Lab4 实验

实验人: 谢志康

学号: 22307110187

时间: 2024.4.3

通过截图:

相较于上一版,添加了几条指令,大部分比较简单直接在 ALU 里新加几条判断即可。 这一部分不讲了,就是按照指令手册一一完成即可,就是加了以下几行代码。

```
// lab4 add
 ALU_ADDW: begin TEMP = A + B; alu_c = {{32{TEMP[31]}}, TEMP[31:0]}; alu_f = 1'b0; end
ALU_SUBW: begin TEMP = A - B; alu_c = {{32{TEMP[31]}}, TEMP[31:0]}; alu_f = 1'b0; end
ALU_SLLW: begin TEMP = A << B[4:0]; alu_c = {{32{TEMP[31]}}, TEMP[31:0]}; alu_f = 1'b0; end
`ALU_SUBW:
`ALU_SLLW:
 `ALU_SRLW: begin
                      TEMP = \{\{32'b0\}, A[31:0]\} >> B[4:0];
                     alu_c = {{32{TEMP[31]}}, TEMP[31:0]};
alu_f = 1'b0;
`ALU_SRAW: begin
                      T_SRAW_RES = ($signed(T_SRAW)) >>> B[4:0];
                      alu_c = {{32{A[31]}}, T_SRAW_RES[31:0]};
alu_f = 1'b0;
`ALU_ADDIW: begin TEMP = A + B; alu_c = {{32{TEMP[31]}}, TEMP[31:0]}; alu_f = 1'b0; end
// B[5:0] is shamt.
 ALU_{SLLIW}: begin TEMP = A << B[5:0]; alu_c = \{{32{TEMP[31]}}\}, TEMP[31:0]}; alu_f = 1'b0; end
 ALU_SRLIW: begin
                     TEMP = {{32'b0}, A[31:0]} >> B[5:0];
alu_c = {{32{TEMP[31]}}, TEMP[31:0]};
alu_f = 1'b0;
                end
`ALU_SRAIW: begin
                      T_SRAW_RES = ($signed(T_SRAW)) >>> B[5:0];
                      alu_c = {{32{A[31]}}, T_SRAW_RES[31:0]};
alu_f = 1'b0;
```

稍麻烦一点的部分是多周期乘除法器的实现,但其实逻辑和我们 lab2 实现的访存指令差不多。在我的架构中,原本是有 stall, stall_this_dbus, stall_next_ibus, 用于控住 CPU, 执行完当前指令再往前走。在 MEM 的访存指令中,我就是用以下逻辑实现:没有访存完(单周期搞不完)就让 stall_this_dbus 为 1 (stall 就为 1)了,不让 cpu 读取下一条指令。这里的乘除法其实也就是这个逻辑。

具体乘除法器实现上网上很多教学,如何多周期算乘除,总思路就是每周期算一点(如参考 https://blog.csdn.net/qq_44840079/article/details/104790338?spm=1001.2101.3001.

6650.3&utm medium=distribute.pc relevant.none-task-blog-

2~default~CTRLIST~default-3-104790338-blog-

100743362.pc relevant antiscanv4&depth 1-

utm source=distribute.pc relevant.none-task-blog-2~default~CTRLIST~default-3-104790338-blog-100743362.pc relevant antiscanv4&utm relevant index=4)

我这里就以乘法器举例,64 位,我们分 64 个周期,每个周期算一位,之后移位,下一周期再算下一位(always_ff 实现,每个时钟上升沿计算一位,非阻塞赋值)最后得到结果。时钟控制的逻辑和 MEM 访存一样,我新开了个 stall_this_alu_mul,表示 mul 没算完将它控住(具体说来,也就是 mul 模块中有个 count,发现是 mul,count 开始设为 start,每周期算一位然后 count++,直到等于 64,算完,stall 恢复,cpu 才开始继续做事。

细节上也就是注意符号位并且特殊情况(除 0、溢出),特判解决即可。符号上我是开了个 sign 模块,先把俩操作数都变成正的,要是两者同号乘除运算后就是正,vice versa。所 以之后都拿正的算(sign 的情况,unsign 拿原操作数),再看看是否 sign 使能为 1,是的 话取反加一恢复即可。

最终完成。

(ps: 之前在群里问有没有助教在 if 楼想去问问题是因为遇到了个冲突当时脑子没转过来不知道咋解决了,但其实很简单。就是因为,我原本有个 alu,乘除我新开了俩 alu 分别做事,然后最后该把谁的结果写到寄存器呢?当时没判断,我以为它自己会做事,但其实会冲突,显然,alu 没算乘除结果是 0,alu_mul 算乘法是一个结果,该把谁写回去,并不是自动把非零写回去,所以会有冲突。当时觉得写的很对了不知道为啥有一个使能一直为 0,看波形图发现没到除法那 64 个周期就开始了,百思不得其解。后面想清楚是这个问题,新加了一个 mux 模块决定最终 alu 计算结果就可以过了)