湖南大學

HUNAN UNIVERSITY

《微处理器设计(含实验)》 RISC-V 模型机设计 模拟器部分 实验报告

学生姓名	邱勒铭	
学生学号	201608010702	
专业班级	智能 1602	
指导老师	吴强	
完成 日期	2019. 12. 21	

一、实验名称:

基于 RISC-V 指令集的微处理器的模拟器设计

实验环境: Window 操作系统

编写语言: C++

调试 IDE: codeblock

二、实验内容:

使用软件程序设计语言编写模拟器,可以模拟执行 RISC-V 指令集中的指令。 实验目的:

在使用硬件设计微处理器时,由于硬件语言较为严格并且不易检查出程序的错误。需要使用软件编程语言设计一个编译器运行与硬件相同的指令与硬件设计的结果进行对比,从而及时发现错误所在。

四、实验原理:

如图所示为 RISC-V 的指令表:

31	27	26	25	24		20	19	15	14	12	11	7	6	0	
	funct7				rs2		rs1	L	fun	ct3	1	:d	opo	ode	R-type
	ir	nm[11:0)]			rs]	L	fun	ct3	1	d	opo	ode	I-type
	imm[11:5	5]			rs2		rs]	L	fun	ct3	imn	$_{1}[4:0]$	opo	ode	S-type
in	nm[12 10):5]			rs2		rs]	L	fune	ct3	imm[4:1[11]	opo	ode	B-type
	imm[31:12]							1	:d	opo	ode	U-type			
	imm[20 10:1 11 19:12]							1	:d	opo	ode	J-type			

DV39I	Base 1	Instruct	tion	Set
IS V AZI	133343	ristruc	TOTAL	200

imm[31:12] rd 0110111						
	imm[31:12]			rd	0010111	LUI AUIPC
imr	n[20]10:1[11]1	9:12		rd	1101111	JAL
imm[11:0		rs1	000	rd	1100111	JALR
imm[12 10:5]			000	imm[4:1 11]	1100011	BEQ
imm[12]10:5]	rs2	rs1	001	imm[4:1[11]	1100011	BNE
imm[12]10:5	rs2	rs1	100	imm[4:1[11]	1100011	BLT
imm[12]10:5]	rs2	rs1	101	imm[4:1[11]	1100011	BGE
imm[12]10:5]	rs2	rs1	110 imm[4:1]11		1100011	BLTU
imm[12 10:5]	rs2	rs1	111	imm[4:1 11]	1100011	BGEU
imm[11:0	0]	rs1	000	rd 0000011		LB
imm[11:0	0]	rs1	001	rd 0000011		LH
imm[11:0	0]	rs1	010	rd	0000011	LW
imm[11:0	0]	rsl	100	rd	0000011	LBU
imm[11:0	0]	rs1	101	rd	0000011	LHU
imm[11:5]	rs2	rs1	000	imm[4:0]	0100011	SB
imm[11:5]	rs2	rs1	001	imm[4:0]	0100011	SH
imm[11:5]	rs2	rs1	010	imm[4:0]	0100011	SW
imm[11:0	0]	rs1	000	rd	0010011	ADDI
imm[11:0	0]	rs1	010	rd	0010011	SLTI
imm[11:0	,	rs1	011	rd	0010011	SLTIU
imm[11:0	0]	rs1	100 110	rd	0010011	XORI
	imm[11:0]			rd	0010011	ORI
imm[11:0	0]	rs1	111	rd	0010011	ANDI
0000000	shamt	rs1	001	rd	0010011	SLLI
0000000	shamt	rs1	101	rd	0010011	SRLI
0100000	shamt	rs1	101	rd	0010011	SRAI
0000000	rs2	rs1	000	rd	0110011	ADD
0100000	rs2	rs1	000	rd	0110011	SUB
0000000	rs2	rs1	001	rd	0110011	SLL
0000000	rs2	rs1	010	rd	0110011	SLT
0000000	rs2	rs1	011	rd	0110011	SLTU
0000000	rs2	rs1	100	rd	0110011	XOR
0000000	rs2	rs1	101	rd	0110011	SRL
0100000	rs2	rs1	101	rd	0110011	SRA
0000000 rs2		rs1	110	rd	0110011	OR
0000000	rs2	rs1	111	rd	0110011	AND
fm pre		rs1	000	rd	0001111	FENCE
000000000	00000	000	00000	1110011	ECALL	
000000000	001	00000	000	00000	1110011	EBREAK

RISC-V 每条指令都有操作码 opcode,这是区分它们的关键。指令分为 6 类,每一类的操作码相同,除了 LUI,AUIPC,JAL,JALR 四条指令外,这 6 类指令都通过功能码进一步区分每条指令。

