

Documento de Arquitetura

Core-MUSA

Universidade Estadual de Feira de Santana

Build 3.0

Histórico de Revisões

Date	Descrição	Autor(s)		
20/10/2014	Concepção do documento	fmbboaventura		
23/10/2014	Revisão inicial	jadsonfirmo		
29/10/2014	Foi adicionada uma breve descrição dos com- ponentes	fmbboaventura		
29/10/2014	Stakeholders	jadsonfirmo		
30/10/2014	Ajustes estruturais	fmbboaventura e jad- sonfirmo		
30/10/2014	Detalhamento das instruções	jadsonfirmo, KelCarmo e Odivio		
30/10/2014	Adição dos diagramas de classe	gordinh		
06/11/2014	Mudanças nos <i>layouts</i> das instruções e no diagrama de classe da ULA	jadsonfirmo e Kel- Carmo		
10/11/2014	Detalhamento dos opcodes	jadsonfirmo		
13/11/2014	Alteração na tabela dos opcodes	jadsonfirmo		
17/11/2014	Alteração no diagrama de classe da ULA e ajustes na tabela de opcodes	jadsonfirmo		
18/11/2014	Ajuste dos opcodes	jadsonfirmo		
24/11/2014	Refatoração do <i>Datapath</i>	Odivio Caio		
07/12/2014	Opcodes de acordo com o software Vênus	jadsonfirmo		
07/12/2014	/12/2014 Alteração no <i>layout</i> do JR e remoção de conflitos jadsonfirmo			
09/12/2014	Correções estruturais do documento	di3goleite		
11/12/2014	Revisão	jadsonfirmo		
	con	tinua na próxima página		



continuação da página anterior					
Date	Descrição	Autor(s)			
12/12/2014	Correção de bug na tabela de Busca de Registradores	di3goleite			
15/12/2014	Correção do datapath no documento e da tabela de histórico de revisões	di3goleite			
15/12/2014	Revisão da visão geral da arquitetura	di3goleite			
15/12/2014	Correção dos OPCODES do JR e do SUBi di3goleite				
16/12/2014	Mudanças no datapath e descrição da arquitetura	di3goleite			
17/12/2014	Finalização da descrição da arquitetura	di3goleite			
17/12/2014	Revisão parcial do documento e das definições de entrada e saídas	gordinh			



SUMÁRIO

1	Intr	odução	5
	1	Propósito do Documento	5
	2	Stakeholders	5
	3	Visão Geral do Documento	5
	4	Definições	6
	5	Acrônimos e Abreviações	6
2	Visã	ão Geral da Arquitetura	7
	1	Descrição dos Componentes	7
	2	Instruções	8
	3	Detalhamento das Instruções	10
3	Des	crição da Arquitetura	11
	1	PC	11
		1.1 Diagrama de bloco	11
		1.2 Definições de Entradas e Saídas	11
	2	Memória de Instrução	11
		2.1 Diagrama de bloco	11
		2.2 Definições de Entradas e Saídas	11
	3	Banco de Registradores	12
		3.1 Diagrama de bloco	12
		3.2 Definições de Entradas e Saídas	12
	4	Unidade de Controle	13
		4.1 Diagrama de bloco	13



	5	Pilha		13
		5.1	Diagrama de bloco	13
		5.2	Definições de Entradas e Saídas	13
	6	ULA .		14
		6.1	Diagrama de bloco	14
		6.2	Definições de Entradas e Saídas	14
	7	Acesso	à memória	15
		7.1	Diagrama de bloco	15
		7.2	Definições de Entradas e Saídas	15
4	Data	aPath E	xterno	16

1 Introdução

1. Propósito do Documento

Este documento descreve a arquitetura do projeto Core-MUSA, incluindo as especificações dos circuitos internos, bem como suas devidas máquinas de estados. Também, serão apresentados diagramas de classes, de temporização e definições de entradas e saídas. O principal objetivo deste documento é definir as especificações de arquitetura do Core-MUSA e provê uma visão geral do projeto.

2. Stakeholders

Nome	Papel/Responsabilidades
Diego Leite e Lucas Morais	Gerência
Victor Figueiredo, Matheus Castro, Odivio Caio Santos e Kelvin Carmo	Desenvolvimento
Filipe Boaventura e Wagner Bitten- court	Implementação
Jadson Firmo	Análise e refatoração

3. Visão Geral do Documento

Este documento é dividido através dos seguintes capítulos:

- Capítulo 2 Nesta seção será apresentada a visão geral da arquitetura do projeto.
- Capítulo 3 Neste capítulo encontram-se informações detalhadas sobre módulos e componentes do Core-MUSA, relacionados com sua arquitetura.



4. Definições

Termo	Descrição		
Opcode	Código de operação da instrução		
Function	Código de operação aplicado a operações que ocorrem dentro da Unidade Lógica e Aritmética (ULA)		
Datapath	Caminho de dados percorrido para a execução de uma instrução		

5. Acrônimos e Abreviações

Sigla	Descrição		
PC	Contador de Programa (<i>Program Counter</i>)		
ULA	Unidade Lógica e Aritmética		
UC	Unidade de Controle		
OPCODE	Operation Code		
RS	Register Source		
RD	Register Destination		
LW	Load Word		
SW	Store Word		

2 | Visão Geral da Arquitetura

1. Descrição dos Componentes

A unidade de processamento a ser desenvolvida é constituída pelos seguintes componentes:

- PC Registrador que guarda o endereço da próxima instrução a ser executada.
- Memória de Dados A Memória de dados é endereçada com 33 bits, que comporta no máximo 2 elevado a 33 palavras de instrução no total, guardando todos os dados com tamanho de 32 bits.
- Memória de Instrução A Memória de instrução é endereçada com 18 bits, que comporta no máximo 2 elevado a 18 palavras de instrução no total, tem tamanho de 1048576 bytes, por conta do tamanho da palavra de instrução, 32 bits.
- ULA É responsável por todo o processamento de instruções aritméticas do processador.
- Unidade de Controle A UC é o componente responsável pela decodificação das instruções e pela definição dos sinais de controle que ativam cada bloco funcional do processador.
- Banco de Registradores Contém os 32 registradores de propósito geral do processador.
- **Pilha** Memória destinada para armazenamento dos endereços de retorno das chamadas de funções. Possui 32 registradores de 18 *bits* e um contador responsável por apontar o topo da pilha.



2. Instruções

A unidade de processamento possui 21 instruções essenciais pro processamento das operações. Elas são desmembradas em três formatos: Tipo R (Registradores), Tipo I (Imediatas) e Tipo J (*Jump*, ou Desvio).

• **Tipo R** – Operações entre registradores.

INSTRUÇÃO	DESCRIÇÃO	OPCODE	FUNCTION
ADD	Soma de dois valores.	000000	100000
SUB	Subtração de dois valores.	000000	100010
MUL	Multiplicação de dois valores.	000000	011000
DIV	Divisão de dois valores.	000000	011010
AND	Operação lógica AND entre dois valores.	000000	100100
OR	Operação lógica OR entre dois valores.	000000	100101
NOT	Operação lógica NOT.	000000	100111
СМР	Comparação de dois valores.	000000	011011

Tabela 2.1: Instruções do tipo R.



• **Tipo I** – Operações com imediatos.

INSTRUÇÃO	DESCRIÇÃO	OPCODE	FUNCTION
ADDi	Soma de dois valores, sendo um destes imediato.	001000	-
SUBi	Subtração de dois valores, sendo um destes imediato.	001110	
ANDi	Operação lógica AND entre dois valores, sendo um destes imediato.	- (001100)	
ORi	Operação lógica OR entre dois valores, sendo um destes imediato.		-
LW	Operação de leitura na memória de dados.	100011	-
SW	Operação de armazenamento na memória de dados.	101011	-
BRFL	Desvia o programa para um endereço de destino, atendendo uma condição de <i>flag</i> .		111111

Tabela 2.2: Instruções do tipo I.

• **Tipo J** – Operações de desvio e *branch*.

INSTRUÇÃO	DESCRIÇÃO	OPCODE	FUNCTION
JPC	Desvia o programa para um ende- reço relativo ao PC.	001001	-
JR	Desvia o programa para um ende- reço de destino.	011000	-
CALL	Desvia um programa em execução para uma sub-rotina.	000011	-
RET	Retorna de uma sub-rotina.	000111	-
HALT	Para a execução de um programa.	000010	-
NOP	Não realiza operação.	000001	-

Tabela 2.3: Instruções do tipo J.



3. Detalhamento das Instruções

• ADD, SUB, MUL, DIV, AND, OR, CMP, NOT e JR:

OPCODE	RS	RT	RD	SHAMT	FUNCTION
06	05	05	05	05	06

Tabela 2.4: Layout das instruções do tipo R.

O conjunto de instruções do tipo R utiliza o código da operação (OPCODE), dois registradores fontes (RS e RT) de dados e um registrador de destino (RD), para auxiliar na realização das operações. O campo FUNCTION é utilizado como um segundo campo de código de operação, ampliando o leque de operações possíveis. O campo SHAMT não será utilizado no projeto deste processador.

