

实验报告

课 程	计算机组成与系统结构	姓 名	王磊	学 号	202231060435
指导教师	徐媛媛	专业班级	计科 2202	成 绩	

实验四 系统总线与总线接口实验

一、实验目的

1. 理解总线的概念及其特性。
2. 掌握控制总线的功能和应用。

二、实验设备

PC 机一台，Logism 实验系统一套。

三、实验原理及内容

总线是计算机中连接各个功能部件的纽带，是计算机各部件之间进行信息传输的公共通路。总线不只是一组简单的信号传输线，它还是一组协议。分时与共享是总线的两大特征。所谓共享，在总线上可以挂接多个部件，它们都可以使用这一信息通路来和其他部件传送信息。所谓分时，同一总线在同一时刻，只能有一个部件占领总线发送信息，其他部件要发送信息得在该部件发送完释放总线后才能申请使用。总线结构是决定计算机性能、功能、可扩展性和标准化程度的重要因素。

1. 中断接口

本实验在简单模型计算机的基础上，还需要在单总线数据通路中增加与中断相关的硬件模块，图 4-1 为中断接口原理图，主要包括异常程序地址计数器 EPC，中断使能寄存器 IE，中断控制器等模块，需要在主电路中将这模块进行有效连接，并进行最终的联调，测试 CPU 是否能正常响应 2 个按键对应的中断服务程序。

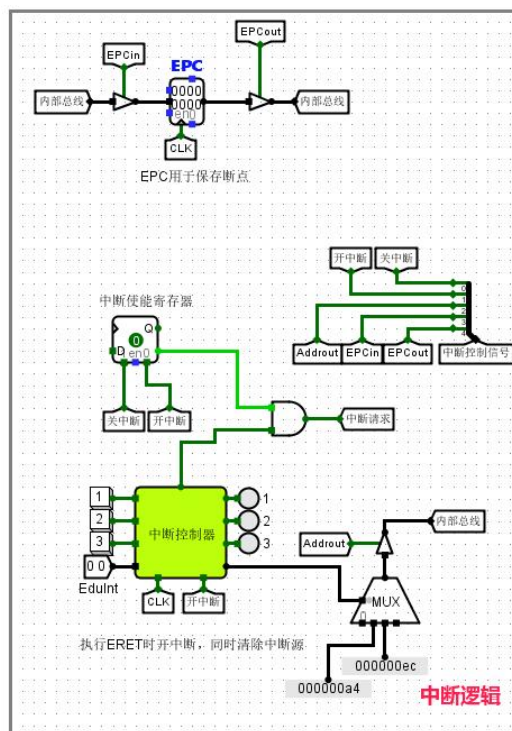


图 4-1 中断接口原理图

2. 中断控制器原理

本中断控制器可处理 3 个中断源的中断请求，3 个中断源分别是按键 Key1、Key2 和 Key3。该中断控制器中的优先级编码器会对 3 个中断源进行判优，输出当前中断请求中号码最大的那个中断源的编码 IntNo.，并提出中断请求 IntR。各个中断源提出中断请求，对应号码的中断请求指示灯会相应点亮，当中断请求提出后，会自动熄灭中断请求指示灯。