五、实验过程:

指令的执行分为取址,译码,执行三个步骤,由于我们这里是模拟器,不涉及到取址的

过程。因此直接对每一条指令进行译码执行即可。

- 1. 为方便对指令的操作码和功能码的描述,首先用宏定义它们,比如指令 LUI 的操作码为 00110111,十六进制为 0x37,则使用#define LUI 0x37 定义。
- 2. 内存使用一个 char 型数组表示。由于 RISC-V 是 32 位指令,因此我们使用 4 个字节存储 一条指令。使用 Writeword 函数实现向内存写入指令。再使用 program 函数记录所有待执行 的指令,并将它们都写入内存。

如下为 writeword 函数和 program 函数的示例实现部分:

Writeword 为原子操作,第一个参数为写入的地址,第二个参数为写入的内容。

3. 内存里有了指令就可以拿来译码操作了。首先将每条指令分解成不同的部分,比如操作码和功能码。还有源目的寄存器的标号,以及立即数等等。有了这些微指令就可以确定一条指令并对其进行操作。

译码 decode 函数:

```
void Decode(unsigned int IK){ //指令達的 opcode= IR & 0x7f; //0111 1111截取后七位操作码 rd= (IR>>7)& 0x1f; //洛操作码移位7位后截取后5位
                                                         截取后5位,这样是32位吗?
     r1= (IR>>15)&0x1f;
     r2= (IR>>20)&0x1f;
     func3=(IR>>12)&0x7
     func7=(IR>>25)\&0x7f;
     imm31_12U = (IR>>12)& 0xfffff;//取出无符号的前20位(U类)
     imm31J=(IR>>31) & 1; //取出符号位
     imm30_21J=(IR>>21) & 0x3ff;
     imm20J=(IR>>20) &1;
     imm19_12J=(IR>>12) & Oxff;
     imm31_20JR=IR>>20;//JALR取高12位,并且默认移位扩展32位为有符号的
     imm31B=imm31J
     imm30_25B=(IR>>25)& 0x3f;//2.?? ? 0x3f
     imm11_8B=(IR>>8)&0xf;
imm7B=(IR>>7)&0x1;
     imm31_20L=IR>>20; //取高12位,默认扩展32位有符号的??修改成I类类似
     imm31S=imm31J;
     imm30_25S=(IR>>25)&0x3f;
imm11_7S=(IR>>7) & 0x1f;
     imm_sign_31_20I=(int)IR>>20;
     shamt = (IR >> 20) \& 0 \times 1f
     /*************************/
     imm31_12U_0 = imm31_12U<<12;//用oii充低12位,用于U类指令
imm_sign_31_12J=(imm31J<<20)&0xfff0000|(imm19_12J<<12)|(imm20J<<11)|(imm30_21J);//JAL
imm_sign_31_25B_11_7B=(imm31B<<12)&0xffff000|(imm7B<<11)|(imm30_25B<<5)|(imm11_8B);
imm_sign_31_25S_11_7S=(imm31S<<12)&0xffff000|(imm30_25S<<5)|imm11_7S;//S类有符号扩展
```

主函数里通过对不同的指令进行译码,将得到的内容进行相应的操作,得到对应的结果,

例如 LUI 指令,将立即数写入对应的寄存器:

```
switch(opcode) {
   case LUI:{
    cout</"执行LUI指令:<u>格立即数作为高20位,低12位</u>用0<u>填充,结果放进rd寄存器"<<end1</u>;
       R[rd]=imm31_12U_0;
       break:
```

六、实验操作:

运行程序,每次执行一条指令:

执行 LUI 指令:

```
·在执行指令前PC=0x0
```

执行 ALUPC 指令:

3. 执行 JAL 指令:

4. 执行 JALR 指令:

5. 执行 BEQ 指令:

6. 执行 BLT 指令:

7. 执行 BNE 指令:

```
-0x20 IR=0x628463
个寄存器值(16进制)分别为:
1]=12345000 R[2]=2004 R[3]=c R[4]=14 R[5]=0 R[6]=0 R[7]=0 R[8]=0 R[9]=0 R[10]=0 R[11]=0 R[12]=0 R[13]=0
14]=0 R[15]=0 R[16]=0 R[17]=0 R[18]=0 R[19]=0 R[20]=0 R[21]=0 R[22]=0 R[23]=0 R[24]=0 R[25]=0 R[26]=0 R[27]=0 R[28]=0
29]=0 R[30]=0 R[31]=0 R[32]=0
```

执行 BGE 指令: 8.

```
进行有符号比较,如果r1里值>r2里值,将立即数有符号填充高20位*2+PC作为PC值
----执行指令后寄存器的值-----
```

执行 BLTU 指令: 9.

