



Ministério da Educação Universidade Tecnológica Federal do Paraná Campus Apucarana

Engenharia De Computação

ARCO3A - Arquitetura e Organização de Computadores

Simulador MIPS

Deivid Da Silva Galvão Eduardo Yuji Yoshida Yamada

André D'Amato



SUMÁRIO

1.	INTRODUÇÃO	. 3
2.	LÓGICA GERAL DE FUNCIONAMENTO	. 4
3.	IMPLEMENTAÇÃO	. 6



1. INTRODUÇÃO

Este projeto consistiu na criação de um simulador MIPS para executar instruções em uma CPU-RISC de 16 bits. A simulação ocorreu em um modo de operação passo a passo, utilizando a linguagem de programação Python como base de implementação.

Especificações do Simulador:

- 1. O simulador deverá abrir arquivos binários;
- 2. Executar as instruções: lógicas, Aritméticas, desvios, transferência e acesso a memória;
- 3. Exibir o estado dos registradores, através de uma interface mostrando a execução das instruções, que ocorre passo a passo, onde as instruções serão executadas uma a uma mediante a interação com o usuário, enquanto informa as instruções executadas e o estado dos registradores durante, e após a execução;
- 4. Executar o programa de teste
- 5. Contar com conjunto de instruções:

Categoria	Instrução	Opcode	Exemplo
Aritmética	Add	0010_2	Add \$s1,\$s2,\$s3
	Sub	0011_2	sub \$s1,\$s2,\$s3
	Addi	1000_2	addi \$s1,100
	Shift	1001_2	Sft \$s1,8
Lógica	And	0100_2	And \$s1,\$s2,\$s3
	Or	0101_{2}	or \$s1,\$s2,\$s3
	Not	1010_2	Not \$s1
	Xor	0110_{2}	xor \$s1,\$s2,\$s3
	Slt	0111_{2}	Slt \$s1,\$s2,\$s3
Transferência	Lw	0000_2	lw \$s1,\$s2,\$s3
	Sw	0001_2	sw \$s1,\$s2,\$s3
	Lui	1011_2	Lui \$s1,100
Desvio Condicional	Beq	1100_2	beq \$s1,\$s2,5
	Blt	1101_{2}	blt \$s1,\$s2,5
Desvio incondicional	J	1110_{2}	J \$s1,100
	Jal	1111_{2}	Jal \$s1,100



• Seguir os formatos de instruções:

R Type

Operation	Regs	Reg2	RegD
4 Bits	4 Bits	4 Bits	4 Bits

I Type

Operation	Regs	RegD	Const
4 Bits	4 Bits	4 Bits	4 Bits

J Type

Operation	RegD	Const
4 Bits	4 Bits	8 Bits

• Considerar os seguintes registradores:

Código	Símbolo	Função	Descrição
0000_{2}	\$zero	Constante zero	Constante 0 de 16 bits
0001_2	\$t0		
0010_2	\$t1	Temporários	Registradores Auxiliares
0011_2	\$t2		
0100_{2}	\$a0		
0101_2	\$a1	Argumento	Argumentos para operações
0110_2	\$a2		aritméticas e procedimentos
0111_2	\$s0		
1000_2	\$s1		
1001_2	\$s2	salvos	Armazena valores durante
1010_2	\$s3		chamadas de procedimento
1011_2	\$s4		
1100_2	\$gp	Apontador global	Aponta para as variáveis globais na pilha
1101_{2}	\$sp	Apontador pilha	Aponta para o topo da pilha
1110_{2}	\$pc	Contador de programa	Aponta para a próxima instrução
1111_{2}	\$ra	Endereço de Retorno	Armazena o endereço de retorno de uma rotina



2. LÓGICA GERAL DE FUNCIONAMENTO

Dentro da função "carregarInstrucoes", o conteúdo do arquivo de entrada será lido. Cada linha do arquivo representa uma instrução, que será dividida em quatro partes. Essas partes são usadas para identificar o código de operação (opcode) e os operadores da instrução. Cada linha, após ser segmentada, é armazenada em uma lista chamada "instrucoes". Em seguida, a função retorna para a função principal. Usando a função "len()", calculamos o número de instruções multiplicado por quatro, que representa o número máximo de instruções que podem ser armazenadas no PC. A partir disso, a função principal chama a função "separaInstrucoes". Essa função analisa o opcode para identificar o tipo de instrução que deve ser executada e a encaminha para a função correspondente no código. Dentro de cada função correspondente a um tipo de instrução, verificamos o valor do opcode e executamos a operação adequada com base nesse valor.

