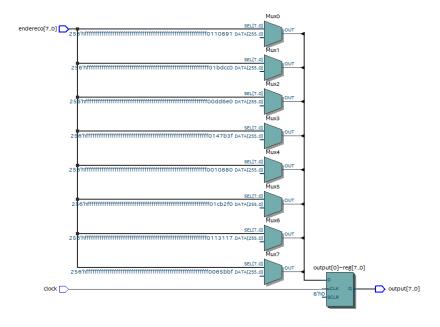


Figura 5 - RTL view do componente Memória de Instrução gerado pelo Quartus.

4.3 Banco de Registradores

Figura 6 - Trecho de código da entidade do componente Banco de Registradores.

O banco de registradores funciona da seguinte maneira: Funciona como um seletor de dados, caso o **enableWrite** esteja em 0, é procurado os dados registrados no **endereco_A** e **endereco_B**. Caso o **enableWrite** esteja em 1, o banco de registrador irá guardar o dado contido no **datain** no endereço **endereco_A** através do demultiplexador.

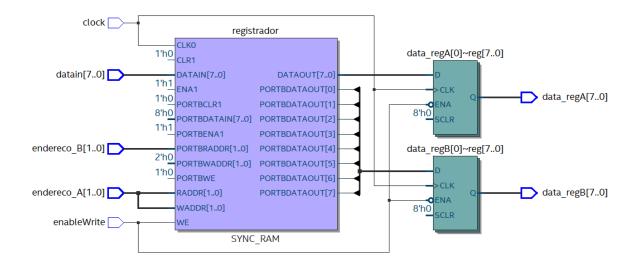


Figura 7 - RTL view do componente Banco de Registradores gerado pelo Quartus.

4.4 Extensor de Sinal de 2 para 8 bits

Figura 8 - Trecho de código da entidade do componente Extensor de Sinal de 2 para 8 bits.

O extensor de sinal de 2 para 8 bits funciona da seguinte maneira: A entrada **input** com 2 bits será convertida para uma saída **output** com 8 bits.

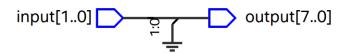


Figura 9 - RTL view do componente Extensor de Sinal de 2 para 8 bits gerado pelo Quartus.

4.5 Extensor de Sinal de 4 para 8 bits.

Figura 10 - Trecho de código da entidade do componente Extensor de Sinal de 4 para 8 bits.

O extensor de sinal de 4 para 8 bits funciona da seguinte maneira: A entrada **input** com 4 bits será convertida para uma saída **output** com 8 bits.

```
input[3..0]  output[7..0]
```

Figura 11 - RTL view do componente Extensor de Sinal de 4 para 8 bits gerado pelo Quartus.

4.6 Multiplexador de 2 entradas

Figura 12 - Trecho de código da entidade do componente Multiplexador de 2 entradas.

O multiplexador de 2 entradas funciona da seguinte maneira: É um componente onde terá 2 entradas e apenas uma saída que será definida através do **selector** dependendo do seu valor: caso o selector seja "00", a saída do MUX terá o valor de E0. Caso o seletor seja "01", a saída do MUX terá o valor de E1. Obs.: todos os casos necessitam do evento de borda alta no ciclo de clock.

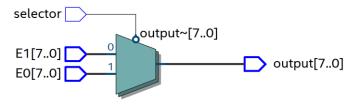


Figura 13 - RTL view do componente Multiplexador de 2 entradas gerado pelo Quartus.

4.7 Multiplexador de 3 entrada

```
entity mux_3x8 is
   port(
            selector: in std_logic_vector(1 downto 0);
            E0,
            E1,
            E2 : in std_logic_vector(7 downto 0);
            output : out std_logic_vector(7 downto 0)
            );
end mux_3x8;
```

Figura 14 - Trecho de código da entidade do componente Multiplexador de 3 entradas.

O multiplexador de 2 entradas funciona da seguinte maneira: É um componente onde terá diversas entradas e apenas uma saída que será definida através do selector dependendo do seu

valor: caso o selector seja "00", a saída do MUX terá o valor de E0. caso o seletor seja "01", a saída do MUX terá o valor de E1. caso o seletor seja "10", a saída do MUX terá o valor de E2. Obs.: todos os casos necessitam do evento de borda alta no ciclo de clock

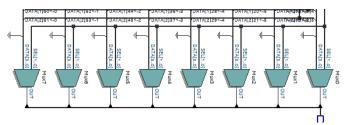


Figura 15 - RTL view do componente Multiplexador de 3 entradas gerado pelo Quartus.

