

PROJETO E IMPLEMENTAÇÃO DE UM PROCESSADOR COM CONJUNTO DE INSTRUÇÕES UTILIZANDO VHDL

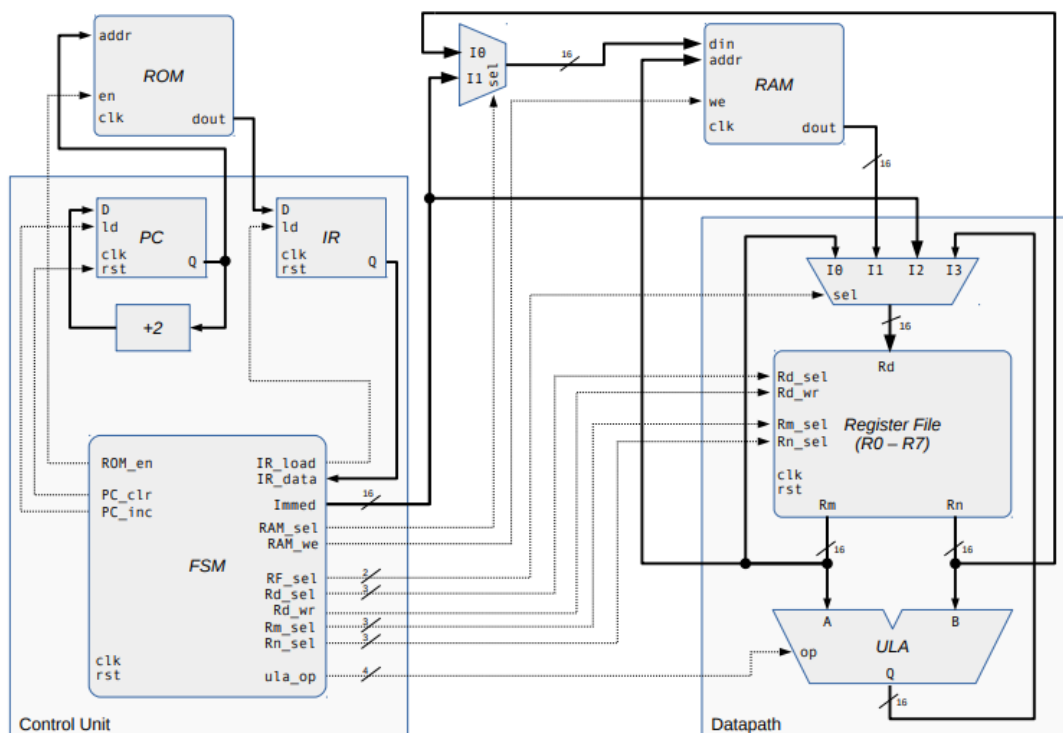
Universidade Federal do Ceará - Campus Quixadá

Jonas Bezerra da Costa Máximo¹

Resumo: Este trabalho possui como objetivo central a implementação de instruções em VHDL para o processador desenvolvido em sala de aula. As instruções implementada pela equipe serão push, pop, jumpers, in e out.

Palavras-chave: vhd, processador e instruções.

