Assembly RISC-V

Como Programar Nisso?

Introdução

github.com/thaleslim/aulas



"Quem você acha que é"

Thales Menezes

- Ba	charelando	em Ciência	da Computaç	ão (17.1))
------	------------	------------	-------------	-----------	---

- Estudante ávido de Python 3 e Assembly's (16.2/17.1 ...)
- Tutor de Introdução à Ciência da Computação (18.2 ...)
- Monitor de Introdução à Sistemas Computacionais (19.1 ...)



"Para que Assembly?"

Mitos

- Assembly é difícil de ler/escrever/aprender/depurar
- Com compiladores tão bons, aprender Assembly é desnecessário
- A era do assembly já passou, hoje em dia recursos* não faltam
- Assembly não é portátil
- * Memória para processamento e espaço em disco.



"Para que Assembly?"

- Assembly é rápido
- Assembly é compacto
- Assembly permite que tirar melhor proveito do hardware*
- Assembly ajuda a entender melhor os programas e abstrações



"Porque RISC-V?"

"O RISC-V é uma ISA recente, iniciada do zero, minimalista e aberta, informada por erros de ISA anteriores"

- ISA recente e aberta (*Free & Open Software*)
- Atual, academicamente falando (MIPS 1985 | RISC-V 2010/11)
- Legível (dentro do seu contexto)
- Arquitetura Modular (RV32I)
 Vs Incremental (Compatibilidade Retroativa)
- Veloz a baixo custo



RISC vs CISC

RISC: Reduced Instruction Set Computer

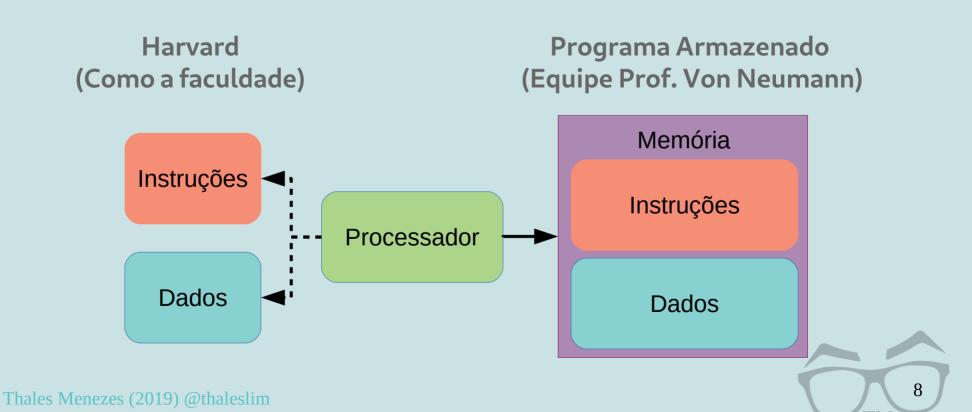
- Processador com poucas instruções
- Apenas instruções simples
- "Rápidas" e "Compactas"
- Ex.: ARM, MIPS, RISC-V

CISC: Complex Instruction Set Computer

- Processador com muitas instruções
- Contém instruções simples e complexas
- "Lentas" e "Grandes"
- Ex.: x86, x64



Harvard vs Programa Armazenado



Comandos

Um programa pode ser visto como uma série de comandos armazenados na memória, sendo indistinguíveis de um dado.

Como representar um comando?

Complemento(s) Operando(s) Operação



Glossário

• Labels:

Nomes para endereços da memória (Ponteiros)

Diretivas:

Palavras reservadas usadas na tradução e montagem do código; não existem para o processador.



Módulo 1: Sintaxe Primitiva



Principais Blocos

Defines

Dados

Instruções

"Uma linguagem não é considerada grandiosa somente pela beleza da sua implementação, mas, principalmente, pela riqueza da sua documentação"

Rodrigo Bonifácio

Dentro do ambiente RARS, pressione F1 para abrir a ajuda



Armazenar Dados

- Imbutido na Instrução (Valor Imediato): Acesso rápido, melhor otimização possível.
- Registradores:
 Acesso rápido; porém quantidade limitada.
- Memória de Dados (RAM):
 Maior, porém mais lenta.



Banco de Registradores

- > zero: valor constante 0 (*ground*)
- > t0~t6: registradores temporários
- > s0~s11: registradores salvos
- ➤ a0~a7: argumentos/resultados de funções (a0 e a1)
- ra: endereço de retorno (*return address*)
- > sp: ponteiro da pilha (*stack pointer*)

Os principais

"Se todo mundo respeitar a convenção o projeto sai sem complicação"

addi t0, t0, 4 # t0 = t0 + 4



Declarar variáveis e outras informações

.data <address>

Área "reservada" para dados

Simboliza que os valores à partir dele estarão inseridos no primeiro endereço disponível na área de dados (default) ou <address> (argumento opcional).