executaInstrucaoR: As funções de tipo R chamam a função "recebeRegistro", que é responsável por identificar os registradores que serão utilizados na operação, realizando assim, a operação com os valores dos registradores de saída e auxiliar, e então, armazenando o resultado no registrador de destino, através da função "modificaRegistro". A função add soma os valores dos registradores de saída e auxiliar, e o armazena no registrador de destino. A função sub funciona da mesma forma que o add, porém ao invés de somar os valores, ela subtrai. Já as operações lógicas or, xor e and fazem a comparação entres os valores dos registradores de saída e auxiliar, e armazenam o valor em booleano da comparação no registrador de destino.

executaInstrucaoI: Dentro das funções de tipo I, os valores dos registradores e do inteiro são recebidos pela função "recebeRegistro", onde seu opcode é verificado e as devidas operações são realizadas. A função addi altera o valor dentro do registrador através da função "somaRegistro", responsável por somar o valor do inteiro com o valor armazenado no registrador de saída, armazenando o valor final no registrador de destino. A função shift altera o valor do registrador de saída, pulando uma casa lógica para a direita e inserindo esse valor dentro do registrador de destino através da função "modificaRegistro". Já as funções bne e beq comparam o valor dos registradores de saída e de destino, verificando se a comparação falhou ou se foi bem sucedida, em caso de sucesso, ela pula para a posição de pc, calculada através do valor do inteiro vezes 4.

executaIntrucaoJ: Assim como nas outras funções, as de tipo J recebem os valores do registrador e do inteiro através da função "recebeRegistro". As funções jump e jal pulam para um ponto específico na pc, que é calculado através da soma do valor dentro do registrador de destino e do inteiro, tudo isso multiplicado por 4, sendo que, na função jal, ele salva esse valor dentro do vetor ra. Dentro da função "executaIntrucaoJ" também está a função nor, que obtém o valor dentro do registrador de destino e inverte seu valor em binário.



3. IMPLEMENTAÇÃO

Todas as funções requisitadas pelo professor foram implementadas dentro do código e testadas adequadamente.

Exemplos de funcionamento: 1. Código de Fatorial:

entrada em binário:

1000000000010000	addi \$t0, \$t0, 0
1000000000100001	addi \$t1, \$t1, 1
1000000001110101	addi \$s0, \$s0, 5
1000000010010001	addi \$s2, \$s2, 1
1100011100011111	beq \$s0, \$zero, sair
0010011100011000	add \$s0, \$t0, \$s1
0010000100011010	addi \$s3, \$s3, 0
1100100000011100	beq \$s1, \$zero, sair2
0010101010011010	add \$s3, \$s3, \$s2
0011100000101000	sub \$s1, \$t1, \$s1
1110000000001000	j loop2
0010000110101001	add \$s2, \$t0, \$s3
0011011100100111	sub \$t0, \$t0, \$s0
1110000000000101	j loop
0010000100011010	add \$s3, \$t0, \$t0

Saída:

```
Registradores
              $t0: 0
                                          $pc: 64
                                                        | $ra: 0
                            $a0: 0
              $t1: 1
                            $a1: 0
$52: 120
              $t2: 0
                            $a2: 0
```

2. Código de Soma e Subtração: entrada em binário:

1000000001111010	addi \$s0, \$zero, 10
1000000010000110	addi \$s1, \$zero, 6
0010100010010111	add \$s1, \$s2, \$s3
00110111110001001	sub \$s0, \$s1, \$s4



Saída:

1		Registradore	25		I
\$50: 6 \$51: 6 \$52: 0 \$53: 0 \$54: 0	\$t0: 0 \$t1: 0 \$t2: 0 	\$a0: 0 \$a1: 0 \$a2: 0 	\$pc: 20 	\$ra: 0 	

3. Código com loop: entrada em binário:

 1000000001110101
 addi \$zero, \$s0, 5

 1000000010000001
 addi \$zero, \$s1, 1

 11000111100000010
 beq \$s0, \$s1, inverte

 1110111000000010
 jump loop

 1010011100000000
 not \$s0

Saída:

\$s0: 10	\$t0: 0	\$a0: 0	\$pc: 24	\$ra: 0	
\$s1: 5	\$t1: 0	\$a1: 0			
\$s2: 0	\$t2: 0	\$a2: 0			Ι,
\$s3: 0					
\$s4: 0					