1 PROCESSADOR ORIGINAL



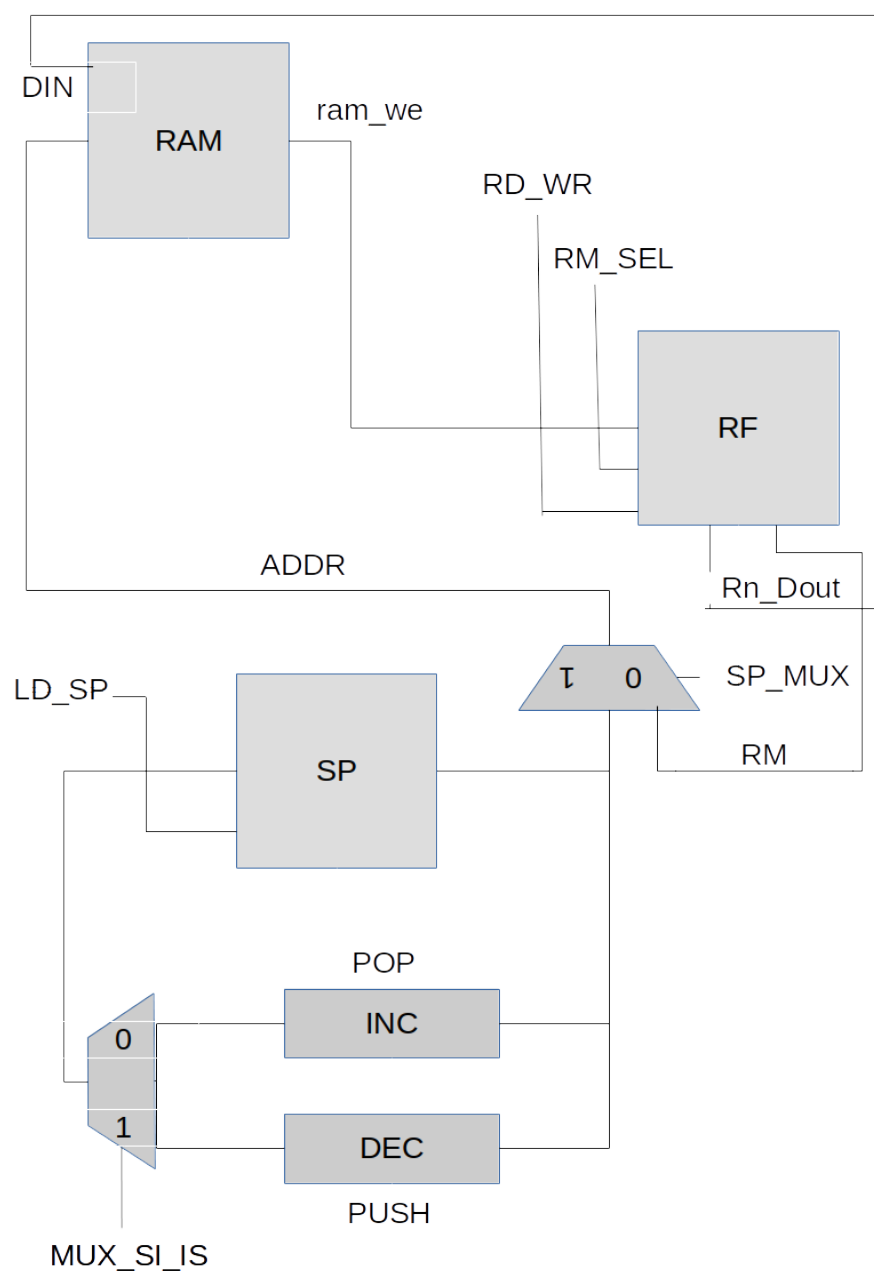
¹ UFC, jonasbezz@alu.ufc.br

2 PILHA

São estruturas de dados do tipo LIFO (last-in first-out), onde o último elemento a ser inserido, será o primeiro a ser retirado. Assim, uma pilha permite acesso a apenas um item de dados - o último inserido. Para processar o penúltimo item inserido, deve-se remover o último.

2.1 POP

O POP é a instrução de enviar da memória para um registrador POP R(número do registrador)



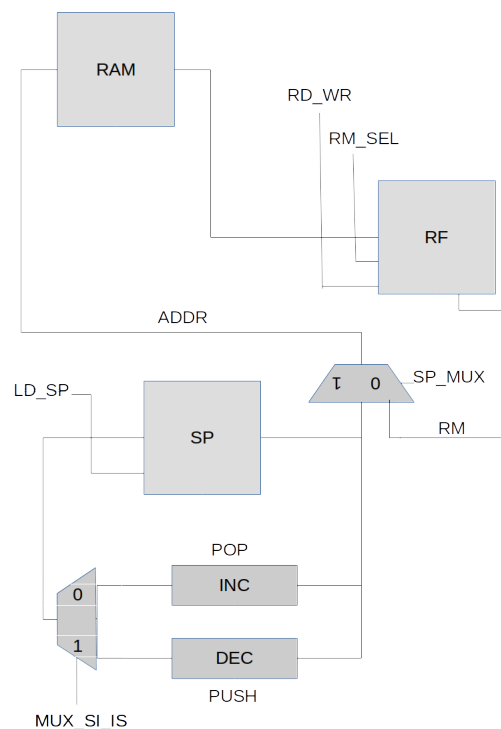
Possui um estado que é anterior ao do pop (*espera_pop*) na qual ele seta(1) no *mux_sp_is* para seleccionar a soma e o *ld_sp* para habilitar a gravação no registrador da pilha (*reg_sp*) no qual é

utilizado para diminuir o ponteiro da pilha para ele possa decrementar para o endereço que tenha dados, caso não existisse esse estado iria desempilhar o endereço errado pois a pilha aponta sempre para o próximo endereço vazio. O próximo estado será *sp_pop* no qual será tratado os sinais.

Deste estado de espera do pop o próximo estado será o *sp_pop*, no qual seleciona o registrador de instrução e seta(1) *sp_mux* o qual fará o chaveamento para o endereço da ram, desabilita o *ld_sp* pois como o ponteiro da pilha já foi decrementado no estado anterior não é necessário o fazê-lo novamente, habilita a gravação no RF *rd_wr* em (1), e feito o chaveamento na saída da RAM com o *rf_sel* em (01) e o mux *mux_in* no qual fará a entrada no RF onde no *rd_sel* foi selecionado o registrador referente a posição dos bits (10 ao 8) da instrução. após isso o próximo estado será a busca de uma nova instrução.

2.2 PSH

O PSH é uma instrução que envia o dado do registrador para memória PSH R(número do registrador

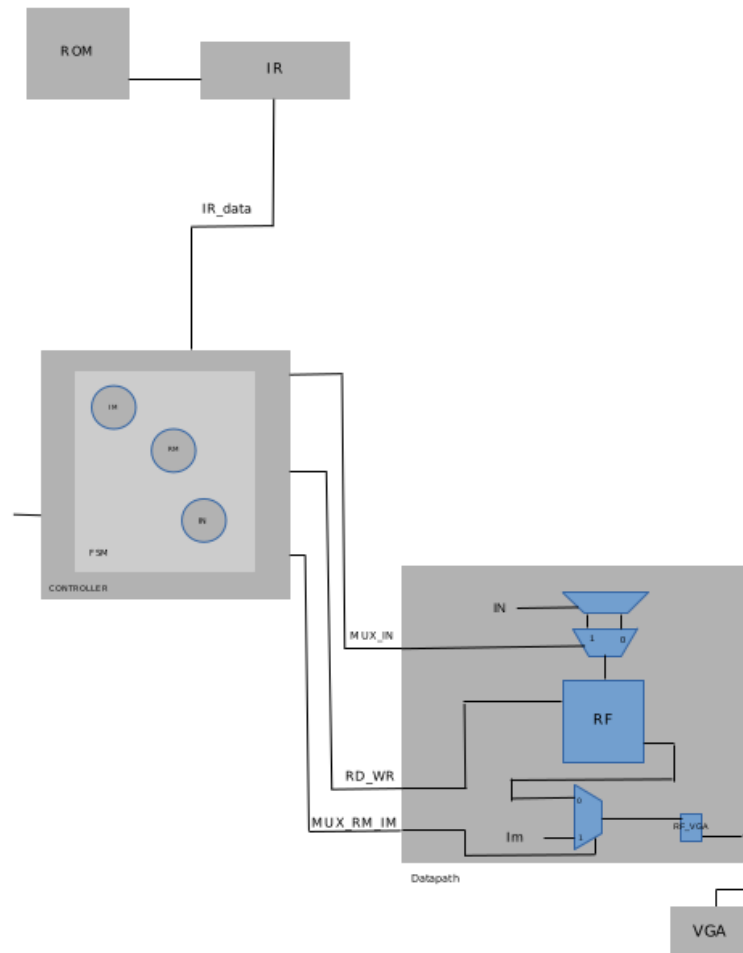


Funcionamento do PSH se dá pelo *sp_push* que é o estado que vai enviar os dados do registrador e vai empilhar na memória, com isso é necessário enviar os sinais *Rn_sel* para o RF na qual vai selecionar o registrador que será indicado com os bits (4 ao 2) da instrução. É necessário também habilitar a escrita na ram *RAM_we*(1), enviando o sinal (0) para o *ram_sel* o qual chavear o sinal do *rn* do RF para a entrada de dados da RAM, selecionará (0) no *mux_sp_is*

