

Documento de Arquitetura

Core-MUSA

Universidade Estadual de Feira de Santana

Build 2.0a

# Histórico de Revisões

Date	Descrição	Autor(s)
20/10/2014	Concepção do Documento	fmbboaventura
23/10/2014	Revisão Inicial	jadsonfirmo
29/10/2014	Adicionada Breve Descrição dos Componentes	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 classes	gordinh
06/11/2014	Refatoração do documento	jadsonfirmo e Kel- Carmo



## **SUMÁRIO**

ı	intro	odução	4
	1	Propósito do Documento	4
	2	Stakeholders	4
	3	Visão Geral do Documento	4
	4	Definições	4
	5	Acrônimos e Abreviações	5
2	Visã	o Geral da Arquitetura	6
	1	Arquitetura geral MUSA	6
	2	Descrição dos Componentes	6
	3	Intruções	7
	4	Detalhamento das Intruções	8
3	Des	crição da Arquitetura	10
	1	ULA	10
		1.1 Diagrama de Classe	10
		1.2 Definições de Entrada e Saída	10
	2	Busca de Instrução	11
		2.1 Diagrama de Classe	11
		2.2 Definições de Entrada e Saída	11
	3	Pilha	12
		3.1 Diagrama de Classe	12
		3.2 Definições de Entrada e Saída	12
	4	Acesso à memória	13
		4.1 Diagrama de Classe	13



	4.2	Definições de Entrada e Saída	13
5	Busca	de Registradores	13
	5.1	Diagrama de Classe	13
	5.2	Definições de Entrada e Saída	13

# 1 Introdução

### 1. Propósito do Documento

Este documento descreve a arquitetura do projeto Core-MUSA, incluindo especificações dos circuitos internos e máquinas de estados de cada componente. Ele também apresenta diagramas de classe, definições de entrada e saída e diagramas de temporização. O principal objetivo deste documento é definir as especificações do projeto Core-MUSA e prover uma visão geral completa do mesmo.

#### 2. Stakeholders

Nome	Papel/Responsabilidades
Diego Leite e Lucas Morais	Gerencia
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

O presente documento é apresentado como segue:

- Capítulo 2 Este capítulo apresenta uma visão geral da arquitetura, com foco em entrada e saída do sistema e arquitetura geral do mesmo.
- Capítulo 3 Este capítulo apresenta a descrição detalhada da arquitetura bem como seus módulos e componentes.

#### 4. Definições

Termo	Descrição

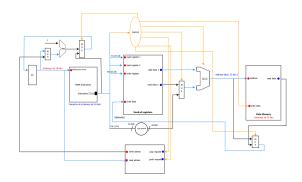


# 5. Acrônimos e Abreviações

Sigla	Descrição			
PC	Contador de Programa (Program Counter)			
ULA	Unidade Lógica e Aritmética			
OPCODE	Código da Operação			

# 2 | Visão Geral da Arquitetura

#### 1. Arquitetura geral MUSA



#### 2. Descrição dos Componentes

A unidade de processamento a ser desenvolvida é composta a partir dos 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, que guarda dados com tamanho de 32 bits que foram manipulados pelo programa ou processador.
- **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, justamente pelo fato da palavra de instrução ter 32 bits. Por fim é a memória que guarda o programa codificado em linguagem assembly.
- ULA É responsável por todo o processamento realizado no processador, pois esta unidade executa as instruções lógicas e aritméticas.
- Unidade de Controle Esta unidade decodifica a instrução e define sinais de controle como, sinais de leitura, escrita de memória e de registradores de armazenamento temporário interno e sinais de liberação de barramentos para endereço e dados e unidades funcionais. As unidades funcionais internas do processador são controladas por esta unidade de temporização e controle. Os determinados sinais de controle são enviados para as demais unidades após a decodificação de uma determinada instrução que partem do registrador de instrução (IR).



- Banco de Registradores Contém os 32 registradores de propósito geral do processador.
- Pilha Memória destinada para armazenamento dos endereços de retorno de chamadas de funções. Possui 32 registradores de 18 bits e um contador responsável por apontar o topo da pilha.

#### 3. Intruções

A unidade de processamento possui 21 intruções essenciais para o processamento das operações. Elas são desmembradas em quatro formatos: R-type, I-type, Load/Store e Jump.

- R-type Operações lógicas e aritméticas.
  - ADD: Soma de dois valores.
  - **SUB:** Subtração de dois valores.
  - MUL: Multiplicação de dois valores.
  - **DIV**: Divisão de dois valores.
  - AND: Operação lógica AND entre dois valores.
  - OR: Operação lógica OR entre dois valores.
  - NOT: Operação lógica NOT.
  - CMP: Comparação de dois valores.
- I-type Operações imediatas.
  - ADDi: Soma de dois valores, sendo um destes imediato.
  - **SUBi**: Subtração de dois valores, sendo um destes imediato.
  - ANDi: Operação lógica AND entre dois valores, sendo um destes imediato.
  - **ORi**: Operação lógica OR entre dois valores, sendo um destes imediato.
- Load/Store Operações de carregamento e armazenamento.
  - LW: Operação de leitura na memória de dados.
  - SW: Operação de armazenamento na memória de dados.
- Jump Operações de desvio.
  - JR: Desvia o programa para um endereço de destino.



- JPC: Desvia o programa para um endereço relativo ao PC.
- BRFL: Desvia o programa para um endereço de destino, atendendo uma condição de flag.
- CALL: Desvia um programa em execução para uma sub-rotina.
- **RET**: Retorna de uma sub-rotina.
- HALT: Para a execução de um programa.
- **NOP**: Não realiza operação.