Declarar variáveis e outras informações

int num; int t0 = **10**;



Declarar variáveis e outras informações

```
.data
             "Hello World"
texto: .string
                                              <label> <diretiva> valor
hum: .word 0xFFFFFFF # 32 bits
meio: .halfword 0xFFFF \# 16 \text{ bits} = \frac{1}{2} \text{ .word}
char: .byte 0xFF # 8 bits = 1 byte
# Podemos colocar mais de um valor do mesmo tipo, separando
# com vírgulas ou espaços
numbers: .word 4, 8 12 # numbers[] = \{4, 8, 12\}
# Podemos deixar um "espaço vazio"
void: .space 20 # 20 bytes reservados
fpoint: .float 4.0
big_fpoint: .double 8.25
```



Declarar variáveis e outras informações

Diretivas:

.string e .asciz → sequência de characteres + null

.word → número inteiro de 32 bits

.halfword → número inteiro de 16 bits (½ .word)

.byte → número inteiro de 8 bits (1 byte)

.float → número de ponto flutuante de precisão simples

.double → número de ponto flutuante de precisão dupla

.space <bytes> → reserva um número de bytes

Declarar variáveis e outras informações



Declarar variáveis e outras informações

Solução 1: vetor



Declarar variáveis e outras informações

Solução 2: ponteiros

```
.data
# matriz: numbers[][] = { {1,2,3}, {4,5,6}, {7, 8, 9} }

numbers_0: .word 1 2 3  # numbers[0] = { 1, 2, 3 }

numbers_1: .word 4 5 6  # numbers[1] = { 4, 5, 6 }

numbers_2: .word 7 8 9  # numbers[2] = { 7, 8, 9 }

numbers: .word number_0, numbers_1, numbers_2
```



> .text <address>

Área "reservada" para instruções do processador Simboliza que os valores à partir dele estarão inseridos no primeiro endereço disponível na área de instruções (default) ou <address> (argumento opcional).



```
num = 4
t0 = num
t1 = 0 + 10
t0 += t1
a0 = 0 + t0
print(a0)
```



```
int num = 4:
int main(){
    int t0 = &num;
    t0 = * (int *) t0;
    int t1 = 0 + 10;
    t0 += t1:
     int a0 = 0 + t0:
     printf("%d", a0);
     return 0;
```



```
.data
num: .word 4
                       operação registrador Retorno, [operandos e valores]
.text
                         # t0 = &num
    la t0, num
    lw t0, (t0)
                      # t0 = num = 4
    addi t1, zero, 10
                     # t1 = 0 + 10 = 10
    # li t1. 10
    add t0, t0, t1
                  # t0 = 4 + t1
    add a0, zero, t0 \# a0 = 0 + t0 = t0
    # mv a0, t0
    li a7, 1
                         # a7 = 1 NOTE: pseudoinstrução
                         # interrupção de sistema
    ecall
```

Soma e Consulta à Memória:

add
$$t0,t1,t2 \rightarrow t0 = t1 + t2$$
 (Add operation)

addi t0,t1, Imm
$$\rightarrow$$
 t0 = t1 + Imm (Add with Immediate)

Carrega o endereço apontado por label para o registrador

lw t0, Imm (t1)
$$\rightarrow$$
 t0 = mem[t1 + Imm] (Load Word)

Carrega, em t0, o valor contido no endereço de t1 + Immediate

Immediate (Imm) = Número inteiro de 12 bits (complemento 2)

Pseudoinstruções :

Comandos que não são compreendidos pelo processador, são traduzidas para instruções válidas durante a compilação.

```
li t0, Imm → t0 = Imm (Load Immediate) → addi t0, zero, Imm
```

mv t0, t1
$$\rightarrow$$
 t0 = t1 (Move) \rightarrow add t0, t1, zero



► Interrupções de sistema:

Temos à disposição alguns serviços de sistema implementados:

Para executar esses serviços precisamos:

- > Carregar o número do serviço desejado no registrador a7
- > Carregar os argumentos necessários (a0,a1,...)
- ➤ Instrução ecall → chamada/interrupção do sistema
- > Recuperar resultados, caso existam



Interrupções de sistema:

- Ler e imprimir valores através do RUN I/O ("Terminal")
- > Encerrar o programa
- > Pausar a execução do programa
- > Tocar notas musicais
- Manipular arquivos
- > Gerar números aleatórios

```
Thales Menezes (2019) @thaleslim
```

```
.text
    11 a0.4 # a0 = 4
    li a7, 1 # código imprime int
    ecall
            # system call
```



FIM Módulo 1: Exercícios



Exercícios de Fixação

1) Faça um programa que calcule a média entre dois números

Input:

2 inteiros em linhas separadas

Output:

1 único número inteiro, média arredondada para baixo

Exemplo:

INPUT OUTPUT
2 2
3



Exercícios de Fixação

2) Faça um programa que recebe um texto, até 50 caracteres, e o imprime no RUN I/O

Input:

1 única linha de texto

Output:

1 única linha de texto

Exemplo:

INPUT OUTPUT

oi oi

RISC-V RISC-V



The End ... For now





Thales Menezes

GitHub Othaleslim

Referências Bibliográficas

▶ RARS: RISC-V Assembler Runtime Simulator

Buscar por Latest Release, clicar em Assets e <rars>.jar

- D Guia Prático RISC-V: Atlas de uma arquitetura aberta
- The Art of Assembly Language



Referências Bibliográficas

▶ RARS: RISC-V Assembler Runtime Simulator

Buscar por Latest Release, clicar em Assets e <rars>.jar

- D Guia Prático RISC-V: Atlas de uma arquitetura aberta
- The Art of Assembly Language