para que o endereço possa ser decrementado após o dado ser enviado e o $ld_sp(1)$ tem que ser habilitado para que possa ser gravada a decrementação do

3 I/O

I/O e a entrada é saída de dados, foi implementada com três estados, um para entrada *IN* e dois para a saída, registrador *RM* e a do Imediato *IM*



3.1 IN

A entrada será feita através dos 4 switch presentes na placa e salvo no registrador de destino. no controller_FSM temos o estado *d_io_in* referente a entrada no qual ele seleciona o registrador de destino *rd_sel* com os bits (10 ao 8) da instrução, habilitando a gravação no RF com o *rd_wr(1)*, foi feito um chaveamento com mux do *RF_sel* o *mux_in(1)* para possibilitar a entrada do dado no *RD* do *RF*.

3.2 OUT

Para a saída do registrador temos no controller_FSM o estado *d_io_out_rm* que vai tratar os seguintes sinais *mux_rm_im(0)* que fará o chaveamento com o imediato. *rd_sel* com os bits (7 ao 5) da instrução selecionarão o registrador que irá para a saída.

Para a saída do imediato temos no controller_FSM o estado *d_io_out_im* que vai tratar os seguintes sinais *mux_rm_im(1)* que fará o chaveamento com o registrador, e o sinal de saída

immed x"00"concatenado com os bits (10 ao 8) e os bits (4 ao 0) da instrução. Temos também um registrador(RF_VGA) para poder controlar a saa do OUT, caso contrário, sempre vai haver saída no OUT

4 JMP

o jump serve para para pular para uma determinada parte do código podendo usar uma comparação

4.1 CMP

No ciclo de instrução se a instrução decodificada for uma comparação então ela é do tipo ULA, será enviada para o estado *exec_ula*. E na ULA acontece ativação das flags.

As flags são ativadas comparando valores dos registradores isso ocorre na ULA onde as flags *s_flag_z* e *s_flag_c* e ativada quando o valor de um registrador é igual ao outro e a *s_flag_c* e ativada quando o primeiro registrador tem valor menor que o segundo com essa informação podemos manipular os jumps. Elas são iniciadas com zero, e se nada for ativado o sinal continua a anterior.

4.2 JUMPERS

No processo de decodificação, temos que se o bit dez da instrução vier em um (o bit mais significativo do imediato) o número está todo negativo, então tivemos que "111111"concatenado com os bits do 10 ao 2 para que conseguíssemos os 16 bits idem para o número positivo só que com zeros.

Temos que o sinal *s_jump_op* são os bits 1 ao 0 da instrução os quais são usados para decodificarmos qual o tipo de JMP

temos o mux *s_pc_ctrl* no qual se for 0 o pc incrementa normalmente se for 1 temos que o *s_pc_dout* e somado com o *imediato* menos 1 pois o estado do *ROM_en(1)* está ativado no estado *espera_rom* para que o pc não incemente 1 posição a mais

4.2.1 JMP

(*s_jump_op* "00") para tratarmos esse JMP apenas incrementamos o pc com *s_pc_ctrl(1)* que funciona como já citado. Após isso o próximo estado e *espera_rom* e habilitado o *PC_inc(1)* o qual e usado para incrementa o pc e o sincroniza, pois caso não existisse o pc estaria em instruções posteriores e nesse estado e habilitado também o *ROM_en(1)* para a próxima instrução.

