深圳大学实验报告

课	程	名	称:		计算	算机系统(3)		
实验	〕项	目名	3称:		新	增指令实验		
学			院 :		计算	I机与软件学院		
专			业:		计算机	<u>l与软件学院所</u>	有专业	
指:	导	教	师:			刘刚		
报告	人	: _	林宪	亮	_学号 : .	2022150130	_班级:	国际班
实!	验	时	间:		2024.12	2.19-2025.1.3		
实验报告提交时间:								

一、 实验目标:

了解 RISC-V mini 处理器架构,在其基础之上新增一个指令,完成设计并观察指令执行。

二、实验内容

- 1) 修改数据通路,新增指令 comb rs1,rs2,rd 采用 R 型指令格式,实现将 rs1 高 16 位和 rs2 低 16 位拼接成 32 位整数,并且保存到 rd 寄存器。
 - 2) 在处理器上执行该指令,观察仿真波形,验证功能是否正确。
 - 3) 自行设计其他功能指令,并验证设计是否正确

三、实验环境

硬件:桌面PC

软件: Chisel 开发环境

四、实验步骤及说明

学习 Chisel 数据通路的 Chisel 描述,特别是指令译码部分和 core 核心代码。然后按照下面操作完成指令译码器的修改,以及数据通路的修改,

具体操作如下: 按照参考文档完成 comb <mark>指令的实现</mark>, 自行设计新指令实现其功能并验证。

五、实验结果

1. 修改数据通路,新增指令 comb rs1, rs2, rd,采用 R 型指令格式,实现将 rs1 的高 16 位和 rs2 的低 16 位拼接成一个 32 位整数,并将结果保存到 rd 寄存器中。

分析: 添加新指令 comb 时,首先需要根据 RISC-V 指令格式设置该指令各个字段的值,并在相关文件中加入该指令的比特模式。然后,配置该指令的译码结果,并在 ALU 中实现指令的具体功能。最后,确保该指令能够在处理器上正确执行,并验证功能的正确性。

在 Instrutcions.scala 文件中添加 comb 指令的比特模式。

为了避免新指令与 RISC-V-mini 中已有指令的冲突, 我将 comb 指令的 opcode、funct3 和 funct7 部分设置为 0110011、111 和 0000001。接着, 使用 BitPat() 函数设置 comb 指令的比特模式。具体代码如下:

```
50 // Jump & Link
51
    def JAL = BitPat("b?????????????????????1101111")
   def JALR = BitPat("b??????????????000?????1100111")
53
    // Synch
   def FENCE = BitPat("b0000????????00000000000000001111")
   // CSR Access
56
    def CSRRW = BitPat("b??????????????001?????1110011")
    def CSRRS = BitPat("b???????????????010?????1110011'
   def CSRRC = BitPat("b??????????????011?????1110011")
59
   def CSRRWI = BitPat("b???????????????101?????1110011")
    def CSRRSI = BitPat("b??????????????110?????1110011")
   def CSRRCI = BitPat("b???????????????111?????1110011")
62
63
    // Change Level
    def ECALL = BitPat("b000000000000000000000001110011")
64
   def EBREAK = BitPat("b0000000000010000000000001110011")
65
    def ERET = BitPat("b0001000000000000000000001110011")
    def WFI = BitPat("b00010000001000000000000001110011")
67
68
69
                                                          0000000010011"))
    def COMB = BitPat("b0000001?????????111?????0110011")
70
```

图 1 修改数据通路

2. 添加 comb 指令的译码

comb 指令需要在 ALU 中将 rs1 的高 16 位和 rs2 的低 16 位拼接成一个 32 位整数,因此需要在 Alu.scala 文件中添加相应的常量,并生成正确的信号以实现该功能。具体代码如

```
8 object Alu {
    val ALU ADD = 0.U(4.W)
10
    val ALU_SUB = 1.U(4.W)
    val ALU_AND = 2.U(4.W)
11
    val ALU_OR = 3.U(4.W)
12
13
    val ALU_XOR = 4.U(4.W)
14
    val ALU SLT = 5.U(4.W)
    val ALU SLL = 6.U(4.W)
15
16
    val ALU_SLTU = 7.U(4.W)
17
    val ALU SRL = 8.U(4.W)
18
    val ALU SRA = 9.U(4.W)
    val ALU COPY A = 10.U(4.W)
19
    Val ALLI COPY R - 11 U(4 W)
20
    val ALU COMB=12.U(4.W)
21
22
     val ALU XXX = 15.U(4.W)
23 }
```

图 2 添加 comb 指令的译码

接下来,为 comb 指令添加对应的译码映射。comb 指令执行后,程序计数器(PC)需要加 4,并且需要将从寄存器文件中读取的 rs1 和 rs2 数据进行拼接操作。然后,将 ALU输出的拼接结果写回到寄存器文件中。

在 Control.scala 文件中添加的具体代码如下:

```
EBREAK-> List(PC_4 , A_XXX, B_XXX, IMM_X, ALU_XXX , BR_XXX, N, ST_XXX, LD_XXX, WB_CSR, N, CSR.P, N),

ERET -> List(PC_PC, A_XXX, B_XXX, IMM_X, ALU_XXX , BR_XXX, Y, ST_XXX, LD_XXX, WB_CSR, N, CSR.P, N),

WET -> List(PC_4 , A_XXX, B_XX, IMM_X, ALU_XXX , BR_XXX, N, ST_XXX, LD_XXX, WB_ALU_N, CSR.N, N),

COMB -> List(PC_4 , A_RS1, B_RS2, IMM_X, ALU_COMB, BR_XXX, N, ST_XXX, LD_XXX, WB_ALU_N, CSR.N, N))

(7)
```

图 3 添加的具体代码

3. 实现 comb 指令的执行操作

在 Alu.scala 文件中添加将 rs1 高 16 位和 rs2 低 16 位拼接成一个 32 位整数的操作。 具体代码如下:

```
40 class AluSimple(val width: Int) extends Alu {
41 val io = IO(new AluIO(width))
41
42
                   val shamt = io.B(4, 0).asUInt
                       io.out := MuxLookup(io.alu op, io.B)(
                                     ieq(
   ALU_ADD -> (io.A + io.B),
   ALU_SUB -> (io.A - io.B),
   ALU_SRA -> (io.A.asSInt >> shamt).asUInt,
   ALU_SRL -> (io.A >> shamt),
   ALU_SLL -> (io.A << shamt),
   ALU_SLT -> (io.A << io.B),
   ALU_SLT (io.A < io.B),
   ALU_DLT (io.A & io.B),
   ALU_DR -> (io.A & io.B),
   ALU_DR -> (io.A | io.B
                                    ALU_COMB -> Cat(io.A(31,16), io.B(15,0))
                  )
60
61
                      io.sum := io.A + Mux(io.alu_op(0), -io.B, io.B)
63 }
66 class AluArea(val width: Int) extends Alu {
66 val io = IO(new AluIO(width))
67 val sum = io.A + Mux(io.alu_op(0), -io.B, io.B)
                val cmp =
                                Mux(io.A(width - 1) === io.B(width - 1), sum(width - 1), Mux(io.alu_op(1), io.B(width - 1), io.A(width -
                  val shamt = io.B(4, 0).asUInt
val shin = Mux(io.alu_op(3), io.A, Reverse(io.A))
val shiftr = (Cat(io.alu_op(0) && shin(width - 1), shin).asSInt >> shamt)(width - 1, 0)
val shiftl = Reverse(shiftr)
 75 val comb=Cat(io.A(31,16), io.B(15,0))
                      val out =
```

图 4 执行操作

4.对 comb 指令进行测试

首先创建 comb.s 文件,编写如下的汇编程序:



图 5 汇编程序

5.在处理器上执行该指令,观察仿真波形,验证功能是否正确。 编写完程序后,使用如下命令进行编译:

```
riscv32-unknown-elf-gcc -nostdlib -Text=0x200 -o comb comb.s
```

然后使用 elf2hx 命令将 comb 二进制文件转换成十六进制:

深圳大学学生实验报告用纸

在 comb.hex 文件中,可以找到 lui x6,1 和 lui x7,2 的机器码对应的十六进制形式:

图 6 十六进制形式

comb x5, x6, x7 转换成机器码的十六机制形式为 027372b3。因此处指令存储为小端模式, 故我们需要将十六进制数插入到第一个红线 的前面。修改后如下:



图 7 修改后

接着需要在主目录下一次执行 make 和 make verilator 命令(若之前已经执行过,则在此次操作之前需要执行 会产生 VTile 可执行文件。然后执行下面命令,使 mini 处理器执行新建指令并产生波形文件。

./VTile comb.hex comb.vcd

使用 GTKWave 打开 comb.vcd 文件, 其波形图如下, 从波形图中可以看出, comb 指令将拼接后的结果 0x00002000 写回到了 5 号寄存器中, 故该指令执行正常



图 8 波形图

6.自行设计其他功能指令,并验证设计是否正确

这里以新增了一个"MULT"指令,用于执行寄存器之间的乘法操作:

在 Instructions.scala 中定义新指令的比特模式:

图 9 Instructions.scala

在 Control.scala 中添加新指令的译码映射:

```
ERET -> List(PC_EPC, A_XXX, B_XXX, IMM_X, ALU_XXX , BR_XXX, Y, ST_XXX, LD_XXX, WB_CSR, N, CSR.P, WFI -> List(PC_4 , A_XXX, B_XXX, IMM_X, ALU_XXX , BR_XXX, N, ST_XXX, LD_XXX, WB_ALU, N, CSR.N, COMB -> List(PC_4 , A_RS1, B_RS2, IMM_X, ALU_COMB, BR_XXX, N, ST_XXX, LD_XXX, WB_ALU, N, CSR.N, N) MULT -> List(PC_4 , A_RS1, B_RS2, IMM_X, ALU_MULT, BR_XXX, N, ST_XXX, LD_XXX, WB_ALU, N, CSR.N, N) / format: on
```

图 10 Control.scala

在 Alu.scala 中添加新指令的执行逻辑:

```
8 object Alu {
    val ALU ADD = 0.U(4.W)
  val ALU_SUB = 1.U(4.W)
10
   val ALU_AND = 2.U(4.W)
11
  val ALU_OR = 3.U(4.W)
12
13 val ALU XOR = 4.U(4.W)
14 val ALU SLT = 5.U(4.W)
15 val ALU SLL = 6.U(4.W)
   val ALU_SLTU = 7.U(4.W)
16
17
   val ALU SRL = 8.U(4.W)
   val ALU SRA = 9.U(4.W)
18
19
    val ALU_COPY_A = 10.U(4.W)
    val ALU_COPY_B = 11.U(4.W)
20
    val ALU COMB=12.U(4.W)
val ALU MULT=13.U(4.W)
    Vat ALU_AAA = 15.0(4.W)
24 }
25
```

图 11 Alu.scala

在 Control.scala 文件中添加 mult.s 的具体代码如下

```
.text
 2
 3
                     .global start
 4
            start:
 5
                    lui x6, 1
 6
                    lui x7, 2
 7
                    # mult x5, x6, x7
 8
           exit:
 9
                    csrw mtohost, 1
10
                     j exit
11
                     .end
```

图 12 mult.s

编写完程序后,使用如下命令进行编译

riscv32-unknown-elf-gcc -nostdlib -Text=0x200 -o mult mult.s

然后使用 elf2hx 命令将 mult 二进制文件转换成十六进制:

elf2hex 16 4096 mult > mult.hex

在 mult.hex 文件中,可以找到 lui x6,1 和 lui x7,2 的机器码对应的十六进制形式:

图 13mult.hex

mult x5, x6, x7 转换成机器码的十六机制形式为 0x00020367。因此处指令存储为小端模式, 故我们需要将十六进制数插入到第一个红线 的前面。修改后如下:

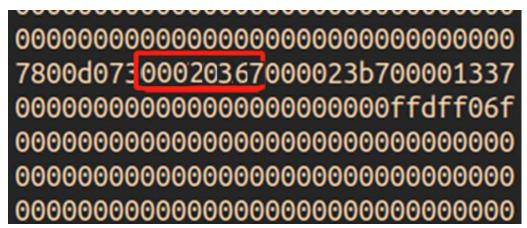


图 14 mult x5, x6, x7

产生 VTile 可执行文件后执行下面命令,使 mini 处理器执行新建指令并产生波形文件。

./VTile mult.hex mult.vcd

使用 GTKWave 打开 comb.vcd 文件, 其波形图如下:

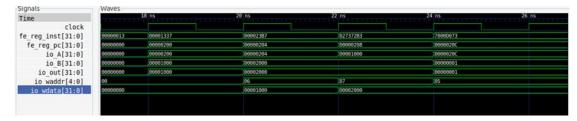


图 15 波形图

六、实验总结与体会

通过本次新增指令实验,我对 RISC-V mini 处理器架构有了更深入的理解,同时在 指令设计与实现方面积累了宝贵的经验。 在实验过程中,我深刻体会到了硬件描述语 言 Chisel 的强大功能。它能够以简洁且直观的方式描述处理器的数据通路和控制逻辑, 使得复杂的硬件设计变得相对容易理解和实现。通过修改数据通路来新增指令,我明白 了处理器各个组件之间的协同工作原理,以及指令在不同阶段的处理流程。新增"comb" 指令时,从设置指令字段值、添加比特模式,到在译码器和 ALU 中实现相应功能,每 一步都需要仔细考虑,确保与现有指令集的兼容性以及新指令功能的正确性。在这个过 程中,遇到了一些问题,比如指令格式的设置错误导致编译不通过,以及信号连接错误 导致功能无法实现。但通过仔细查阅文档、分析代码和调试, 最终成功解决了这些问题。 这让我认识到在硬件设计中,细节至关重要,一个小的错误可能会导致整个系统的故障。 自行设计"MULT"指令进一步加深了我对指令设计的理解。在这个过程中,我学会了 如何根据需求定义指令的功能、比特模式和译码映射,并且能够在 ALU 中实现具体的 执行逻辑。通过编写测试程序并观察仿真波形,验证了指令的正确性,这让我感受到了 设计成功后的成就感。 实验也让我意识到处理器设计的复杂性和严谨性。每一个指令 的添加都需要考虑到对整个系统的影响,包括与其他指令的交互、数据通路的变化以及 控制逻辑的调整。同时,测试和验证环节也不可或缺,只有通过充分的测试,才能确保 指令在各种情况下都能正确执行。 总的来说,本次实验不仅提高了我的硬件设计能力, 还培养了我的问题解决能力和耐心。在今后的学习和研究中,我将继续深入学习计算机 系统相关知识,探索更多关于处理器设计和指令集扩展的内容。

指导教师批阅意见:	
成绩评定:	
风纵厅足:	
	指导教师签字:
	年 月 日
	1 /4 1
备注:	

- 注: 1、报告内的项目或内容设置,可根据实际情况加以调整和补充。
 - 2、教师批改学生实验报告时间应在学生提交实验报告时间后 10 日内。