• LW e SW, ADDi, SUBi, ANDi, ORi e BRFL:

C	PCODE	RD	RS	IMMEDIATE
	06	05	05	16

Tabela 2.5: Layout das Operações de Leitura/Escrita e operações imediatas

Além do OPCODE, este tipo de instrução utiliza: um registrador fonte (RS) e um registrador de destino (RD) para instruções de leitura (LW) e de escrita (SW). Também conta com o campo IMMEDIATE (I) (de 16 *bits*) que representa o deslocamento do registrador base.

• CALL, RET, HALT, NOP e JPC:

OPCODE	TARGET
06	26

Tabela 2.6: Layout das Operações de Salto (Tipo J)

As instruções do tipo J contam com o OPCODE e um campo de 26 *bits*, representando uma posição de endereço de memória, estes campos são utilizados pelas instruções CALL, HALT e JPC, enquanto RET e NOP só utilizam o OPCODE da instrução.

3 | Descrição da Arquitetura

1. PC

1.1. Diagrama de bloco

PC
+write_pc: input bit[1]
+read_address_in: input bit[18]
+read_address_out: input bit[18]

1.2. Definições de Entradas e Saídas

Nome	Tamanho	Direção	Descrição
write_pc	1	entrada	Entrada de controle que habilita a escrita do registrador do PC
read_address_in	18	entrada	Novo PC a ser armazenado
read_address_out	18	saída	Saída com o PC atualizado

2. Memória de Instrução

2.1. Diagrama de bloco

Instruction_Memory
+read_address: input bit[18]
+instruction: output bit[32]



Nome	Tamanho	Direção	Descrição
read_address	18	entrada	Endereço que será lido
instruction	32	saída	Saída da instrução atual

3. Banco de Registradores

3.1. Diagrama de bloco

Nome	Tamanho	Direção	Descrição
RS	5	entrada	Registrador fonte
RT	5	entrada	Registrador fonte
RD	5	entrada	Registrador de destino
write_reg	1	entrada	Habilita a escrita do registrador destino em RD
read_reg	1	entrada	Habilita a leitura dos registradores fonte (RS e RT)
write_data	32	entrada	Dado a ser escrito no registrador de destino RD
data_1	32	saída	Dado 1
data_2	32	saída	Dado 2



4. Unidade de Controle

4.1. Diagrama de bloco

CONTROLADOR +write pc: output bit +branch: output bit[3] +write_data: output bit +control_function: output bit +immediat: output bit +read_data: output bit +pop: output bit +function: output bit[6] +push: output bit +add_pc: output bit +read_reg: output bit +opcode: input bit[6] +control reg: output bit +write_reg: output bit +pc+ctrl: output bit -decoderInstrunction(instrunction) -set_branch() -set_return() -set_pop() -set_push() -set_immediat() -set_control_alu_data() -set_read_data() -set_write_data() -set_function_alu() -set_read_reg() -set_write_reg() <u>-set control function()</u>

5. Pilha

5.1. Diagrama de bloco

Stack +read_PC: input bit[18] +pop_request: input bit +push_request: input bit +write PC: output bit[18]



Nome	Tamanho	Direção	Descrição
read_PC	18	entrada	Endereço atual capturado do PC
pop_request	1	entrada	Sinal utilizado para remover o último en- dereço armazenado na pilha
push_request	1	entrada	Sinal utilizado para armazenar um ende- reço na pilha
write_PC	18	saída	Altera o PC pelo endereço retornado por um pop_request

6. ULA

6.1. Diagrama de bloco

ULA
+op1: input bit[32] +op2: input bit[32] +func: input bit[6] +flags_in: input bit[3] +result: output bit[32] +flags_out: output bit[3]
-add(op1,op2) -mul(op1,op2) -div(op1,op2) -sub(op1,op2) -and(op1,op2) -or(op1,op2) -not(op1,op2)

Nome	Tamanho	Direção	Descrição
op1	32	entrada	Primeiro operando
op2	32	entrada	Segundo operando
func	6	entrada	Identificador da operação
flags_in	3	entrada	Flags above, equals e overflow
continua na próxima página			



continuação da página anterior			
Nome	Tamanho	Direção	Descrição
result	32	saída	Resultado da operação
flags_out	3	saída	Flags above, equals e overflow

7. Acesso à memória

7.1. Diagrama de bloco

Data_Memory
+address: input bit[32] +data_input: input bit[32] +write_data: input bit +read_data: output bit +data: output bit[32]

Nome	Tamanho	Direção	Descrição
address	32	entrada	Endereço da memória onde o dado será armazenado
data_input	32	entrada	Valor a ser armazenado na memória de dados
write_data	1	entrada	Sinal que habilita a escrita da memória de dados
read_data	1	entrada	Sinal que habilita a leitura da memória de dados
data	32	saída	Saída do dado requisitado