10. 执行 BGEU 指令:

```
执行指令前PC=0x44-
```

11. 执行 LB 指令:

```
X45 R-0X011 #03
寄存器值(16进制)分别为.
=12345000 R[2]=2004 R[3]=c R[4]=14 R[5]=0 R[6]=0 R[7]=0 R[8]=0 R[9]=0 R[10]=0 R[11]=0 R[12]=0 R[13]=0
]=0 R[15]=0 R[16]=0 R[17]=0 R[18]=0 R[19]=0 R[20]=0 R[21]=0 R[22]=0 R[23]=0 R[24]=0 R[25]=0 R[26]=0 R[27]=0 R[28]=0
]=0 R[30]=0 R[31]=0 R[32]=0
执行LB指令:将指令高12位作为立即数有符号扩展+r1寄存器的值,作为地址,读取存储器相应地址中的字节并扩展到32位放在rd寄存器--------------执行指令后寄存器的值---------------------
```

12. 执行 LH 指令:

```
-0x50 IR-0x3f4182833
个寄存器值(16进制)分别为:
1]=12345000 R[2]=2004 R[3]=c R[4]=14 R[5]=ffffffffe R[6]=0 R[7]=0 R[8]=0 R[9]=0 R[10]=0 R[11]=0 R[12]=0
13]=0 R[14]=0 R[15]=0 R[16]=0 R[17]=0 R[18]=0 R[19]=0 R[20]=0 R[21]=0 R[22]=0 R[23]=0 R[24]=0 R[25]=0 R[26]=0 R[27]=0
28]=0 R[29]=0 R[30]=0 R[31]=0 R[31]=0 R[32]=0
执行LH指令: 将指令高12位作为立即数有符号扩展+r1寄存器的值,作为地址,读取存储器相应地址中的2个字节并扩展到32位放在rd寄存
                          -执行指令后寄存器的值
  -0x54 | R=0x3f419303
个寄存器值(16进制)分别为。
l]=12345000 R[2]=2004 R[3]=c R[4]=14 R[5]=ffffffffe R[6]=ffffff6fe R[7]=0 R[8]=0 R[9]=0 R[10]=0 R[11]=0
R[12]=0 R[13]=0 R[14]=0 R[15]=0 R[15]=0 R[17]=0 R[18]=0 R[19]=0 R[20]=0 R[21]=0 R[22]=0 R[23]=0 R[24]=0 R[25]=0 R[26]=0
P[2]=0 R[28]=0 R[29]=0 R[30]=0 R[31]=0 R[32]=0
```

13. 执行 LW 指令:

14. 执行 LBU 指令:

```
执行LBU指令:将指令高12位作为立即数有符号扩展+21寄存器的值,作为地址,读取存储器相应地址中的字节并无符号扩展到32位放在1
2=0x5c IR=0x3f41c403
2个寄存器值(16进制)分別为:
[1]=12345000 R[2]=2008
[11]=0 R[12]=0 R[13]=0 R[14]=0
[26]=0 R[27]=0 R[28]=0 R[29]=0
                                      R[4]=14 R[5]=ffffffffe R[6]=ffffff6fe R[7]=1234f6fe R[8]=fe R[9]=0 R[10]=f R[16]=0 R[17]=0 R[18]=0 R[19]=0 R[20]=0 R[21]=0 R[22]=0 R[23]=0 R[24]=0 R[25]=0
```

15. 执行 LHU 指令:

```
C=0x5c IR=0x3f41c403
2个寄存器值(16进制)分别为.
[1]=12345000 R[2]=2004 R[3]=c R[4]=14 R[5]=ffffffffe R[6]=ffffff6fe R[7]=1234f6fe R[8]=fe R[9]=0 R[10]=0
[11]=0 R[12]=0 R[13]=0 R[14]=0 R[15]=0 R[16]=0 R[17]=0 R[18]=0 R[19]=0 R[20]=0 R[21]=0 R[22]=0 R[23]=0 R[24]=0 R[25]=0
[26]=0 R[27]=0 R[28]=0 R[29]=0 R[30]=0 R[31]=0 R[31]=0
-----执行指令后寄存器的值
```

16. 执行 SB 指令:

17. 执行 SLTIU 指令:

18. 执行 XORI 指令:

19. 执行 ORI 指令:

20. 执行 ANDI 指令:

21. 执行 SLLI 指令:

22. 执行 SRLI 指令:

23. 执行 SRAI 指令:

24. 执行 ADD 指令:

25. 执行 SUB 指令:

26. 执行 SLL 指令:

27. 执行 SLT 指令:

28. 执行 SLTU 指令:

29. 执行 XOR 指令:

30. 执行 SRL 指令:

31. 执行 SRA 指令: