## CI112 Arquitetura de Computadores - 2023/1 - UFPR Especificação do Trabalho 2

O aluno deverá desenvolver o projeto de implementação da arquitetura Sagui (Vetorial ou VLIW). Trata-se de uma arquitetura de 8-bits, do tipo load-store endereçada por byte, que foi desenvolvida especialmente para essa disciplina. A lista de instruções bem como seus formatos são dados nas próximas páginas.

O trabalho deve ser desenvolvido individualmente. Recomenda-se a seguinte ordem para o desenvolvimento do trabalho:

- 1. Desenvolvimento com diagrama de caixas do projeto do caminho de dados (datapath) do processador.
- 2. Desenvolvimento com diagrama de caixas do projeto interno da ULA, pensando no código da ULA a ser usado para cada operação.
- 3. Desenvolver uma tabela com sinais de controle
- 4. Desenvolvimento no Logisim Evolution do projeto com componentes e fios.
- 5. Teste das instruções de forma individual (testar cada instrução separadamente) e depois teste de pequeno código para ver o comportamento com múltiplas instruções.

#### Regras Gerais de Entrega e Apresentação

A implementação será feita no logisim evolution, onde poderão ser utilizados todos os componentes préprontos ali existentes. Cada aluno deverá entregar o diagrama do Sagui bem como o projeto no logisim evolution. A entrega será feita pelo Moodle dividida em duas partes

- Diagrama em PDF contendo o diagrama do Sagui, o projeto da ULA, a tabela de sinais de controle com eventuais detalhes do projeto.
  - Projeto no formato Logisim Evolution

As datas limite de entrega serão sempre às 6h (a.m.) do dia, impreterivelmente. (não confundir com 18h)

Casos não tratados no enunciado deverão ser discutidos com o professor.

Os trabalhos devem ser feitos individualmente. A cópia do trabalho (plágio), acarretará em nota igual a Zero para todos os envolvidos.

Os trabalhos deverão ser apresentados de forma oral pelo aluno. A nota irá considerar domínio do tema, robustez da solução e rigorosidade da metodologia.

## Sagui em Bando (Vetorial)

Vector Architecture									
Орсо	Tip	Menemoni							
de	0	со	Nome	Operação					
	Scalar								
0000	R	ld	Load	SR[ra] = M[SR[rb]]					
0001	R	st	Store	M[SR[rb]] = SR[ra]					
0010	I	movh	Move High	$SR[1] = \{Imm., SR[1](3:0)\}$					
0011	I	movl	Move Low	$SR[1] = {SR[1](7:4), Imm.}$					
0100	R	add	Add	SR[ra] = SR[ra] + SR[rb]					
0101	R	sub	Sub	SR[ra] = SR[ra] - SR[rb]					
0110	R	and	And	SR[ra] = SR[ra] & SR[rb]					
0111	R	brzr	Branch On Zero Register	if (SR[ra] == 0) PC = SR[rb]					
	Vector								
1000	R	ld	Load	VR[ra] = M[VR[rb]]					
1001	R	st	Store	M[VR[rb]] = VR[ra]					
1010	ı	movh	Move High	$VR[1] = \{Imm., VR[1](3:0)\}$					
1011	I	movl	Move Low	$VR[1] = {VR[1](7:4), Imm.}$					
1100	R	add	Add	VR[ra] = VR[ra] + VR[rb]					
1101	R	sub	Sub	VR[ra] = VR[ra] - VR[rb]					
1110	R	and	And	VR[ra] = VR[ra] & VR[rb]					
1111	R	or	Or	VR[ra] = VR[ra]   VR[rb]					
			4x Vector PE	Scalar PE					
SR -> Scalar register			4 Regs por PE ( $1^{\circ}$ = ID, 3x GP)	4 Regs ( $1^{\circ}$ = ZERO, 3x GP)					
VR -> Vectorial register			VR0 = {0,1,2,3} dependendo do PE	SR0 = 0					
			1 Memória por PE	1 Memória exclusiva					
			Apenas 1 dos PEs atuam, ou VPE ou SPE						

Tipo R							
7	6	5	4	3	2	1	0
opcode			Ra		Rb		

Tipo I							
7	6	5	4	3	2	1	0
opcode			Imm				



### Sagui de Rabo Longo (VLIW)

VLIW Architecture								
	Tip	Menemoni						
Opcode	0	СО	Nome	Operação				
Controle								
0000	R	brzr	Branch On Zero Register	if (R[ra] == 0) PC = R[rb]				
0001	I	brzi	Branch On Zero Immediate	if $(R[0] == 0)$ PC = PC + Imm.				
0010	R	jr	Jump Register	PC = R[rb]				
0011	I	ji	Jump Immediate	PC = PC + Imm.				
Dados								
0100	R	ld	Load	R[ra] = M[R[rb]]				
0101	R	st	Store	M[R[rb]] = R[ra]				
0110	I	movh	Move High	$R[0] = \{Imm., R[0](3:0)\}$				
0111	I	movl	Move Low	$R[0] = \{R[0](7:4), Imm.\}$				
			Aritmética					
1000	R	add	Add	R[ra] = R[ra] + R[rb]				
1001	R	sub	Sub	R[ra] = R[ra] - R[rb]				
			Lógica					
1010	R	and	And	R[ra] = R[ra] & R[rb]				
1011	R	or	Or	R[ra] = R[ra]   R[rb]				
1100	R	not	Not	R[ra] = ! R[rb]				
1101	R	slr	Shift Left Register	$R[ra] = R[ra] \ll R[rb]$				
1110	R	srr	Shift Right Register	R[ra] = R[ra] >> R[rb]				
NOP = Free Slot								
1111	R	nop	No Operation					
			VLIW	4 Lanes Fixos				
			4 Lanes = 8*4 bits	1º LD / ST / MOV				
			4 Regs GP (General Purpose)	2º BR / JUMP				
				3º ULA 4º ULA				
				T- ULA				

- A memória pode ser endereçada em 4 bytes para facilitar a obtenção dos dados.
- Podemos ter 1 controle por FU a fim de reduzir a complexidade do controle.
- Consideramos que não haverão instruções dependentes na mesma palavra, e que o compilador não permitirá duas ou mais operações de escrita ao mesmo registrador na mesma instrução.

# Detalhes específicos:

As figuras abaixo mostram datapaths de inspiração para o projeto do Sagui:

#### Vetorial