4.8 ULA

```
entity ULA is
    port(
          A,
          B : in std_logic_vector(7 downto 0);
          selector: in std_logic_vector(3 downto 0);
          output : out std_logic_vector(7 downto 0);
          zero : out std_logic
     );
end ULA;
```

Figura 16 - Trecho de código da entidade do componente Multiplexador de 3 entradas.

O componente ULA (Unidade Lógica Aritmética) tem como principal objetivo efetuar as principais operações aritméticas, dentre elas: soma, subtração, multiplicação. Adicionalmente a ULA efetua operações de comparação de valor igual. O componente ULA recebe como entrada três valores: **A** – dado de 8bits para operação; **B** - dado de 8bits para operação e **OP** – identificador da operação que será realizada de 4bits. A ULA também possui duas saídas: **zero** – identificador de resultado (2bit) para comparações (1 se verdade e 0 caso contrário); e **result** – saída com o resultado das operações.

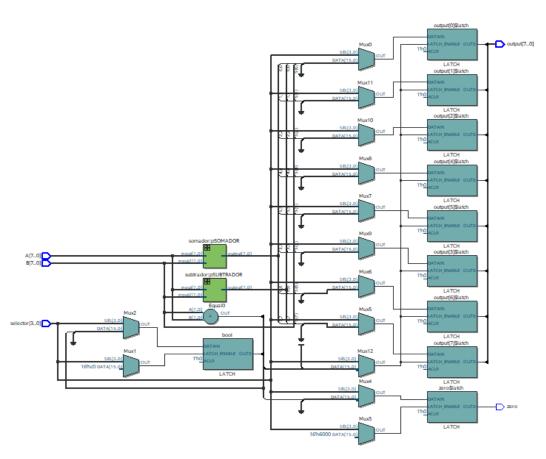


Figura 17 - RTL view do componente ULA gerado pelo Quartus.

4.9 Somador de Ponto Flutuante

Somador com entradas e saída usando a adaptação da representação para ponto flutuante que serão apresentadas neste documento.

Figura 18 - Trecho de código do Somador de Ponto Flutuante.

O padrão IEEE 754 é uma forma de normalizar as operações com pontos flutuantes, tal padrão dá suporte apenas para arquiteturas de 16, 32 e 64 bits. Para um processador de 8 bits se fez necessário uma adaptação, que será mostrada a seguir.

Tabela 6 - Organização de ponto flutuante para 32 bits.

5	31	30	29	28	27	26	25	24	23	22	21	20	19	18	17	16	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
	S					Ex	poer	nte													S	ignif	icad	0								

Para uma representação de 8 bits foi necessária uma distribuição onde há o máximo de precisão para essa arquitetura, foram distribuídos 3 bits para o expoente e 5 bits para o significando, nesse caso o bit de representação de sinal não foi levado em consideração, pois não há utilidade no processador NEO.

Tabela 7 - Adaptação e organização de ponto flutuante para 8 bits.

7	6	5	4	3	2	1	0
	Expoente				Significando		

O número 5,3 em decimal equivale a $101,0100 \times 2^0$ em binário, normalizando este número ficaria:

 $10,1010 \times 21$

 $-1,01010 \times 22$

Agora o número está normalizado, pois há apenas um único 1 após a virgula. Para converter este número para a representação de 8 bits mostrada anteriormente são necessários passos simples:

Primeiro separamos o significando ignorando o 1 implícito em um binário normalizado.

Tabela 8 - Demonstração da adaptação do ponto flutuante parte 1.

7	6	5	4	3	2	1	0
			0	1	0	1	0
	Expoente			'	Significando	'	

Depois é separado o expoente, o expoente deve sempre ser somado com 4, ou seja, 4 + exp. Essa notação é chamada de Notação de excesso que é utilizada no padrão IEEE 754, logo, para o exemplo em questão ficaria 2 + 4 = 6, esse número em binário é igual a 110.

Tabela 9 - Demonstração da adaptação do ponto flutuante parte 2.

7	6	5	4	3	2	1	0
1	1 1		0	1	0	1	0
	Expoente	1		1	Significando		

Logo abaixo podemos ver a estrutura do somador de ponto flutuante na RLT view:

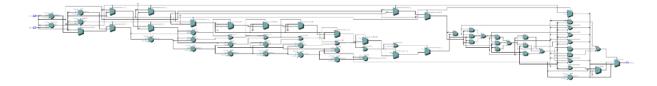


Figura 19 - RTL view do componente Somador de Ponto Flutuante gerado pelo Quartus.

4.10 Memória de Dados

Figura 20 - Trecho de código da Memória de Dados.

Podemos ver acima um trecho do código da memória de dados que demostra todas as entradas e saídas. Basicamente ela funciona da seguinte maneira: quando houver um ciclo de borda alta no clock a escrita será habilitada, logo após o dado datain é armazenado no endereco estabelecido, no próximo ciclo de borda alta em que que o endereco lido for o estabelecido obteremos o valor contido naquele endereço no dataout. Abaixo podemos ver a RTL view do componente especificado.

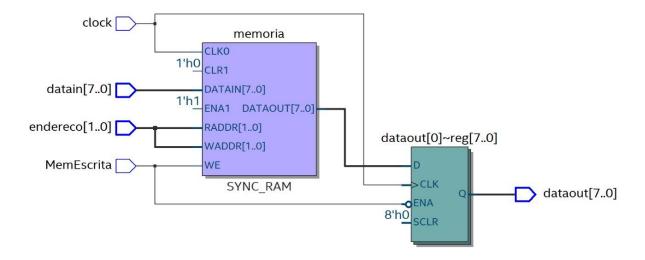


Figura 21 - RTL view do componente Memória de dados gerado pelo Quartus.

4.11 Unidade de Controle

```
entity blocoControle is
   port(
           clock,
                          : in std_logic;
           reset
                          : in std_logic_vector(3 downto 0);
           opcode
           PCescCond,
           PCesc,
           MemParaReg,
           regEscrita,
           ULAfonteA.
           MemLeitura,
                                                                           -- flags de 1 bit
           MemEscrita : out std_logic;
           ULAfonteB,
           PCfonte : out std_logic_vector(1 downto 0);
ULAOP : out std_logic_vector(3 downto 0);
out_estado : out std_logic_vector(2 downto 0)
                                                                           -- flags de 2 bits
                                                                           -- flags de 4 bits
end blocoControle;
```

Figura 22 - Trecho de código da Unidade de Controle.

Acima podemos ver um trecho do código da Unidade de Controle do processador NEO. A unidade de controle é componente responsável por ativar as flags e manter o fluxo correto das instruções, podendo suportar instruções do tipo R e J, e capaz de executar os estados básicos do mips, são eles: busca, decodificação, execução, cálculo de memória e escrita no registrador. Abaixo podemos ver na **Figura 23** a RTL view e na **Figura 24** a máquina de estados da unidade de controle.

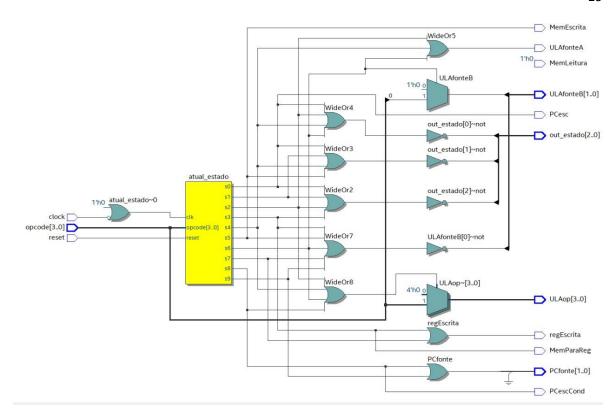


Figura 23 - RTL view do componente Unidade de Controle gerado pelo Quartus.

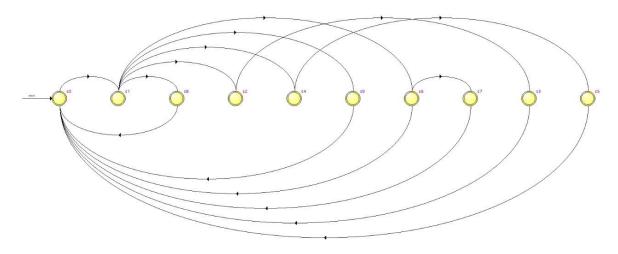


Figura 24 - Máquina de Estados da Unidade de Controle gerada pelo Quartus.

4.12 Bloco Operativo

```
entity blocoOperativo is
   port(
          clock: in std_logic;
          PCescCond,
          PCesc,
          MemParaReg,
          regEscrita,
          ULAfonteA,
          MemEscrita : in std_logic;
          ULAfonteB,
                        : in std_logic_vector(1 downto 0);
          PCfonte
          ULAop : in std_logic_vector(3 downto 0);
opcode: out std_logic_vector(3 downto 0);
          -- PORTAS PARA DEBUG --
          out_entrada_PC,
          out_saida_PC,
          out_saida_MemInstr,
          out_saida_BdRA,
          out_saida_BdRB,
          out_saida_ExtensorSinal2p8,
out_saida_ExtensorSinal4p8,
          out_saida_RegA,
          out_saida_RegB,
          out_saida_MUXfonteA,
          out_saida_MUXfonteB,
          out_saida_ULA,
out_saida_RegULAout,
out_saida_MemDados,
          out_saida_MDR,
          out_saida_MUXbdRegin: out std_logic_vector(7 downto 0);
          out_habilitaPC,
          out_zeroULA: out std_logic
end blocoOperativo;
```

Figura 25 - Trecho de código do Bloco Operativo.

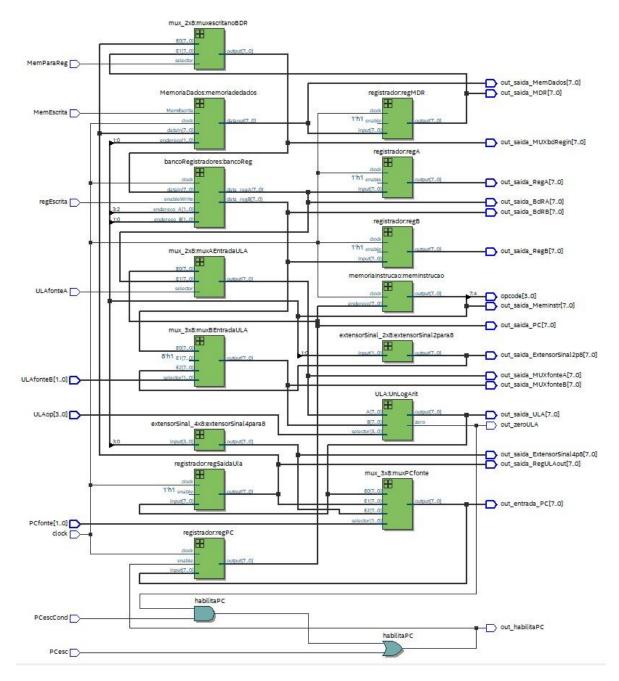


Figura 26 - RTL view do componente Bloco Operativo gerado pelo Quartus.

5 Datapath

É a conexão entre as unidades funcionais formando um único caminho de dados e acrescentando uma unidade de controle responsável pelo gerenciamento das ações que serão realizadas para diferentes tipos de instruções. Para o processador NEO foi decido colocar a memória de dados e a memória de instruções, pois ambas possibilitam um gerenciamento melhor dos testes facilitando no momento da execução dos algoritmos que foram codificados.

5.1 Datapath idealizado

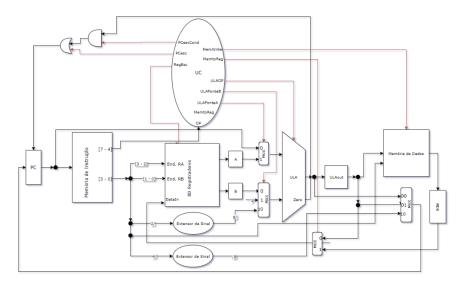


Figura 27 - Datapath idealizado após a construção dos componentes.

5.2 Datapath

Figura 28 - Trecho de código datapath do processador NEO.

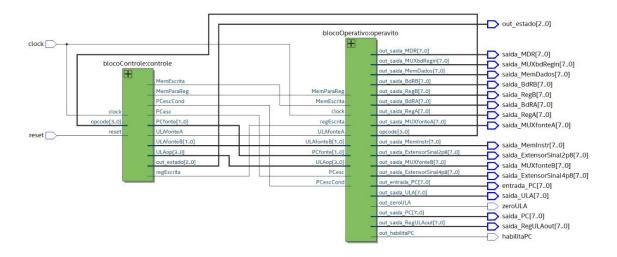


Figura 29 - RTL view do Datapath gerado pelo Quartus.

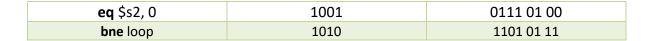
6 Simulações e Testes

Objetivando analisar e verificar o funcionamento do processador, efetuamos alguns testes analisando cada componente do processador em especifico, em seguida efetuamos testes de cada instrução que o processador implementa. Para demonstrar o funcionamento do processador NEO utilizaremos como exemplo o código para calcular o N-ésimo termo de uma P.A, o fatorial de 3 e a soma de números de ponto flutuante. Os testes podem ser verificados logo abaixo.

6.1 N-ésimo termo de uma P.A:

Tabela 10 - Código N-ésimo termo de uma P.A. para o processador NEO.

Código	Endereço	Binário
main: movi \$s1, 3	0000	1001 00 11
addi \$s1, 3	0001	0001 00 11
addi \$s1, 3	0010	0001 00 11
addi \$s1, 1	0011	0001 00 01
movi \$s2, 3	0100	1001 01 11
addi \$s2, 2	0101	0001 01 10
movi \$s3, 3	0110	1001 10 11
loop: add \$s1, \$s3	0111	0000 00 10
subi \$s2, 1	1000	0011 01 01



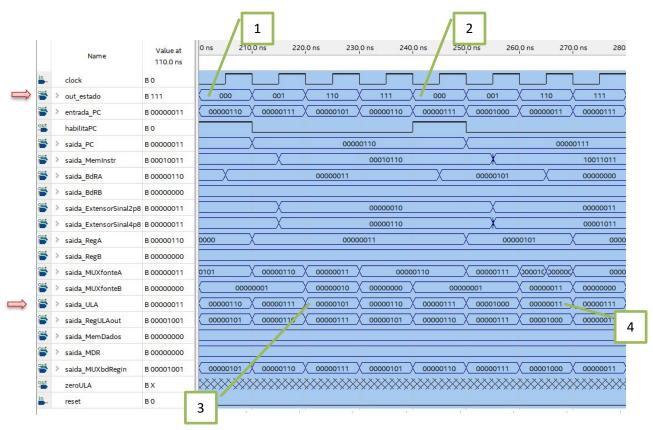
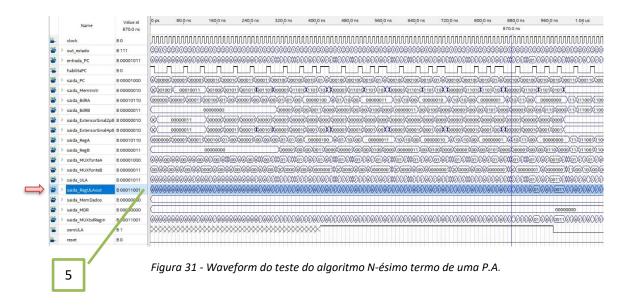


Figura 30 - Waveform do teste do algoritmo N-ésimo termo de uma P.A.

Na porta **out_estado**, podemos verificar em qual estado a instrução está, neste exemplo temos um trecho de onde é executado duas instruções do tipo R, no quadro **1**, podemos verificar que a instrução (**addi \$s1, 2**) que está no estado SO (busca da instrução e incremento do PC), passa pelo S1 (decodificação da instrução), passa pelo S6 (Execução da Instrução) e termina em S7 (Escrita no Registrador). O mesmo pode ser observado no quadro **2**, onde começa a segunda instrução (**movi \$s2, 3**). No estado S6 (Execução da Instrução), podemos verificar na porta **saída_ULA**, no quadro **3** que o resultado da primeira instrução é cinco, e no quadro **4** é onde podemos verificar que o resultado da segunda instrução é três.



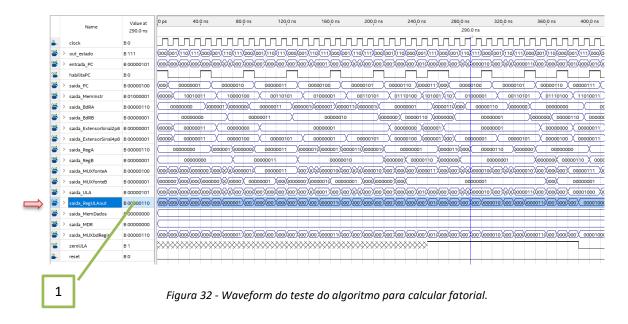
No quadro **5** podemos analisar na porta **saída_RegULAout** o resultado referente ao algoritmo do N-ésimo termo de uma P.A. Este algoritmo tem duração de 980ns.

6.2 Fatorial:

Tabela 11 - Código Fatorial para o processador NEO.

Código	Endereço	Binário
main: movi \$s0, 3;	0000	1001 00 11
move \$s1, \$s0;	0001	1000 01 00
subi \$s1, 1;	0010	0011 01 01
loop: mult \$s0, \$s1;	0011	0100 00 01
subi \$s1, 1;	0100	0011 01 01
eqi \$s1,0;	0101	0111 01 00
bne loop;	0110	1101 0110
exit:	-	-

Logo abaixo na Figura 32, podemos verificar os testes realizado com este algoritmo. No quadro 1 na porta **saída_RegULAout** podemos verificar o resultado obtido ao realizar o fatorial de 3. Neste algoritmo o tempo de duração de 400ns.



6.3 Soma Ponto Flutuante:

Tabela 12 - Código para calcular a soma de ponto flutuante do processador NEO.

Código	Endereço	Binário
main: movi \$s0, 3;	0000	1001 00 11
addi \$s0, 2;	0001	0001 00 10
movi \$s1, 2;	0010	1001 01 10
mult \$s0, \$s1;	0011	0100 00 01
addi \$s1, 3;	0100	0001 01 11
addi \$s1, 2;	0101	0001 01 10
move \$s2, \$s1;	0110	1000 10 01
mult \$s1, \$s2;	0111	0100 01 10
addf \$s0, \$s1;	1000	1100 00 01

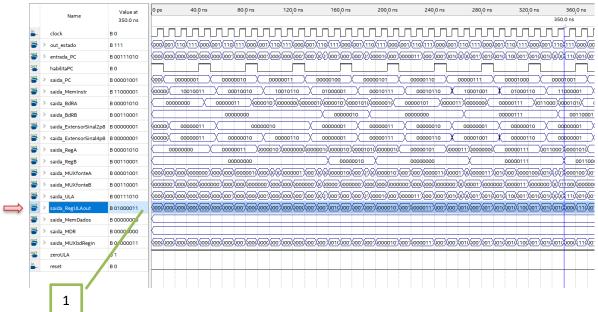


Figura 33 - Waveform do teste do algoritmo de Soma de Ponto Flutuante.

No quadro 1 podemos analisar o resultado na porta saída_RegULAout é 0,28 em decimal.

7 Considerações finais

Este trabalho apresentou o projeto e implementação do processador de 8 bits denominado de NEO que é a junção dos conhecimentos adquiridos durante o período de ensino da disciplina Arquitetura e Organização de Computadores. Os conhecimentos passados pelo professor Herbert, foram suficientes para concluir a construção do processador com êxito.

O nome escolhido para o processador faz referência a trilogia matrix que tem como protagonista o personagem Neo interpretado pelo ator Keanu Reeves que possui a seguinte simbologia e significado: A palavra 'Neo' é um anagrama da palavra 'One'. Neo também é uma palavra latim que significa "novo", sugerindo assim uma pista para a sua missão na Matrix. Ainda no filme Neo é a pessoa escolhida da profecia, onde essa pessoa é chamada de "O escolhido" (The One). Por guarda tantos significados e por se tratar de uma referência a uma excelente trilogia escolhemos o nome NEO para o processador de 8 bits.