4.2.2 JEQ

(*s_jump_op* "01") com o acionamento das flags *flag_z(1)* e *flag_c(0)* o *s_pc_ctrl(1)* e funciona como já citado. caso as flags estejam diferentes *PC_inc(0)* não e ativado e *s_pc_ctrl(0)* também não e ativado o pc não e incrementado e ocorrerá uma nova busca.

4.2.3 JLT

(*s_jump_op* "10") com o acionamento das flags *flag_z(0)* e *flag_c(1)* e funciona como já citado. caso as flags estejam diferentes *PC_inc(0)* não e ativado e *s_pc_ctrl(0)* também não e

ativado o pc não é incrementado e ocorrerá uma nova busca.

4.2.4 JGT

(*s_jmp_op* "11") com o acionamento das flags *flag_z*(0) e *flag_c*(0) e funciona como já citado. caso as flags estejam diferentes *PC_inc*(0) não é ativado e *s_pc_ctrl*(0) também não é ativado o pc não é incrementado e ocorrerá uma nova busca.

5 INSTRUÇÕES

Grupo	Instrução	Operação	Tipo	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
0	PSH Rn	[SP] = Rn; SP--	PILHA	0	0	0	0	0	-	-	-	-	-	-	Rn ₇	Rn ₆	Rn ₅	0	1
	POP Rd	SP++; Rd = [SP]	PILHA	0	0	0	0	0	Rd ₇	Rd ₆	Rd ₅	-	-	-	-	-	-	1	0
1	CMP Rm, Rn	Z = (Rm = Rn)? 1 : 0 ; C = (Rm < Rn)? 1 : 0	ULA	0	0	0	0	0	-	-	-	Rm ₇	Rm ₆	Rm ₅	Rm ₄	Rm ₃	Rm ₂	Rm ₁	Rm ₀
	JMP #Im	PC = PC + #Im	DESvio	0	0	0	0	1	Im ₇	Im ₆	Im ₅	Im ₄	Im ₃	Im ₂	Im ₁	Im ₀	0	0	0
	JEQ #Im	PC = PC + #Im, se Z = 1 e C = 0	DESvio	0	0	0	0	1	Im ₇	Im ₆	Im ₅	Im ₄	Im ₃	Im ₂	Im ₁	Im ₀	0	1	0
	JLT #Im	PC = PC + #Im, se Z = 0 e C = 1	DESvio	0	0	0	0	1	Im ₇	Im ₆	Im ₅	Im ₄	Im ₃	Im ₂	Im ₁	Im ₀	1	0	0
	JGT #Im	PC = PC + #Im, se Z = 0 e C = 0	DESvio	0	0	0	0	1	Im ₇	Im ₆	Im ₅	Im ₄	Im ₃	Im ₂	Im ₁	Im ₀	1	1	0
2	IN Rd	Rd = IO_read(7...0)	E/S	1	1	1	1	1	-	Rd ₇	Rd ₆	Rd ₅	-	-	-	-	-	0	1
	OUT Rm	IO_write = Rm	E/S	1	1	1	1	0	-	-	-	Rm ₇	Rm ₆	Rm ₅	-	-	-	1	0
	OUT #Im	IO_write = #Im	E/S	1	1	1	1	1	Im ₇	Im ₆	Im ₅	0	0	0	Im ₃	Im ₂	Im ₁	Im ₀	0
3	SHR Rd, Rm, #Im	Rd = Rm >> #Im	ULA	1	0	1	1	-	Rd ₇	Rd ₆	Rd ₅	Rm ₇	Rm ₆	Rm ₅	Rm ₄	Im ₃	Im ₂	Im ₁	Im ₀
	SHL Rd, Rm, #Im	Rd = Rm << #Im	ULA	1	1	0	0	-	Rd ₇	Rd ₆	Rd ₅	Rm ₇	Rm ₆	Rm ₅	Rm ₄	Im ₃	Im ₂	Im ₁	Im ₀
	ROR Rd, Rm	Rd = Rm >> 1; Rd(MSB) = Rm(LSB)	ULA	1	1	0	1	-	Rd ₇	Rd ₆	Rd ₅	Rm ₇	Rm ₆	Rm ₅	-	-	-	-	-
	ROL Rd, Rm	Rd = Rm << 1; Rd(LSB) = Rm(MSB)	ULA	1	1	1	0	-	Rd ₇	Rd ₆	Rd ₅	Rm ₇	Rm ₆	Rm ₅	-	-	-	-	-

