

组成原理实验课程第 4 次实报告

实验名称	ALU 模块实现			班级	李涛老师
学生姓名	曹瑜	学号	2212794	指导老师	董前琨
实验地点	实验楼 A 区 306		实验时间	2024.05.16	

1、实验目的

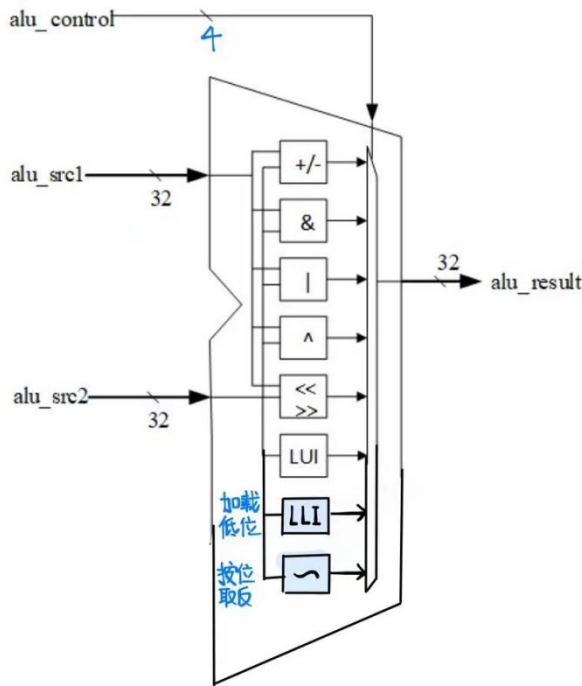
- 1.熟悉 MIPS 指令集中的运算指令，学会对这些指令进行归纳分类；
- 2.了解 MIPS 指令结构；
- 3.熟悉并掌握 ALU 的原理、功能和设计；
- 4.进一步加强运用 verilog 语言进行电路设计的能力；
- 5.为后续设计 cpu 的实验打下基础；

2、实验内容说明

- 1.学习 MIPS 指令集，熟知指令类型，了解指令功能和编码，归纳基础的 ALU 运算指令。
- 2.归纳确定自己本次实验中准备实现的 ALU 运算，除表 5.1 中的 11 种运算，另外补充至少三种不同类型运算(比较运算、位运算、数据加载运算等)；
- 3.自行设计本次实验的方案，画出结构框图，大致结构框图如图 5.1。图 5.1 中的操作码位数和类型请自行设计，可以设计为独热码（一位有效编码）或二进制编码；
- 4.完成上箱验证和实验报告撰写；

3、实验原理图

加减运算为调用 adder 加法器直接运算的，有符号比较的小于/大于置位，是利用减法结果比较的；



对于有符号比较的大于置位，是利用减法结果比较的，其比较的真值表如下：

有符号比较大于置位的真值表

源操作数 1 符号位		源操作数 2 符号位		结果符号位		判断	slt 结果
alu_src1[31]		alu_src2[31]		adder_result[31]			
0	正数	0	正数	0	正数	正>正	1
0	正数	0	正数	1	负数	正<正	0
0	正数	1	负数	X	无关	正>负	1
1	负数	0	正数	X	无关	负<正	0
1	负数	1	负数	0	正数	负>负	1
1	负数	1	负数	1	负数	负<负	0

由此可得有符号 32 位比较小于置位运算结果表达式：

$\sim((\text{alu_src1}[31] \ \& \ \sim\text{alu_src2}[31]) \mid (\sim(\text{alu_src1}[31] \wedge \text{alu_src2}[31]) \ \& \ \text{adder_result}[31])) \ \& \ ((\text{alu_src1} - \text{alu_src2}))$

not 操作为按位取反操作，对源操作数 2 按位取反，即 $\sim \text{alu_src2}$ ；

lli 操作为低位加载数操作，即把源操作数 2 的低 16 位装载到 result 的低 16 位；

4、实验步骤

[alu]模块：

在 alu 模块里新增三个 ALU 控制信号，对应三个新增操作：

有符号大于置位操作（sgt）、按位取反（not）、低位加载数（lli）

```
wire alu_sgt; //有符号大于置位
wire alu_not; //按位取反
wire alu_lli; //低位加载
```

此时共有 15 个操作，故将控制信号改为 4 位

```
module alu(
    input  [3:0] alu_control, // ALU控制信号
    input  [31:0] alu_src1,   // ALU操作数1, 为补码
    input  [31:0] alu_src2,   // ALU操作数2, 为补码
    output [31:0] alu_result  // ALU结果
);
```

并修改 4 位控制信号不同值和指令的对应关系

```
assign alu_add  = alu_control==4'b0001;
assign alu_sub  = alu_control==4'b0010;
assign alu_slt  = alu_control==4'b0011;
assign alu_sltu = alu_control==4'b0100;
assign alu_and  = alu_control==4'b0101;
assign alu_nor  = alu_control==4'b0110;
assign alu_or   = alu_control==4'b0111;
assign alu_xor  = alu_control==4'b1000;
assign alu_sll  = alu_control==4'b1001;
assign alu_srl  = alu_control==4'b1010;
assign alu_sra  = alu_control==4'b1011;
assign alu_lui  = alu_control==4'b1100;

assign alu_sgt  = alu_control==4'b1101;
assign alu_not  = alu_control==4'b1110;
assign alu_lli  = alu_control==4'b1111;
```

新增 3 个新操作的定义:

```
wire [31:0] sgt_result;
wire [31:0] not_result;
wire [31:0] lli_result;
```

sgt 为有符号大于置位操作, 先写出真值表, 可得最后结果为对 **slt** 的判断按位取反后再去除两个操作数相等的情况

最后的表达式为:

```
~((alu_src1[31] & ~alu_src2[31]) | (~(alu_src1[31]^alu_src2[31]) & adder_result[31]))&
(|(alu_src1-alu_src2))
```

```
//sgt结果
//adder_src1[31] adder_src2[31] adder_result[31]
//      0      1      X(0或1)      "正-负", 显然大于成立
//      0      0      1      相减为负, 说明不大于
//      0      0      0      相减为正, 说明大于
//      1      1      1      相减为负, 说明不大于
//      1      1      0      相减为正, 说明大于
//      1      0      X(0或1)      "负-正", 显然大于不成立

assign sgt_result[31:1] = 31'd0;
assign sgt_result[0]    = ~((alu_src1[31] & ~alu_src2[31]) | (~(alu_src1[31]^alu_src2[31]) & adder_result[31]))
    & (| (alu_src1-alu_src2)); //对slt的判断按位取反后再去除两个操作数相等的情况
```

not 为按位取反操作, 实际为对源操作数 2 进行按位取反, 即 $\sim \text{alu_src2}$;

lli 为低位加载数操作, 即把源操作数 2 的低 16 位装载到结果的低 16 位;

```

assign not_result = ~ alu_src2;           //按位取反操作对源操作数2进行按位取反
assign lli_result = {16'd0, alu_src2[15:0]}; // 装载到低16位

```

补充新增 3 种运算的结果选择输出

```

alu_sgt      ? sgt_result :
alu_not      ? not_result :
alu_lli      ? lli_result :
32'd0;

```

[alu_display]模块:

将 alu 控制信号更新为 4 位

```

//----- {调用ALU模块} begin
reg [3:0] alu_control; // ALU控制信号

```

修改 always 块中对 input_value 的截取位数，此时只需截取低四位

```

//----- {从触摸屏获取输入} begin
//根据实际需要输入的数修改此小节，
//建议对每一个数的输入，编写单独一个always块
//当input_sel为00时，表示输入数控制信号，即alu_control
always @(posedge clk)
begin
    if (!resetn)
    begin
        alu_control <= 4'd0;
    end
    else if (input_valid && input_sel==2'b00)
    begin
        alu_control <= input_value[3:0];
    end
end

```

5、实验结果分析

新增操作 1: sgt (有符号置位大于)

LOONGSON	
SRC_1:00000009	SRC_2:0000000A
CONTR:0000000D	RESUL:00000000

正数<正数

操作数 1: 9₍₁₆₎

操作数 2: A₍₁₆₎

操作: D₍₁₆₎ 对应 1101 操作 sgt
9 < A

Result: 0

LOONGSON	
SRC_1:00000222	SRC_2:00000111
CONTR:0000000D	RESUL:00000001

正数>正数

操作数 1: 222₍₁₆₎

操作数 2: 111₍₁₆₎

操作: D₍₁₆₎ 对应 1101 操作 sgt
222 > 111

Result: 1

LOONGSON	
SRC_1:00000222	SRC_2:E1111111
CONTR:0000000D	RESUL:00000001

正数>负数

操作数 1: 222₍₁₆₎

操作数 2: E1111111₍₁₆₎

操作: D₍₁₆₎ 对应 1101 操作 sgt
222 > E1111111

Result: 1

LOONGSON	
SRC_1:E1111111	SRC_2:01234567
CONTR:0000000D	RESUL:00000000

负数<正数

操作数 1: E1111111₍₁₆₎

操作数 2: 1234567₍₁₆₎

操作: D₍₁₆₎ 对应 1101 操作 sgt
E1111111 < 1234567

Result: 0

LOONGSON	
SRC_1:A1111111	SRC_2:F1111111
CONTR:0000000D	RESUL:00000000

负数<负数

操作数 1: A1111111₍₁₆₎

操作数 2: F1111111₍₁₆₎

操作: D₍₁₆₎ 对应 1101 操作 sgt

A1111111 < E1111111

Result: 0

LOONGSON	
SRC_1:FFF11111	SRC_2:F1111111
CONTR:0000000D	RESUL:00000001

负数>负数

操作数 1: FFF11111₍₁₆₎

操作数 2: F1111111₍₁₆₎

操作: D₍₁₆₎ 对应 1101 操作 sgt

A1111111 > E1111111

Result: 1

新增操作 2: not (按位取反)

LOONGSON	
SRC_1:00000000	SRC_2:11111111
CONTR:0000000E	RESUL:EEEEEEEE

操作数 2: 11111111₍₁₆₎

0001 0001 0001 0001 0001 0001 0001 0001

操作: E₍₁₆₎ 对应 1110 操作 not

按位取反

Result: EEEEEEEE₍₁₆₎

1110 1110 1110 1110 1110 1110 1110 1110

LOONGSON	
SRC_1:00000000	SRC_2:FFFFFFFE
CONTR:0000000E	RESUL:00000001

操作数 2: FFFFFFFE₍₁₆₎

1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1110

操作: E₍₁₆₎ 对应 1110 操作 not

按位取反

Result: 00000001₍₁₆₎

0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0001

新增操作 3: Ili (低位加载数)

LOONGSON	
SRC 1:00000000	SRC 2:FFFFFFFF
CONTR:0000000F	RESUL:0000FFFF

操作数 2: FFFFFFFF₍₁₆₎

操作: F₍₁₆₎ 对应 1111 操作 Ili

低位加载数

Result: 0000FFFF₍₁₆₎

LOONGSON	
SRC 1:00000000	SRC 2:12345678
CONTR:0000000F	RESUL:00005678

操作数 2: 12345678₍₁₆₎

操作: F₍₁₆₎ 对应 1111 操作 Ili

低位加载数

Result: 00005678₍₁₆₎

6、总结感想

本次实验中学习 MIPS 指令集，归纳基础的 ALU 运算指令类型，熟悉了指令编码和功能，在理解了已有的几种指令后，自行新增了 3 种不同类型的指令并成功上箱验证，对 MIPS 指令有了更深入的认识和理解。