#### Universidade Federal do Espírito Santo - UFES Laboratório de Computação de Alto Desempenho - LCAD

## Banco de Registradores e ALU

Prof. Alberto F. De Souza LCAD/DI/UFES sp1@lcad.inf.ufes.br Apresentação baseada em:

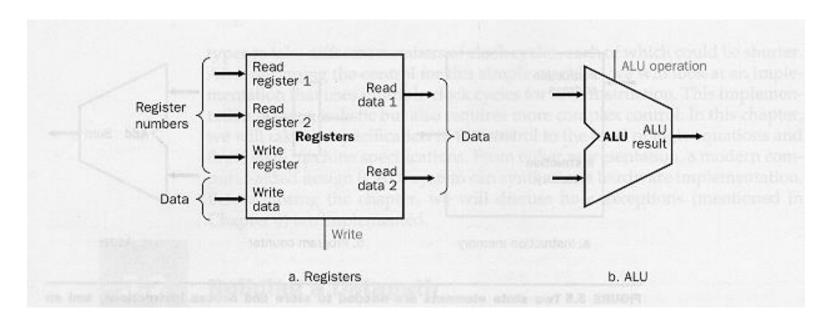


http://www.cburch.com/logisim/docs/2.7/pt/html/guide/tutorial/index.html

### Banco de Registradores e ALU



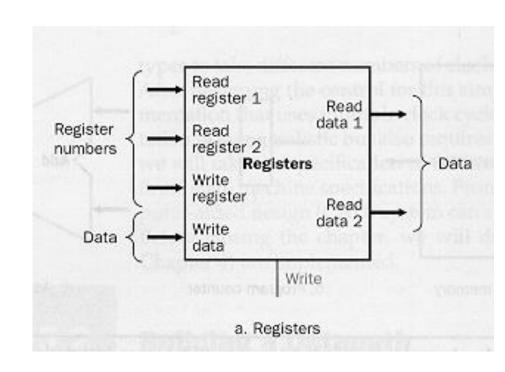
- Os componentes abaixo podem ser usados para compor a parte do datapath de um processador MIPS responsável por implementar a maioria das instruções lógicas e aritméticas:
  - add, sub, and, or, xor, etc.



## Banco de Registradores



- Vamos implementar o banco de registradores
- Ele contém 32 registradores de 32 bits
- Dois deles podem ser lidos simultaneamente
- Um pode ser escrito
- \$0 sempre é lido como zero



### Logisim – Subcircuitos



- No Logisim, um circuito menor que seja usado em outro maior é chamado de subcircuito
- Cada projeto Logisim é realmente uma biblioteca de circuitos e subcircuitos
- Em sua forma mais simples, cada projeto terá um único circuito (chamado "Principal" por padrão)
- Mas é fácil adicionar mais: basta selecionar Adicionar Circuito ... a partir do menu Project, e digitar qualquer nome válido
- · Você poderá reaproveitar, então, o novo circuito que criar
- Vamos criar o circuito "Registers"
- Para projetar nosso Registers vamos precisar usar cabos e distribuidores

#### Logisim – Para Criar Cabos



- No Logisim, cada entrada e saída em cada componente de um circuito tem uma largura de bits associada a ela
- Muitas vezes a largura de bits será 1
- Mas muitos dos componentes predefinidos do Logisim incluem o atributo de número de bits de suas entradas e saídas

> Logisim: main of Untitled

Selection: AND Gate

Medium

main

Data Bits

Gate Size

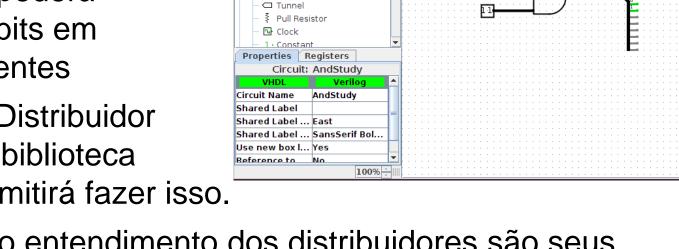
File Edit Project Simulate Window Help

- Você pode conectar com fios dois componentes com larguras de bits iguais. Mas, se um fio conectar dois componentes que exijam larguras diferentes, o Logisim irá reclamar que são "larguras incompatíveis"
- Para conexões de um único bit, é possível ver o valor no fio
- Conexões multi-bit podem ser examinadas clicando com a ferramenta Testar (Poke)

# Logisim – Distribuidores (Splitters)



- Quando você trabalha com valores multi-bit, muitas vezes poderá querer rotear bits em direções diferentes
- A ferramenta Distribuidor
  (Splitter F) da biblioteca
  Wiring Ihe permitirá fazer isso.



Logisim-evolution: AndStudy of register and alu (v 2.13.18)

File Edit Project Simulate FPGAMenu Window Help

 $| \mathbf{k} | A | \mathbf{E} \otimes \triangleright \mathsf{D} \mathsf{D}$ 

**J** Splitter **Pin**

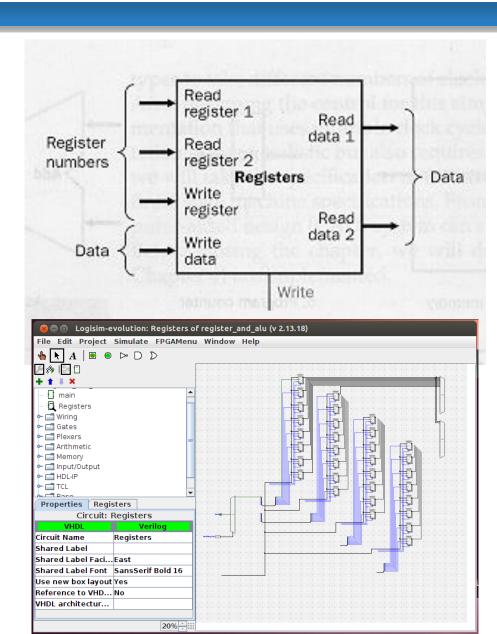
O Probe

- A chave para o entendimento dos distribuidores são seus atributos
  - Direção (Facing): posição relativa das terminações
  - Distribuição (Fan Out): quantidade de bits de saída
  - Largura em Bits à Entrada (Bit Width In): quantidade de bits de entrada

#### Registers



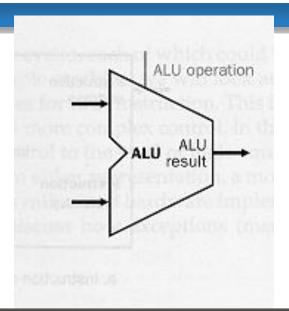
- Vamos adicionar 32 registradores de 32 bits (lembre-se que o \$0 sempre contém zero)
- Precisamos de dois multiplexadores de saída, um para cada saída Read data
- E um demultiplexador para o Write register

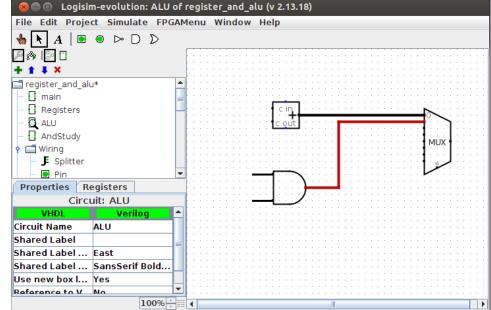


#### **ALU**



- Vamos implementar uma versão preliminar da ALU:
  - Crie um subcircuito chamado ALU
- Vamos fazer uma ALU de 32 bits capaz de somar, subtrair, e fazer operações lógicas
- Ela deve também computar um bit de Zero, que terá nível lógico 1 quando todos os 32 bits de ALUresult forem iguais a zero



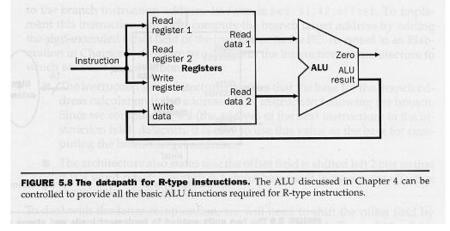


#### Trabalho 02



 Implementar o circuito abaixo de parte do datapath de um processador MIPS usando o Logisim (FAÇA SEU TRABALHO USANDO A VESÃO

CERTA DO LOGISIM)



- Instruction é uma instrução lógica ou aritmética MIPS (ligue os bits de acordo com instruções deste formato de instrução). Implemente uma ALU capaz de executar as instruções add, sub, and, or e nor, e a saída Zero
- Os trabalhos podem ser feitos em grupos de até 3 alunos e devem ser enviados para sp1@lcad.inf.ufes.br
- O e-mail deve conter o nome completo dos alunos do grupo

Category	Instruction	Example		Meaning	Comments
Arithmetic	add	add	\$s1,\$s2,\$s3	\$s1 = \$s2 + \$s3	Three operands; overflow detected
	subtract	sub	\$s1,\$s2,\$s3	\$s1 = \$s2 - \$s3	Three operands; overflow detected
	add immediate	addi	\$s1,\$s2,100	\$s1 = \$s2 + 100	+ constant; overflow detected
	add unsigned	addu	\$s1,\$s2,\$s3	\$s1 = \$s2 + \$s3	Three operands; overflow undetected
	subtract unsigned	subu	\$s1,\$s2,\$s3	\$s1 = \$s2 - \$s3	Three operands; overflow undetected
	add immediate unsigned	addiu	\$s1,\$s2,100	\$s1 = \$s2 + 100	+ constant; overflow undetected
	move from coprocessor register	mfc0	\$s1,\$epc	\$s1 = \$epc	Copy Exception PC + special regs
	multiply	mult	\$s2,\$s3	Hi, Lo = $$s2 \times $s3$	64-bit signed product in Hi, Lo
	multiply unsigned	multu	\$s2,\$s3	Hi, Lo = $$s2 \times $s3$	64-bit unsigned product in Hi, Lo
	divide	div	\$s2 <b>,</b> \$s3	Lo = \$s2 / \$s3, Hi = \$s2 mod \$s3	Lo = quotient, Hi = remainder
	divide unsigned	divu	\$s2,\$s3	Lo = \$s2 / \$s3, Hi = \$s2 mod \$s3	Unsigned quotient and remainder
	move from Hi	mfhi	\$s1	\$s1 = Hi	Used to get copy of Hi
	move from Lo	mflo	\$s1	\$s1 = Lo	Used to get copy of Lo
Data transfer	load word	1w \$s	1,100(\$s2)	\$s1 = Memory[\$s2 + 100]	Word from memory to register
	store word	sw \$s	1,100(\$s2)	Memory[\$s2 + 100] = \$s1	Word from register to memory
	load half unsigned	1hu \$s	1,100(\$s2)	\$s1 = Memory[\$s2 + 100]	Halfword memory to register
	store half	sh \$s	1,100(\$s2)	Memory[ $$s2 + 100$ ] = $$s1$	Halfword register to memory
	load byte unsigned	lbu \$s	1,100(\$s2)	\$s1 = Memory[\$s2 + 100]	Byte from memory to register
	store byte	sb \$s	1,100(\$s2)	Memory[ $$s2 + 100$ ] = $$s1$	Byte from register to memory
	load upper immediate	lui \$s	1,100	\$s1 = 100 * 2 <sup>16</sup>	Loads constant in upper 16 bits
Logical	and	and \$	s1,\$s2,\$s3	\$s1 = \$s2 & \$s3	Three reg. operands; bit-by-bit AND
	or	or \$	s1,\$s2,\$s3	\$s1 = \$s2   \$s3	Three reg. operands; bit-by-bit OR
	nor	-	1,\$s2,\$s3	\$s1 = ~ (\$s2  \$s3)	Three reg. operands; bit-by-bit NOR
	and immediate		s1,\$s2,100	\$s1 = \$s2 & 100	Bit-by-bit AND with constant
	or immediate	FE 1000-1000 100	s1,\$s2,100	\$s1 = \$s2   100	Bit-by-bit OR with constant
	shift left logical		s1,\$s2,10	\$s1 = \$s2 << 10	Shift left by constant
	shift right logical		s1,\$s2,10	\$s1 = \$s2 >> 10	Shift right by constant
Condi- tional branch	branch on equal	beq	\$s1,\$s2,25	if (\$s1 == \$s2) go to PC + 4 + 100	Equal test; PC-relative branch
	branch on not equal	bne	\$s1,\$s2,25	if (\$s1 != \$s2) go to PC + 4 + 100	Not equal test; PC-relative
	set on less than	slt	\$s1,\$s2,\$s3	if (\$s2 < \$s3) \$s1 = 1; else \$s1 = 0	Compare less than; two's complement
	set less than immediate	slti	\$s1,\$s2,100	if (\$s2 < 100) \$s1 = 1; else \$s1=0	Compare < constant; two's complement
	set less than unsigned	sltu	\$s1,\$s2,\$s3	if (\$s2 < \$s3) \$s1 = 1; else \$s1=0	Compare less than; natural numbers
	set less than immediate unsigned	sltiu	\$s1,\$s2,100	if (\$s2 < 100) \$s1 = 1; else \$s1 = 0	Compare < constant; natural numbers
Uncondi- tional	jump	j	2500	go to 10000	Jump to target address
	jump register	jr	\$ra	go to \$ra	For switch, procedure return
jump	jump and link	jal	2500	\$ra = PC + 4; go to 10000	For procedure call