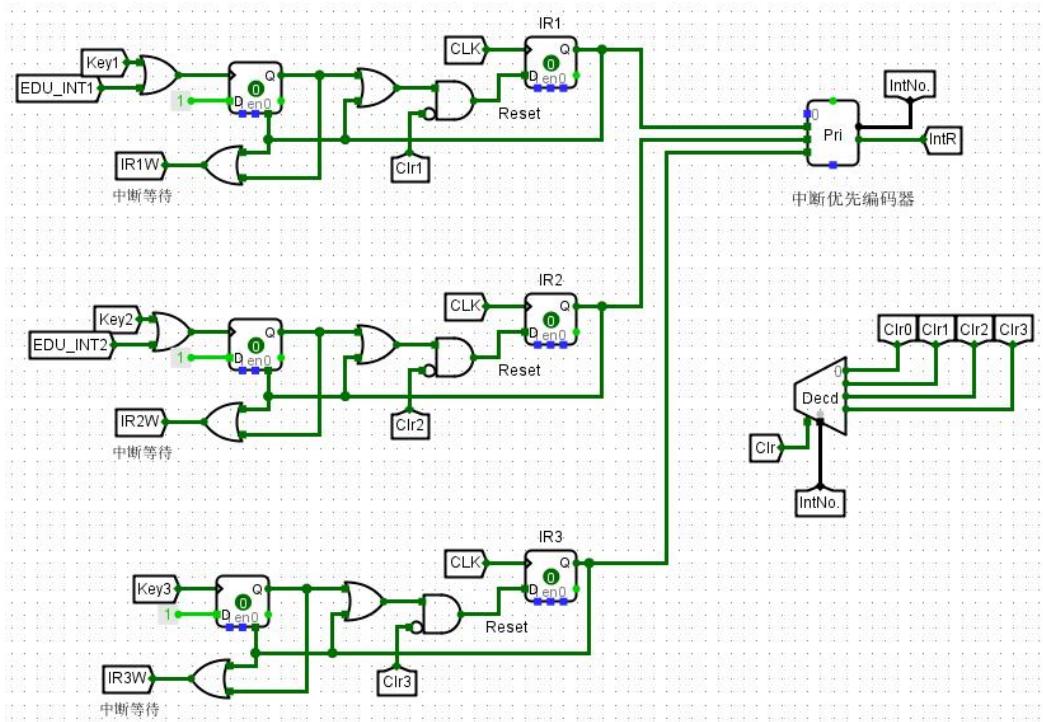


图 4-2 中断控制器原理图

3. 微指令修改

由于增加了中断控制逻辑，需要修改模型机的微指令格式，新增与中断有关的控制字段，包括：STI（开中断）、CLI（关中断）、EPCin（断点保存）、EPCout（断点输出）、Addrout（输出中断服务程序地址）和 P_{INTR}（是否有中断请求）字段，模型机微指令修改为图 4-3 所示格式。

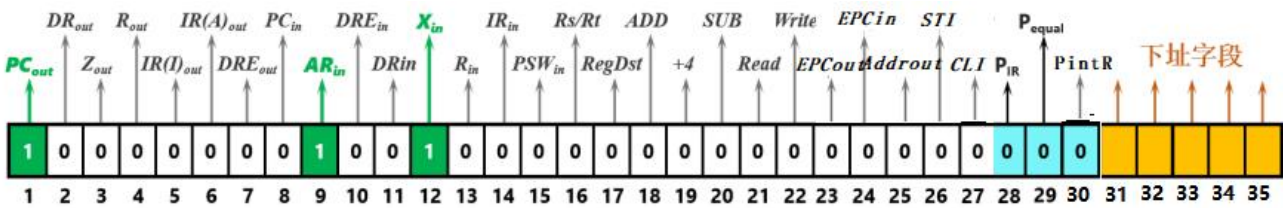


图 4-3 微指令格式（增加中断）

4. 微程序修改

由于增加了中断控制逻辑，需在中断服务程序中增加中断返回的机器指令 erect，在微程序流程图中增加中断响应和 erect 指令分支。修改后的微程序流程图如图 4-4 所示。
修改微程序流程图，截图置于此处

