

TRABALHO DE GRADUAÇÃO

RISC-V SiMPLE

Arthur de Matos Beggs

Brasília, Dezembro de 2018



UNIVERSIDADE DE BRASILIA

Faculdade de Tecnologia Curso de Graduação em Engenharia de Controle e Automação

TRABALHO DE GRADUAÇÃO

RISC-V SiMPLE

Arthur de Matos Beggs

Relatório submetido como requisito parcial de obtenção de grau de Engenheiro de Controle e Automação

Banca Exa	aminadora
Prof. Marcus Vinicius Lamar, CIC/UnB ${\it Orientador}$	
Prof. Ricardo Pezzuol Jacobi, CIC/UnB Co-Orientador	

Brasília, Dezembro de 2018

FICHA CATALOGRÁFICA

ARTHUR, DE MATOS BEGGS

RISC-V SiMPLE,

[Distrito Federal] 2018.

x, 101p., 297 mm (FT/UnB, Engenheiro, Controle e Automação, 2018). Trabalho de Graduação

- Universidade de Brasília. Faculdade de Tecnologia.

1. RISC-V 2. ???

I. Mecatrônica/FT/UnB II. Título (Série)

REFERÊNCIA BIBLIOGRÁFICA

BEGGS, ARTHUR DE MATOS, (2018). RISC-V SiMPLE. Trabalho de Graduação em Engenharia de Controle e Automação, Publicação FT.TG-n°022, Faculdade de Tecnologia, Universidade de Brasília, Brasília, DF, 101p.

CESSÃO DE DIREITOS

AUTOR: Arthur de Matos Beggs

TÍTULO DO TRABALHO DE GRADUAÇÃO: RISC-V SIMPLE.

GRAU: Engenheiro ANO: 2018

É concedida à Universidade de Brasília permissão para reproduzir cópias deste Trabalho de Graduação e para emprestar ou vender tais cópias somente para propósitos acadêmicos e científicos. O autor reserva outros direitos de publicação e nenhuma parte desse Trabalho de Graduação pode ser reproduzida sem autorização por escrito do autor.

Arthur de Matos Beggs

SHCGN 703 Bl G N^{o} 120, Asa Norte

70730-707 Brasília — DF — Brasil.

			Dedicatória
Dedico ao pato de códigos.	$borracha\ especialista$	em TI que sempre n	ne ajuda a depurar meus
			Arthur de Matos Beggs

Agradecimentos

A grade cimentos!

Arthur de Matos Beggs

Resumo!

Palavras Chave: RISC-V

ABSTRACT

Abstract!

Keywords: RISC-V

SUMÁRIO

1	Introd	ução	1	
	1.1	Motivação	1	
	1.2	Por que RISC-V?	1	
	1.3	O Projeto RISC-V SiMPLE	2	
2	A ISA	RISC-V	3	
	2.1	Visão Geral da Arquitetura	3	
	2.2	Módulo Inteiro	5	
	2.3	Extensões	5	
	2.3.1	Extensão M	5	
	2.3.2	Extensão A	5	
	2.3.3	Extensão F	5	
	2.3.4	Extensão D	5	
	2.3.5	Outras Extensões	5	
	2.4	Arquitetura Privilegiada	5	
	2.5	Formatos de Instruções	5	
	2.6	Formatos de Imediatos	6	
3	Impler	Implementação		
	3.1	Caminho de Dados	8	
4	Result	ados	11	
5	Conclu	ısões	12	
	5.1	Perspectivas Futuras	12	
RI	EFERÊ	NCIAS BIBLIOGRÁFICAS	13	
Ar	nexos		13	
Ι	Descri	ção do conteúdo do CD	14	
II	Progra	Programas utilizados		

LISTA DE FIGURAS

2.1	Codificação de instruções de tamanho variável da arquitetura RISC-V	3
2.2	Formatos de Instruções da ISA RISC-V.	5
2.3	Formação do Imediato de tipo I.	6
2.4	Formação do Imediato de tipo S.	6
2.5	Formação do Imediato de tipo B	6
2.6	Formação do Imediato de tipo U	7
2.7	Formação do Imediato de tipo J	7
3.1	Caminho de Dados implementado para o módulo I	8

LISTA DE TABELAS

LISTA DE SÍMBOLOS

Siglas

BSD	Distribuição de Software de Berkeley — Berkeley Software Distribution
CSR	Registradores de Controle e Estado — Control and Status Registers
FPGA	Arranjo de Portas Programáveis em Campo — Field Programmable Gate Array
hart	hardware thread
ISA	Arquitetura do Conjunto de Instruções — Instruction Set Architecture
MIPS	${\bf Microprocessador~sem~Est\'agios~Intertravados~de~{\it Pipeline}{\it Microprocessor}}$
	without Interlocked Pipeline Stages
OAC	Organização e Arquitetura de Computadores
RISC	Computador com Conjunto de Instruções Reduzido — $Reduced\ Instruction\ Set$
	Computer
SiMPLE	Ambiente de Aprendizado Uniciclo, Multiciclo e Pipeline — Single-cycle Mul-
	ticycle Pipeline Learning Environment
RAS	Pilha de Endereços de Retorno — Return Address Stack

Introdução

1.1 Motivação

O mercado de trabalho está a cada dia mais exigente, sempre buscando profissionais que conheçam as melhores e mais recentes ferramentas disponíveis. Além disso, muitos universitários se sentem desestimulados ao estudarem assuntos desatualizados e com baixa possibilidade de aproveitamento do conteúdo no mercado de trabalho. Isso alimenta o desinteresse pelos temas abordados e, em muitos casos, leva à evasão escolar. Assim, é importante renovar as matérias com novas tecnologias e tendências de mercado sempre que possível, a fim de instigar o interesse dos discentes e formar profissionais mais capacitados e preparados para as demandas da atualidade.

Hoje, a disciplina de Organização e Arquitetura de Computadores da Universidade de Brasília é ministrada utilizando a arquitetura MIPS32. Apesar da arquitetura MIPS32 ainda ter grande força no meio acadêmico (em boa parte devido a sua simplicidade e extensa bibliografia), sua aplicação na indústria tem diminuído consideravelmente na última década.

Embora a curva de aprendizagem de linguagens Assembly de alguns processadores RISC seja relativamente baixa para quem já conhece o Assembly MIPS32, aprender uma arquitetura atual traz o benefício de conhecer o estado da arte da organização e arquitetura de computadores.

Para a proposta de modernização da disciplina, foi escolhida a *ISA RISC-V* desenvolvida na Divisão de Ciência da Computação da Universidade da Califórnia, Berkeley como substituta à *ISA MIPS32*.

1.2 Por que RISC-V?

A ISA RISC-V (lê-se "risk-five") é uma arquitetura open source com licença BSD, o que permite o seu livre uso para quaisquer fins, sem distinção de se o trabalho possui código-fonte aberto ou proprietário. Tal característica possibilita que grandes fabricantes utilizem a arquitetura para criar seus produtos, mantendo a proteção de propriedade intelectual sobre seus métodos de implementação e quaisquer subconjuntos de instruções não-standard que as empresas venham a

desenvolver, o que estimula investimentos em pesquisa e desenvolvimento.

Empresas como Google, IBM, AMD, Nvidia, Hewlett Packard, Microsoft, Oracle, Qualcomm e Western Digital são algumas das fundadoras e investidoras da *RISC-V Foundation*, órgão responsável pela governança da arquitetura. Isso demonstra o interesse das gigantes do mercado no sucesso e disseminação da arquitetura.

A licença também permite que qualquer indivíduo produza, distribua e até mesmo comercialize sua própria implementação da arquitetura sem ter que arcar com *royalties*, sendo ideal para pesquisas acadêmicas, *startups* e até mesmo *hobbyistas*.

O conjunto de instruções foi desenvolvido tendo em mente seu uso em diversas escalas: sistemas embarcados, *smartphones*, computadores pessoais, servidores e supercomputadores, o que permitirá maior reuso de *software* e maior integração de *hardware*.

Outro fator que estimula o uso do RISC-V é a modernização dos livros didáticos. A nova versão do livro utilizado em OAC, Organização e Projeto de Computadores, de David Patterson e John Hennessy, utiliza a ISA RISC-V.

Além disso, com a promessa de se tornar uma das arquiteturas mais utilizadas nos próximos anos, utilizar o RISC-V como arquitetura da disciplina de OAC se mostra a escolha ideal no momento.

1.3 O Projeto RISC-V SiMPLE

O projeto RISC-V SiMPLE (Single-cycle Multicycle Pipeline Learning Environment) consiste no desenvolvimento de um processador com conjunto de instruções RISC-V, sintetizável em FPGA e com hardware descrito em Verilog. A microarquitetura implementada nesse trabalho é uniciclo, escalar, em ordem, com um único hart e com caminho de dados de 64 bits. Trabalhos futuros poderão utilizar a estrutura altamente configurável e modularizada do projeto para desenvolver as versões em microarquiteturas multiciclo e pipeline.

O processador contém o conjunto de instruções I (para operações com inteiros, sendo o único módulo com implementação mandatória pela arquitetura) e as extensões standard M (para multiplicação e divisão de inteiros) e F (para ponto flutuante com precisão simples conforme o padrão IEEE 754 com revisão de 2008). O projeto não implementa as extensões D (ponto flutuante de precisão dupla) e A (operações atômicas de sincronização), e com isso o soft core desenvolvido não pode ser definido como de propósito geral, G (que deve conter os módulos I, M, A, F e D). Assim, pela nomenclatura da arquitetura, o processador desenvolvido é um RV64IMF.

O projeto contempla traps, interrupções, exceções, CSRs, chamadas de sistema e outras funcionalidades de nível privilegiado da arquitetura.

O soft core possui barramento Avalon para se comunicar com os periféricos das plataformas de desenvolvimento. O projeto foi desenvolvido utilizando a placa DE2–115 com FPGA Altera Cyclone e permite a fácil adaptação para outras placas da Altera.

A ISA RISC-V

2.1 Visão Geral da Arquitetura

A ISA RISC-V é uma arquitetura modular, sendo o módulo base de operações com inteiros mandatório em qualquer implementação. Os demais módulos são extensões de uso opcional. A arquitetura não suporta branch delay slots e aceita instruções de tamanho variável. A codificação das instruções de tamanho variável é mostrada na Figura 2.1. As instruções presentes no módulo base correspondem ao mínimo necessário para emular por software as demais extensões (com exceção das operações atômicas).

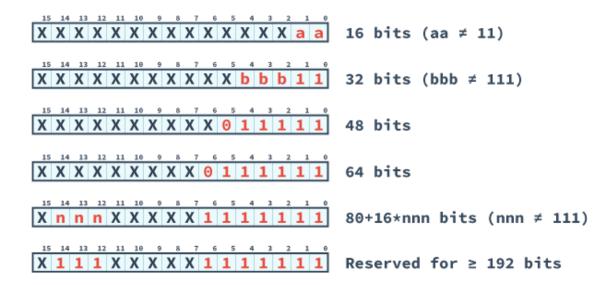


Figura 2.1: Codificação de instruções de tamanho variável da arquitetura RISC-V.

A nomenclatura do conjunto de instruções implementado segue a seguinte estrutura:

- As letras "RV";
- A largura dos registradores do módulo Inteiro;
- A letra "I" representando a base Inteira. Caso o subconjunto Embarcado (*Embedded*) seja implementado, substitui-se pela letra "E";
- Demais letras identificadoras de módulos opcionais.

Assim, uma implementação com registradores de 64 bits somente com o módulo base de Inteiros é denominado "RV64I".

2.2 Módulo Inteiro

- 2.3 Extensões
- 2.3.1 Extensão M
- 2.3.2 Extensão A
- 2.3.3 Extensão F
- 2.3.4 Extensão D
- 2.3.5 Outras Extensões

2.4 Arquitetura Privilegiada

2.5 Formatos de Instruções

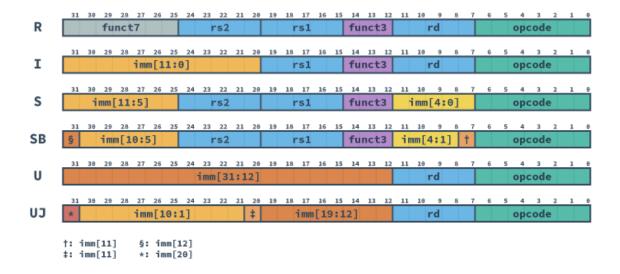


Figura 2.2: Formatos de Instruções da ISA RISC-V.

2.6 Formatos de Imediatos

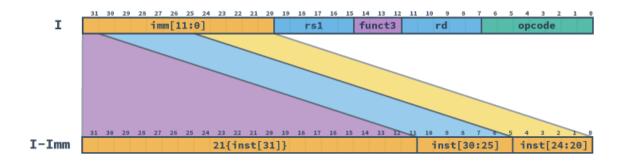


Figura 2.3: Formação do Imediato de tipo I.

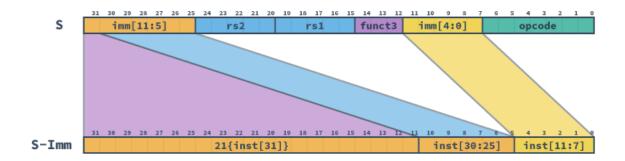


Figura 2.4: Formação do Imediato de tipo S.

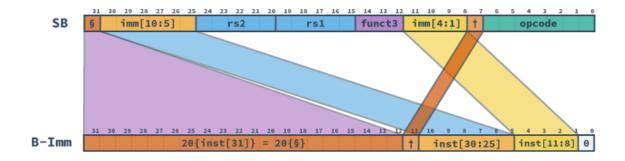


Figura 2.5: Formação do Imediato de tipo B.

