50条指令报告

CPU功能

- 实现了50条指令所要求的全部功能
- 额外增加了分支预测,使得引入分支延时槽后所有分支指令都没有阻塞周期

实现思路

主要部件的思路已在10条指令的报告中阐述,这里主要分析新增部件的思路。

分支预测

由于程序默认开启了分支延时槽,且我的程序判断分支在ID阶段,因此若ID阶段的beq等分支指令需要等待前一条指令的运算结果时,则需要阻塞一个周期。利用这个周期的办法是,若beq等分支指令有数据依赖,则直接判定分支会跳转,等到延时槽指令装载后,则可以让beq在EX阶段重新计算正确的分支方向并取指和修改下一条指令的IP;若没有数据依赖,则直接在ID阶段计算出正确的分支方向并修改IP。 使用此方法使得所有分支指令均不再有阻塞周期。

乘除法操作器

模块实例化中,传入的两个操作数是进入ALU时的两个操作数:

在冒险检测单元判断是否因为乘除法器而阻塞:

```
if ((Mdubusy & IDtoEX.signals.MduStart) == 1 )
    Mduflush = 1;
else
    Mduflush = 0;
```

相对应地,如果阻塞了就要将指令阻塞在EX级:

```
PipelineRegister IDEX(.reset(reset | flush), .clock(clock), .in(Mduflush ? nextEXtoMEM : nextIDtoEX), .out(IDtoEX) );
PipelineRegister EXMEM(.reset(reset | Mduflush), .clock(clock), .in(nextEXtoMEM), .out(EXtoMEM) );
```

乘除法的结果在后续的使用与其他运算结果基本一致,不详细展开论述。

内存对齐

在ControlUnit中发送MemSize和RegSize表示读写的大小,然后根据这个大小进行相应的调整,下面代码以读取指令为例:

```
always @(*) begin
    nextMEMtoWB = EXtoMEM;
    if(EXtoMEM.signals.MemoryToReg) begin
        if(EXtoMEM.signals.MemSize == 'b01) begin //LB or LBU
            if(EXtoMEM.signals.MemExt) begin //LB
                nextMEMtoWB.RdValue = {{24{tempB[7]}}}, tempB};
            end
            else begin //LBU
                nextMEMtoWB.RdValue = {{24'b0}, tempB};
            end
        end
        else if(EXtoMEM.signals.MemSize == 'b10) begin //LH or LHU
            if(EXtoMEM.signals.MemExt) begin //LH
                nextMEMtoWB.RdValue = {{16{tempH[15]}}}, tempH};
            end
            else begin //LHU
                nextMEMtoWB.RdValue = {{16'b0}, tempH};
            end
        end
        else if(EXtoMEM.signals.MemSize == 'b11) //LW
            nextMEMtoWB.RdValue = readResult;
    end
end
```

测试结果

以第一次syscall指令结束前的所有输出为标准,经过手工对比发现同mars生成结果完全一致。

各测试样例所需周期数如下图:

	Α	В
1	名称	指令数/周期数(第一次遇到syscall)
2	add-1	40011/40017
3	add-2	25013/25019
4	add-4	22515/22521
5	add-8	21265/21271
6	floyd	8162/10167
7	gcd-hardmul	268/411
8	gcd-softmul	255/262
9	Ifsr	8016/8021
10	pointer-chasing	11354/11370

随机测试的360个样例也与标准输出一致:

