# UNIVERSIDADE DE BRASÍLIA INSTITUTO DE CIÊNCIAS EXATAS DEPARTAMENTO DE CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

# ORGANIZAÇÃO E ARQUITETURA DE COMPUTADORES - OAC

Trabalho: Simulador RISC-V

#### **OBJETIVO**

Este trabalho consiste na implementação de um simulador da arquitetura RV32I em linguagem de alto nível (C/C++/Python). As funções básicas de busca e decodificação de instruções são fornecidas (em C). Deve-se implementar a função de execução (execute()) das instruções para o subconjunto de instruções indicado. O programa binário a ser executado deve ser gerado a partir do montador RARS, juntamente com os respectivos dados. O simulador deve ler arquivos binários contendo o segmento de código e o segmento de dados para sua memória e executá-lo.

# **DESCRIÇÃO**

## Geração dos arquivos

As instruções e dados de um programa RV32I para este trabalho devem vir necessariamente de arquivos montados pelo RARS. Para ilustrar o procedimento, considere o exemplo a seguir, um programa que imprime na console os 8 primeiros números primos, armazenados em um vetor:

```
.data
         .word 1, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19
primos:
size:
          .word 8
          .asciz "Os oito primeiros numeros primos sao : "
msa:
space:
.text
     li a7, 4
la a0, msg
     ecall
loop: beq t1, zero, exit # se processou todo o array, encerra
     li a7, 1 # serviço de impressão de inteiros lw a0, 0(t0) # inteiro a ser exibido
     ecall
     li a7, 4
                     # imprime separador
     la a0, space
     ecall
     exit: li a7, 10
     ecall
```

## Montagem do programa

Antes de montar o programa deve-se configurar o RARS através da opção:

Settings->Memory Configuration, opção Compact, Text at Address 0

Ao montar o programa (F3), o RARS exibe na aba "Execute" os segmentos *Text* e *Data*. O segmento de código (*Text*) deste programa começa no endereço 0x00000000 de

memória e se encerra no endereço 0x00000054, que contém a instrução *ecall*. O segmento de dados começa na posição 0x00002000 e termina na posição 0x000204c. Verifique a ordem dos caracteres da mensagem *msg* no segmento de dados usando a opção ASCII de visualização.

O armazenamento destas informações em arquivo é obtido com a opção:

```
File -> Dump Memory...
```

As opções de salvamento devem ser:

# Código:

```
\det(0x00000000 - 0x00000054) - que é o valor default para este exemplo
```

Dump Format: binary

Dados:

.data (0x00002000 - 0x00002ffc) - área entre *data* e *heap*.

Dump Format: binary

Gere os arquivos com nomes code.bin e data.bin.

## Leitura do código e dos dados

O código e os dados contidos nos arquivos devem ser lidos para a memória do simulador. A função *load mem()* realiza essa tarefa.

A memória é modelada como um arranjo de *bytes*.

### Em C:

```
#define MEM_SIZE 16384
int8_t mem[MEM_SIZE];

Em Python:
import numpy as np
mem = np.zeros(16384, dtype=np.uint8)
```

### Acesso à Memória

As funções de acesso à memória foram desenvolvidas no primeiro trabalho.

```
int32_t lb(uint32_t address, int32_t kte);
int32_t lw(uint32_t address, int32_t kte);
int32_t lbu(uint32_t address, int32_t kte);
void sb(uint32_t address, int32_t kte, int8_t dado);
void sw(uint32_t address, int32_t kte, int32_t dado);
```

Os endereços são todos de *byte*. A operação de leitura de *byte* retorna um inteiro com o *byte* lido na posição menos significativa. A escrita de um *byte* deve colocá-lo na posição correta dentro da palavra de memória. *lbu()* lê um byte como um inteiro positivo, completando o resto dos 32 bits com zeros.

## Registradores

Os registradores pc e ri, e também os campos da instrução (opcode, rs1, rs2, rd, shamt, funct3, funct7) são definidos como variáveis globais. pc e ri são do tipo unsigned int ( $uint32\_t$ ), visto que não armazenam dados, apenas endereços e instruções. Os registradores sp e gp fazem parte do banco de registradores, e armazenam os endereços das áreas de memória de pilha e dados globais, respectivamente..

# Valores iniciais dos registradores: (modelo compacto)

```
    pc = 0x00000000
    ri = 0x00000000
    sp = 0x00003ffc
    qp = 0x00001800
```

obs: sp é necessário para funções e procedimentos, iniciado no final da memória de 8KB.

Função fetch(): busca a instrução a ser executada da memória e atualiza o pc.

```
ri = lw(pc, 0);  # carrega instrução endereçada pelo pc
pc = pc + 4;  # aponta para a próxima instrução
```

## Função decode()

Extrai todos os campos da instrução:

- opcode: código da operação
- rs1: índice do primeiro registrador fonte
- rs2: índice do segundo registrador fonte
- rd: índice do registrador destino, que recebe o resultado da operação
- *shamt*: quantidade de deslocamento em instruções *shift* e *rotate*
- funct3: código auxiliar de 3 bits para determinar a instrução a ser executada
- funct7: código auxiliar de 7 bits para determinar a instrução a ser executada
- imm12 i: constante de 12 bits, valor imediato em instruções tipo I
- imm12 s: constante de 12 bits, valor imediato em instruções tipo S
- imm13: constante de 13 bits, valor imediato em instruções tipo SB, bit 0 é sempre 0
- imm20 u: constante de 20 bits mais significativos, 31 a 12
- imm21: constante de 21 bits para saltos relativos, bit 0 é sempre 0

Todos os valores imediatos tem o sinal estendido. É sugerido criar uma função, int32\_t geraImm(ri), que produz o valor imediato em 32 bits a partir do código da instrução.

#### Função execute()

A função void execute() executa a instrução que foi lida pela função fetch() e decodificada por decode().

#### Função step()

```
A função step() executa uma instrução do RV32I: step() => fecth(), decode(), execute()
```

### Função run()

A função run() executa o programa até encontrar uma chamada de sistema para encerramento, ou até o *pc* ultrapassar o limite do segmento de código (2k *words*).

## Instruções a serem implementadas:

add	addi	and	andi	auipc
beq	bne	bge	bgeu	blt
bltu	jal	jalr	lb	or
lbu	lw	lui	slt	sltu
ori	sb	slli	srai	srli
sub	SW	xor	ecall	

Syscall: implementar as chamadas para (ver help do RARS)

- · imprimir inteiro
- imprimir string
- · encerrar programa

# Verificação do Simulador

Para verificar se o simulador está funcionando corretamente deve-se utilizar o RARS para geração de códigos de teste, que incluam código executável e dados. Os testes devem verificar todas as instruções implementadas no simulador.

Atentar para uso de pseudo-instruções. No RARS, elas são traduzidas para instruções nativas do RISC-V. Se utilizar pseudo-instruções, verificar se, depois da montagem, o RARS gera instruções aceitas pelo simulador.

O arquivo "testador.asm" pode ser utilizado na verificação do simulador, está disponibilizado junto à tarefa no Moodle.

#### **Entrega**

## Entregar:

- Relatório da implementação:
  - Apresentação do problema
  - Descrição das instruções implementadas
  - Testes e resultados
- O código fonte do simulador, com a indicação da plataforma utilizada:
  - Qual compilador empregado
  - Sistema operacional
  - IDE (Eclipse, XCode, etc)

Entregar no Moodle em um arquivo compactado, com o número de matrícula do aluno para identificar o arquivo.