#### 4. Detalhamento das Intruções

• ADD, SUB, MUL, DIV, AND, OR, NOT:

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

Tabela 2.1: Layout das Operações Aritméticas e Lógicas

Esse conjunto de instruções utiliza dois registradores fontes (RS e RT) de dados e um registrador de destino (RD) para realizar as operações. O campo FUNCTION é utilizado como um segundo campo de código de operação, ampliando o leque de operações possíveis. O campo IM é reservado para as operações imediatas.

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

OPCODE	RD	RS	IMMEDIATE
06	05	05	16

Tabela 2.2: Layout das Operações de Leitura/Escrita e operações imediatas

Esse conjunto de instruções utiliza, além do código de operação (OPCODE), um registrador fonte (RS), e um registrador destino (RD) para instruções de leitura (LW) e de escrita (SW). Utiliza também do campo I (de 16 bits) que representa o deslocamento do registrador base. Os dois bits restantes serão sempre ignorados.

#### • JR, CALL, RET, HALT e NOP e JPC:



OPCODE	TARGET
06	26

Tabela 2.3: Layout das Operações de Salto

Instruções de salto, que especificam um registrador RF e uma CST (FLAG), para a instrução BRFL, que realiza um salto caso condição de comparação com a flag for verdadeira. Utilizará também 18 bits utilizará 18 bits na instrução que respresenta uma posição de endereço de memória, para as instruções JR, CALL e HALT. As instruções RET e NOP só utilizam o OPCODE da instrução.

# 3 | Descrição da Arquitetura

#### 1. ULA

#### 1.1. Diagrama de Classe

```
ULA
+OP1: input bit[32]
+OP2: input bit[32]
+Function: input bit[3]
-Result: output bit[32]
Overflow: output bit
-Equals: output bit
-Above: output bit
-Error: output bit
+clock : input bit[1]
+ADD (OP1, OP2, )
+MUL (OP1, OP2, )
+DIV (OP1, OP2, )
+SUB (OP1, OP2, )
+AND (OP1, OP2, )
+OR (OP1,OP2,)
+ADDI(OP1,I,)
+SUBI(OP1,I,)
+ANDI(OP1,I)
+ORI(OP1,I,)
+CMP (OP1, OP2)
NOT (OP1)
```



Nome	Tamanho	Direção	Descrição	
clock	1	entrada	Sinal de clock da fase.	
OP1	32	entrada	Valor do primeiro operando.	
OP2	32	entrada	Valor do segundo operando.	
Function	3	entrada	Identificador da operação.	
Result	32	saída	Valor do resultado da operação realizada.	
Overflow	1	saída	Sinal de overflow, para quando ocorrer overflow durante a operação.	
Equals	1	saída	Sinal de igualdade, para quando ocor- rer uma comparação entre dois valores iguais.	

## 2. Busca de Instrução

## 2.1. Diagrama de Classe

## Busca da instrução

+entradaPC: input bit[18]

+saidaInstrucao: output bit[32]

+clock: input bit

-atualizacaoPC()

interpretarEndereco(PC)

Nome	Tamanho	Direção	Descrição
clock_in	1	entrada	Sinal de clock da fase.
entradaPC	18	entrada	Endereço do PC atual.
saidaInstrucao 32		saída	Instrução que sai da memória de instrução .



#### 3. Pilha

#### 3.1. Diagrama de Classe

# Pilha de Memória

+entradaDeDados(18bits)

+popRequest(1bit)

+pushRequest(1bit)

+saidaDeDados(32bits)

+clock(1bit)

Nome	Tamanho	Direção	Descrição
clock_in	1	entrada	Sinal de clock da fase.
entradaDeDados	18	entrada	Endereço do PC que será armazenado.
popRequest	1	entrada	Sinal para tirar o ultimo endereço arm- mazenado da pilha.
pushRequest	1	entrada	Sinal para salvar o endereço do PC da pi- lha.
saidaDeDados	32	saída	Ultimo endereço salvo na pilha para retorno do PC.



#### 4. Acesso à memória

#### 4.1. Diagrama de Classe

# Acesso a Memória

+entradaDeDados(32bits)

+AtivaEscrita(1bit)

+SaidaDeDados(32bits)

+AtivaLeitura(1bit)

+clock(1bit)

#### 4.2. Definições de Entrada e Saída

Nome	Tamanho	Direção	Descrição
clock_in	1	entrada	Sinal de clock da fase.
entradaDeDados	32	entrada	Valor que será armazenado na memória de dados.
AtivaEscrita	1	entrada	Sinal para ativar a escrita na memória de dados.
AtivaLeitura	1	entrada	Sinal para ativar a leitura na memória de dados.
saidaDeDados	32	saída	Valor que irá sair da memória de dados.

## 5. Busca de Registradores

#### 5.1. Diagrama de Classe



Nome	Tamanho	Direção	Descrição
clock_in	1	entrada	Sinal de clock da fase.
EscritaDestino	32	entrada	Escrita do valor nos registradores de destino.
AtivaEscrita	1	entrada	Sinal para ativar a escrita no Banco de Registradores.
AtivaLeitura	1	entrada	Sinal para ativar a leitura no Banco de Registradores.
RegistradorDeSaida	32	saída	Saída do valor contido nos registradores.
RegistradorDestino	5	Entrada	Endereço do registrador destino.