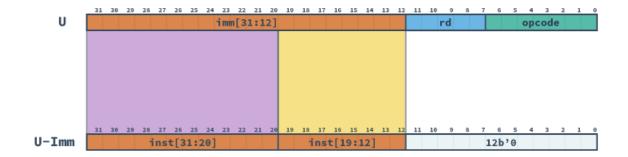


Figura 2.6: Formação do Imediato de tipo U.

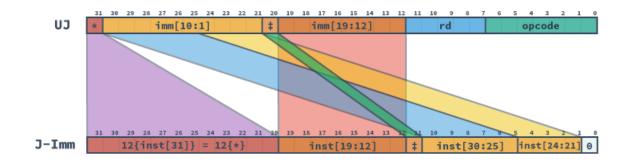


Figura 2.7: Formação do Imediato de tipo J.

Implementação

3.1 Caminho de Dados

O caminho de dados projetado para a implementação da microarquitetura uniciclo é apresentado na Figura 3.1.

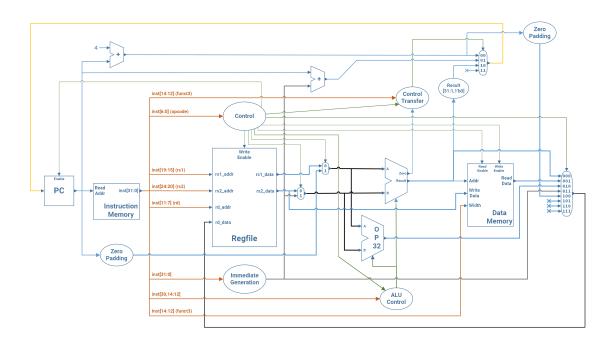


Figura 3.1: Caminho de Dados implementado para o módulo I.

O datapath possui um banco de 32 registradores de uso geral de 64 bits cada. A memória possui arquitetura Harvard, sendo a memória de instruções (text) read-only e a memória de dados (data) read-write. São implementadas 49 instruções, sendo elas:

• LUI: Load Upper Intermediate;

- AUIPC: Add Upper Intermediate to Program Counter;
- JAL: Jump And Link;
- JALR: Jump And Link Register;
- BEQ: Branch if EQual;
- BNE: Branch if Not Equal;
- BLT: Branch if Less Than;
- BGE: Branch if Greater or Equal;
- BLTU: Branch if Less Than Unsigned;
- BGEU: Branch if Greater or Equal Unsigned;
- LB: Load Byte;
- LH: Load Halfword;
- LW: Load Word;
- LBU: Load Byte Unsigned;
- LHU: Load Halfword Unsigned;
- SB: Store Byte;
- SH: Store Halfword;
- SW: Store Word;
- ADDI: ADD Immediate;
- SLTI: Set on Less Than;
- SLTIU: Set on Less Than Unsigned;
- XORI: XOR Immediate;
- ORI: OR Immediate;
- ANDI: AND Immediate;
- SLLI: Shift Left Logical Immedate;
- SRLI: Shift Right Logical Immediate;
- SRAI: Shift Right Arithmetic Immediate;
- ADD: ADD;
- SUB: SUB;

- SLL: Shift Left Logical;
- SLT: Set on Less Than;
- SLTU: Set on Less Than Unsigned;
- XOR: XOR;
- SRL: Shift Right Logical;
- SRA: Shift Right Arithmetic;
- OR: OR;
- AND: AND;
- LWU: Load Word Unsigned;
- LD: Load Double;
- SD: Store Double;
- ADDIW: ADD Immediate Word-size;
- SLLIW: Shift Left Logical Immedate Word-size;
- SRLIW: Shift Right Logical Immediate Word-size;
- SRAIW: Shift Right Arithmetic Immediate Word-size;
- ADDW: ADD Word-size;
- SUBW: SUB Word-size;
- SLLW: Shift Left Logical Word-size;
- SRLW: Shift Right Logical Word-size;
- SRAW: Shift Right Arithmetic Word-size;

Para que o processador seja completamente compatível com a especificação da *ISA*, falta implementar tratamentos de exceções, interrupções e *traps*, Registradores *CSR*, instruções de chamada ao ambiente (ECALL/EBREAK), instruções de *fencing* de memória, suporte ao acesso desalinhado à memória de dados e pilha de endereço de retorno (RAS).

Resultados

Conclusões

Concluir

5.1 Perspectivas Futuras

Perspectivas futuras

ANEXOS

I. DESCRIÇÃO DO CONTEÚDO DO CD

Descrever CD.

II. PROGRAMAS UTILIZADOS

Quais programas foram utilizados?