16 Bits

8 Registradores

Instrução	Operação	Tipo	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
NOP	nop	NOP	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
HALT	halt	HALT	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
MOV Rd, Rm	Rd = Rm	MOV	0	0	0	1	0	Rd ₂	Rd ₁	Rd ₀	Rm ₂	Rm ₁	Rm ₀	-	-	-	-	-
MOV Rd, #Im	Rd = #Im	MOV	0	0	0	1	0	Rd ₂	Rd ₁	Rd ₀	Im ₇	Im ₆	Im ₅	Im ₄	Im ₃	Im ₂	Im ₁	Im ₀
STR [Rm], Rn	[Rm] = Rn	STORE	0	0	1	0	0	-	-	-	Rm ₇	Rm ₆	Rm ₅	Rn ₇	Rn ₆	Rn ₅	-	-
STR [Rm], #Im	[Rm] = #Im	STORE	0	0	1	0	1	Im ₇	Im ₆	Im ₅	Rm ₂	Rm ₁	Rm ₀	Im ₄	Im ₃	Im ₂	Im ₁	Im ₀
LDR Rd, [Rm]	Rd = [Rm]	LOAD	0	0	1	1	-	Rd ₂	Rd ₁	Rd ₀	Rm ₂	Rm ₁	Rm ₀	-	-	-	-	-
ADD Rd, Rm, Rn	Rd = Rm + Rn	ULA	0	1	0	0	-	Rd ₂	Rd ₁	Rd ₀	Rm ₂	Rm ₁	Rm ₀	Rn ₂	Rn ₁	Rn ₀	-	-
SUB Rd, Rm, Rn	Rd = Rm - Rn	ULA	0	1	0	1	-	Rd ₂	Rd ₁	Rd ₀	Rm ₂	Rm ₁	Rm ₀	Rn ₂	Rn ₁	Rn ₀	-	-
MUL Rd, Rm, Rn	Rd = Rm * Rn	ULA	0	1	1	0	-	Rd ₂	Rd ₁	Rd ₀	Rm ₂	Rm ₁	Rm ₀	Rn ₂	Rn ₁	Rn ₀	-	-
AND Rd, Rm, Rn	Rd = Rm and Rn	ULA	0	1	1	1	-	Rd ₂	Rd ₁	Rd ₀	Rm ₂	Rm ₁	Rm ₀	Rn ₂	Rn ₁	Rn ₀	-	-
ORR Rd, Rm, Rn	Rd = Rm or Rn	ULA	1	0	0	0	-	Rd ₂	Rd ₁	Rd ₀	Rm ₂	Rm ₁	Rm ₀	Rn ₂	Rn ₁	Rn ₀	-	-
NOT Rd, Rm	Rd = ~Rm	ULA	1	0	0	1	-	Rd ₂	Rd ₁	Rd ₀	Rm ₂	Rm ₁	Rm ₀	-	-	-	-	-
XOR Rd, Rm, Rn	Rd = Rm xor Rn	ULA	1	0	1	0	-	Rd ₂	Rd ₁	Rd ₀	Rm ₂	Rm ₁	Rm ₀	Rn ₂	Rn ₁	Rn ₀	-	-

6 PROJECT SUMMARY

tempo e consumo de energia

Timing		Setup Hold Pulse Width	
Worst Negative Slack (WNS):	11.794 ns		
Total Negative Slack (TNS):	0 ns		
Number of Failing Endpoints:	0		
Total Number of Endpoints:	84		
Implemented Timing Report			
Power		Summary On-Chip	
Total On-Chip Power:	0.105 W		
Junction Temperature:	26,2 °C		
Thermal Margin:	58,8 °C (5,0 W)		
Effective θJA:	11,5 °C/W		
Power supplied to off-chip devices:	0 W		
Confidence level:	Low		
Implemented Power Report			

componentes utilizados

1.png 1.png