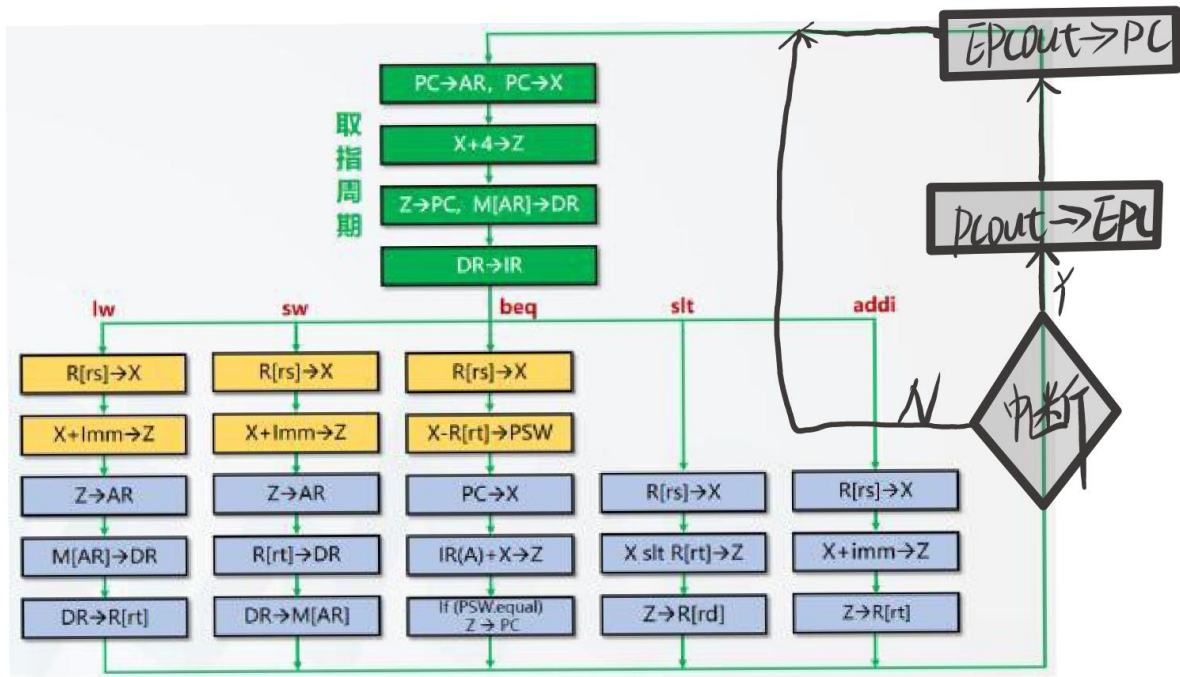


图 4-4 微程序流程图（增加中断）

在原模型机微程序基础上增加中断响应和中断返回 `eret` 指令微程序，修改后的微程序如图 4-5 所示：
 截取微程序（支持中断）excel 表格图置于此处

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	AA	AB	AC	AD	AE	AF	AI	AJ				
1	微指令功能	PCout	PCin	DRout	Zout	Rout	IRout	PCin	ARin	DRin	DRin	Xin	Rin	IRin	PSW	Rd/Rt	Rd/Rt	Add	Add	Sl	READ	WRITE	OPCout	EPCin	Address	STI	CLI	P1	P2	P3	微指令			微指令十六进制				
2	取指令	0	1									1		1																		1000000010010000000000000000	20240000					
3	取指令	1																	1													0000000000000000000000000000	800					
4	取指令	2			1					1	1										1											0010000101000000000000000000	85002000					
5	取指令	3		1										1																1			0100000000000000000000000000	10010004				
6	lw	4				1							1																				0001000000010000000000000000	40400000				
7	lw	5					1													1													0000100000000000000000000000	20010000				
8	lw	6				1						1																						0010000010000000000000000000	82000000			
9	lw	7										1										1												0000000001000000000000000000	100200			
10	lw	8			1													1													1			1000000000000000000000000000	10020001			
11	sw	9				1							1																					0001000000010000000000000000	40400000			
12	sw	10					1													1														0000100000000000000000000000	20010000			
13	sw	11				1						1																							0010000001000000000000000000	82000000		
14	sw	12				1							1							1															0001000000010000000000000000	40840000		
15	sw	13									1																					1			0000010000000000000000000000	800101		
16	beq	14				1							1																						0001000000010000000000000000	40400000		
17	beq	15				1																1	1									1	1		0010000000000000000000000000	400C003		
18	beq	16	1											1																						1000000000010000000000000000	20040000	
19	beq	17																																		0000010000000000000000000000	10010000	
20	beq	18				1					1																									0100001000000000000000000000	84000001	
21	slt	19				1							1																							0001000000010000000000000000	40400000	
22	slt	20				1																														0001000000000000000000000000	40044000	
23	slt	21				1																														0100000000010000000000000000	80220001	
24	addi	22				1							1																							0001000000010000000000000000	40400000	
25	addi	23					1																													0000100000000000000000000000	20010000	
26	addi	24				1																														0100000000010000000000000000	80200001	
27	eret	25								1															1				1							0000001000000000000000000000	400091	
28	中断	26	1																																	1000000000000000000000000000	20000048	
29	中断	27								1																											0000001000000000000000000000	400021

图 4-5 模型机微程序（增加中断）

5. 实验结果分析

在控制存储器中载入设计好的微程序，在主存 MEM 中载入 `sort-5-int.hex` 文件，运行程序，观察结果。分别按下 `key1` 和 `key2`，再观察结果。

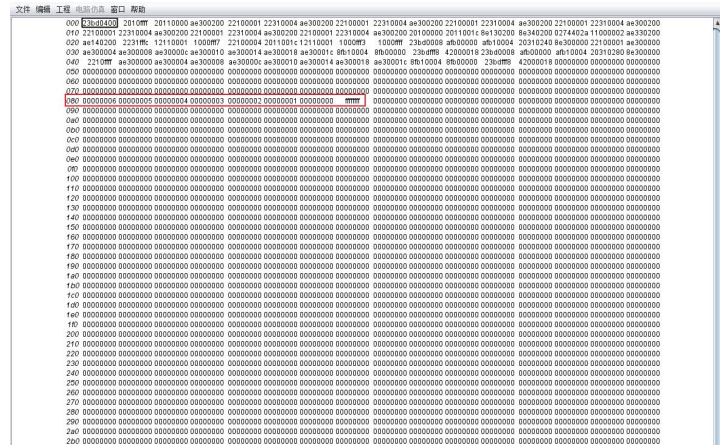


图 4-6 实验结果 1

图 4-6 为运行 sort-5-int.hex 的实验结果，结果表明程序对数据进行了降序排序

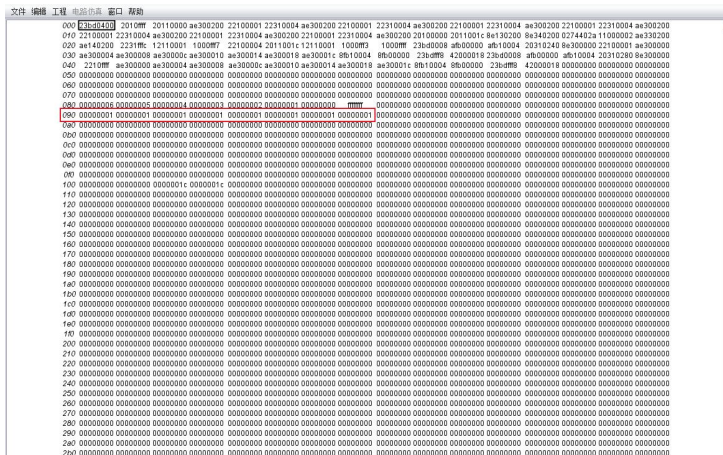


图 4-7 实验结果 2

图 4-7 为按下 key1 后的实验结果，结果表明按下 key1 后，从地址 0x90 起始的连续 8 个字节的数据将各自增加 1。

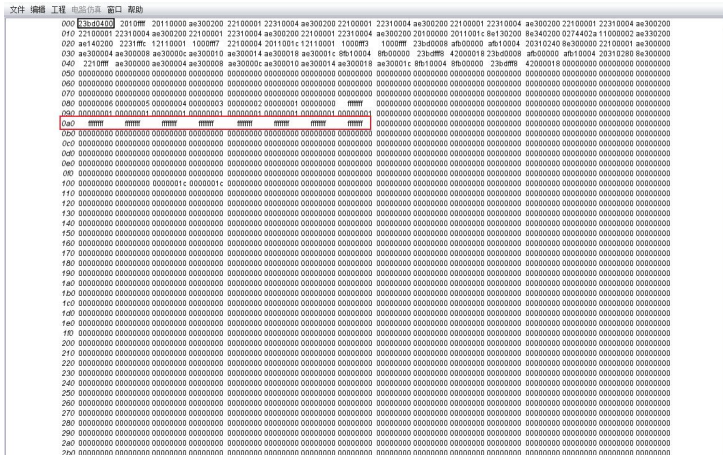


图 4-8 实验结果 3

图 4-8 为按下 key2 后的实验结果，结果表明按下 key2 后，从地址 0xa0 起始的连续 8 个字节的数据将各自增加-1。

四、思考题

请为 key3 实现中断控制功能。

1. 请问中断控制逻辑图中哪些地方需要修改，如何修改？

修改后截图并配文字说明

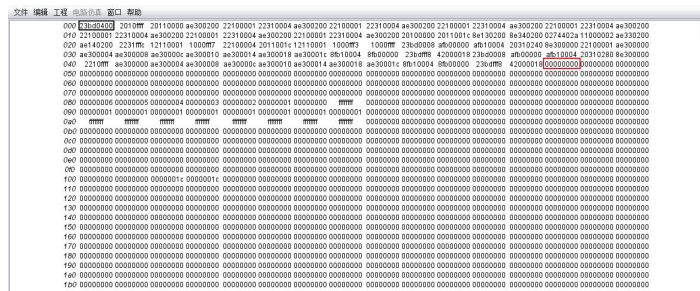


图 4-9 地址 0x4d

通过计算该位置的地址信息，将 0x4d 转换成二进制形式得到 1001101。由于在读取过程中仅读 2~11 位，所以完整的地址信息为 100110100。将其转换为十六进制，结果为 134。在下图中提供常量 0x134，并且连接到选择 key3 的引脚上。

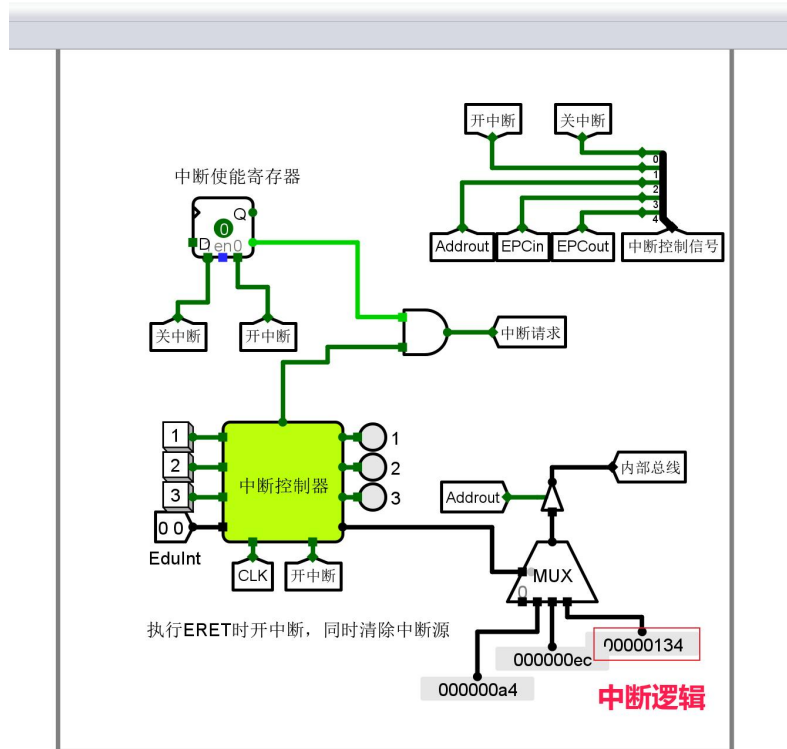


图 4-10 0x134 连接到选择 key3 的引脚上

2. 为 key3 编写中断服务程序，该中断服务程序的功能是：将本人学号的前 4 位、中间 4 位和后 4 位分别写入三个不同的寄存器中。例如，某生学号为 202131060101，选择 \$20、\$21 和 \$22 寄存器分别存放学号的前 4 位、中间 3 位和最后 4 位，按下 key3，响应中断，能观察到 \$20、\$21 和 \$22 寄存器的值变为 0x00002021、0x00003106 以及 0x00000101。

(1) 编写程序

设计思路：使用 addi 指令进行赋值，之后利用 erect 指令返回。

学号：2022 3106 0435

操作指令：addi \$rd, \$rs, imm

实际操作：

1. \$20 赋初值为 0x2022: 001000 00000 10100 0010000000100010 即 0x20142022
2. \$21 赋初值为 0x3106: 001000 00000 10101 0011000100000110 即 0x20153106
3. \$22 赋初值为 0x0435: 001000 00000 10110 0000010000110101 即 0x20160435
4. erect 参考已有程序 0x42000018

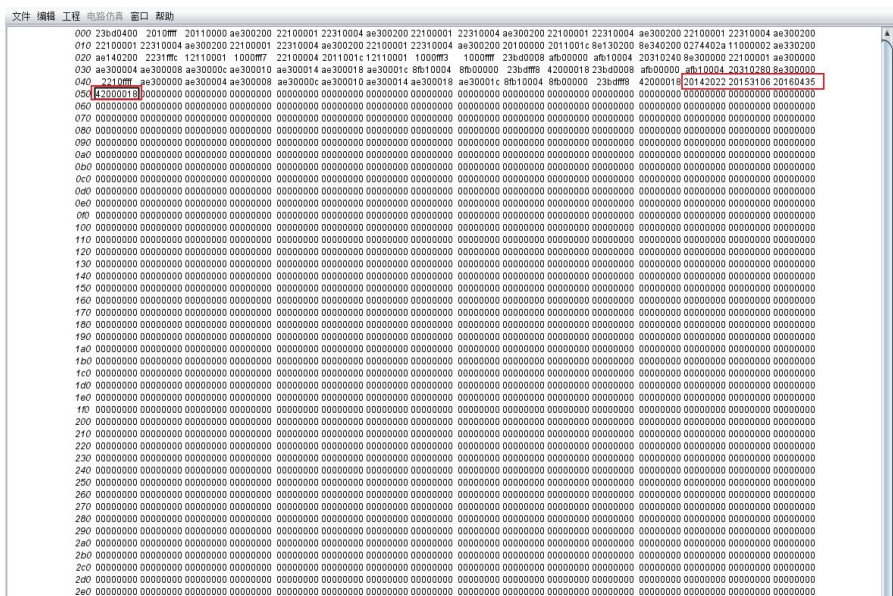


图 4-11 编写程序

(2) 实验结果及分析

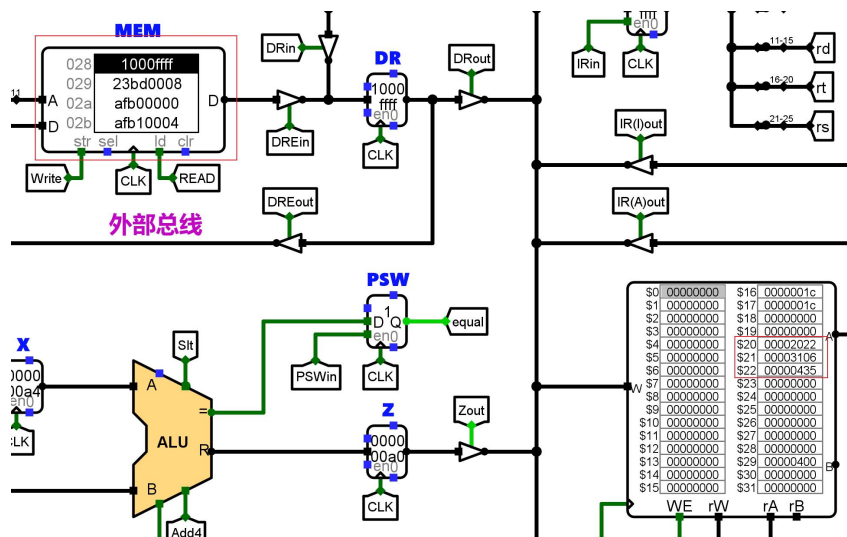


图 4-12 实验结果

由图可知，\$20 被赋值为 2022，\$21 被赋值为 3106，\$22 被赋值为 0435，在主存中可以看到指令正确中断返回，实验结果正确，