实验 5: 指令读取和控制器设计

实验目的

- 1. 理解随机访问存储器 RAM 和只读存储器 ROM 的操作原理
- 2. 理解 RISC-V 指令类型和指令格式
- 3. 掌握使用 Logisim 软件实现取指、指令解析、立即数扩展、操作数存取的方法

实验环境

Logisim 2.7

http://www.cburch.com/logisim/

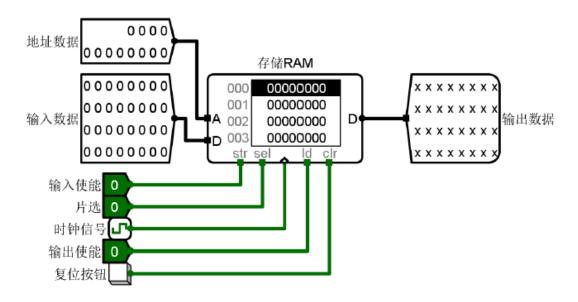
头歌线上评测平台

https://www.educoder.net/classrooms/9WBKOH3C?code=OVNB8

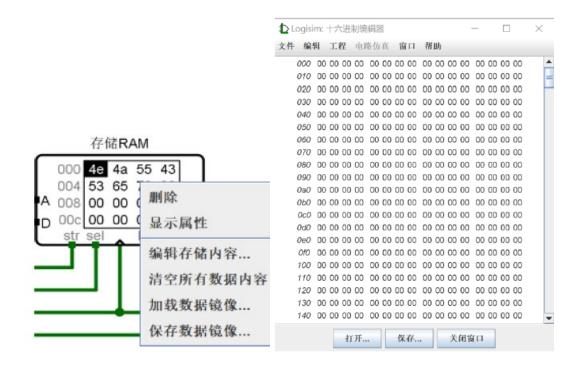
实验内容

1. 存储器的写入和读取

Logisim 中 RAM 器件的地址位宽最多可设置为 24 位,数据位宽最多可设置为 32 位。在属性窗口的数据接口中有三种不同的工作模式。若设置为"分离的加载和存储引脚"模式,则有两个数据端口分别连接输入数据和输出数据(如下所示)。



Logisim 中 RAM 和 ROM 器件的数据输入可以采用 Logisim 十六进制编辑器和直接读取二进制编码文件的方法实现。把鼠标移到存储器组件上,点击鼠标右键,弹出菜单框,选中"编辑存储内容",打开 Logisim 十六进制编辑器,可按照存储器设置的数据位宽,直接使用键盘输入数据。输入数据后,点击保存按钮,可把输入的数据保存到数据镜像文件中。当需要从数据镜像文件中加载存储时,在RAM 器件上单击鼠标右键,菜单中选择"加载数据镜像文件"或在 Logisim 十六进制编辑器中打开数据镜像文件直接读入文件内容到存储器。



请同学们注意,当设置数据位宽为 32 位时,RAM 采用按字编址方式(32 位),而不是采用按字节编址方式(8 位)。此次实验任务要求在 RAM 存储子电路中放置一个 RAM 组件,默认为时钟上升沿写入数据,并设置地址位宽为 12 位,数据接口模式为"分离的加载和存储引脚"模式,顶层的测试部分会自动向 RAM 中写入数据,前 16 个时钟周期为写入测试,后 16 个时钟周期读取测试。通过观察本地验证区域的 RAM 测试结果验证自己的 RAM 存储实现正确。

2. 指令读取和控制信号生成

	31	27	26	25	24	20	19	15	14	12	11	7	6	0
R		funct7			rs2		rs1		funct3		rd		opcode	
I		imm[11:0]					r	funct3		rd		opcode		
S		imm[11:5]		rs2		rs1		funct3		imm[4:0]		opcode		
В		imm[12 10:5] rs2		32	rs1		funct3		imm[4:1 11]		opcode			
U		imm[31:12]								r	d	opcode		
J		imm[20 10:1 11 19:12]								r	d	opcode		

结合理论课内容,实验课选择了9条 RV32I 指令作为实验目标,即

3条 R-型指令:

 add
 rd,
 rs1,
 rs2

 slt
 rd,
 rs1,
 rs2

 sltu
 rd,
 rs1,
 rs2

2条 I-型指令:

ori rd, rs1, imm12 lw rd, rs1, imm12

1条 U-型指令:

lui rd, imm20

1条 S-型指令:

sw rs1, rs2, imm12

1条 B-型指令:

beq rs1, rs2, imm12

1条 J-型指令:

jal rd, imm20

请同学们根据 RISC-V 的指令格式和取指令部件原理图设计 RISC-V 单周期处理器的取指令部件。其中,指令存储器使用 Logisim 内置库的 ROM 器件实现,要求指令长度位 32 位,指令存储器容量为 1KB(即在按字编址的情况下,数据位宽为 32 位,地址位宽为 10 位,提示: 当 Logisim 中的 ROM 设置数据位宽为32 位时,每个地址中包含 32 位信息,相当于按字节编址的 RISC-V 存储器中的 4个单元)。假设 Logisim 中的指令存储器表示为 A[9:0],在 Logisim 中读取指令存储器时,原 RISC-V 设计原理图中的 32 位指令地址 PC[31:0],对应本次实验PC[11:2]=A[9:0],即 PC[31:0]其余的位(高 20 位 PC[31:12]和最低 2 位 PC[1:0])和本次实验无关。

本次实验的任务需要首先在指令存储器子电路中放置 ROM,

▶ 并在0号地址开始写入以下8条指令(汇编指令描述方式对应教材表8.1, "x"代表寄存器编号,"0x"代表16进制数):

0x00a004b3 (汇编指令 add, x10, x0, x9)

0x0020af33 (汇编指令 slt, x30, x1, x2)

0x0020bf33 (汇编指令 sltu, x30, x1, x2)

0x0f00ef13 (汇编指令 ori, x30, x1, 0x0f0)

0x00412483 (汇编指令 1w, x9, x2, 0x004)

0x00008137 (汇编指令 lui, x2, 0x08000)

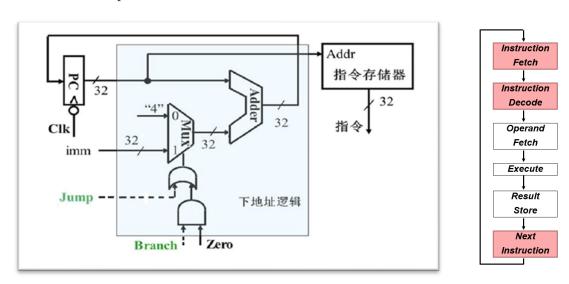
0x00912223 (汇编指令 sw, x2, x9, 0x004)

0x7ea500e3 (汇编指令 beq x10, x10, 0x7f0)

➤ 在指令存储器 ROM 的 1023 号地址写入下面这条指令:

0x818ff56f (汇编指令 jal, x10, 0xff80a)

然后在"指令测试"子电路中利用 Logisim 内置库中的加法器实现指令的下地址逻辑,使得该子电路能够依次读入每条指令,并根据 RISC-V 指令格式将读出的指令解析为 opcode、rd、funct3、rs1、rs2、funct7 六个字段。

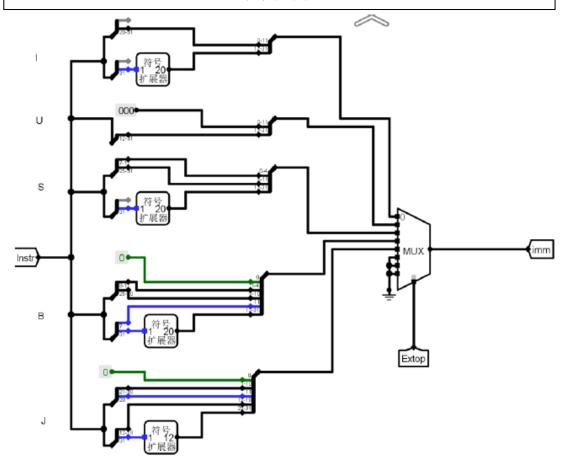


接下来,根据下面所示的控制信号功能表在"控制器"子电路模块实现9条 RISC-V 指令对应的控制信号生成电路,然后根据立即数扩展部件原理图,在"立即数扩展器件"子电路中对指令中的立即数按照需要扩展为32位操作数。

【注:在作答区文件中,我们给出了一个控制器的参考示例,但是请同学们注意该示例中的输入输出信号的高位均在左侧。】

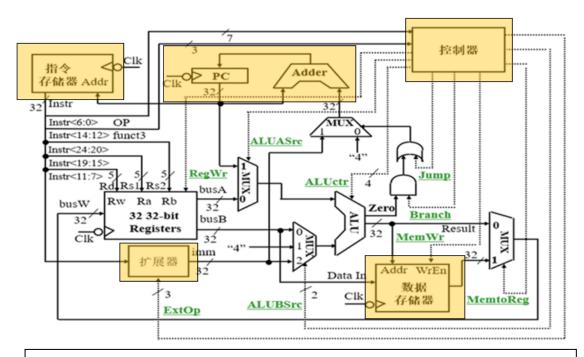
funct3	0 00	010	011	110	无关	010	010	000	无关
op	0110011	0110011	0110011	0010011	0110111	0000011	0100011	1100011	1101111
控制信号	add	slt	sltu	ori	lui	lw	sw	beq	jal
Branch	0	0	0	0	0	0	0	1	0
Jump	0	0	0	0	0	0	0	0	1
ALUASrc	0	0	0	0	×	0	0	0	1
ALUBSrc<1:0>	00	00	00	10	10	10	10	00	01
ALUctr<3:0>	0000 (add)	0010 (slt)	0011 (sltu)	0110 (or)	1111 (srcB)	0000 (add)	0000 (add)	1000 (sub)	0000 (add)
MemtoReg	0	0	0	0	0	1	×	×	0
RegWr	1	1	1	1	1	1	0	0	1
MemWr	0	0	0	0	0	0	1	0	0
ExtOp<2:0>	×	×	×	000 immI	001 immU	000 immI	010 immS	011 immB	100 immJ

控制信号表



立即数扩展设计图

最后,在"指令测试"子电路中,将指令的下地址逻辑、指令存储器、立即数扩展器件连接起来,使其能够产生正确的控制信号和指令跳转。



简易单周期 CPU 设计原理图 (高亮部分为本次实验涉及内容)