

中国科学院大学

《计算机体系结构基础(研讨课)》实验报告

姓名 艾华春,李霄宇,王敬华

学号 2022K8009916011,2022K8009929029,2022K8009925009

实验项目编号 4 实验名称 异常和中断的支持

一、 逻辑电路结构与仿真波形的截图及说明

• 添加系统调用异常支持。

1. 添加控制寄存器 CRMD, PRMD, ESTAT, ERA, EENTRY, SAVE0-3

新建一个 csrfile 的模块,里面包括所有控制寄存器的实现,并在mycpu_top中进行例化,与各个流水级处于并列地位。

模块接口包括两类,用于指令访存的接口和与处理器硬件电路逻辑直接交互的接口。

接口名称	接口类型	含义	位宽	输入或输出
csr_re	指令访问	读使能	1	input
csr_num	指令访问	寄存器号	14	input
csr_rvalue	指令访问	寄存器返回值	32	output
csr_we	指令访问	写使能	1	input
csr_wmask	指令访问	写掩码	32	input
csr_wvalue	指令访问	写数据	32	input
wb_ex	硬件电路交互	异常处理触发信号	1	input
wb_ecode	硬件电路交互	异常类型	6	input
wb_esubcode	硬件电路交互	异常类型	9	input
wb_pc	硬件电路交互	触发异常的 pc 值	32	input
wb_vaddr	硬件电路交互	触发异常的虚地址	32	input
ertn_flush	硬件电路交互	ertn 指令	1	input
....				

在写回级流水级模块 wb_reg 中,创建上述所有的接口。在 cpu_top 模块中,将两个模块 wb_reg 和 csrfile 中对应的接口相连接。

最后,在 csrfile 模块中创建了所有输入输出接口后,按照讲义上的内容,以每个 CSR 的各个域作为基本单位,依次实现各个控制寄存器初始化,被指令访问和修改,被硬件电路逻辑访问和修改。

2. 增加控制寄存器 ECFG, BADV, TID, TCFG, TVAL, TICLR

补全 ECFG 和 BADV 寄存器。

```
/*-----ECFG-----*/
always @(posedge clk)begin
    if(~resetn)
        csr_ecfg_lie <= 13'b0;
    else if (csr_we && csr_num == `CSR_ECFG)    // csr_ecfg_lie[10] == 0
        csr_ecfg_lie <=  csr_wmask[`CSR_ECFG_LIE] & 13'h1bff & csr_wvalue[`CSR_ECFG_LIE]
                        | ~csr_wmask[`CSR_ECFG_LIE] & 13'h1bff & csr_ecfg_lie;
```

```

end
/*-----ERA-----*/
always @(posedge clk)begin
    if(wb_ex)
        csr_era_pc <= wb_pc;
    else if(csr_we && csr_num == `CSR_ERA)
        csr_era_pc <= csr_wmask[`CSR_ERA_PC] & csr_wvalue[`CSR_ERA_PC]
            | ~csr_wmask[`CSR_ERA_PC] & csr_era_pc;
end

```

假设定时器位数为 32 位,从全 f 开始递减,补全 TID, TCFG, TVAL, TICLR 寄存器。

```

/*-----TID-----*/
    //add TID
always @(posedge clk)begin
    if(~resetn)
        csr_tid_tid <= 32'b0;
    else if(csr_we && csr_num == `CSR_TID)
        csr_tid_tid <= csr_wmask[`CSR_TID_TID] & csr_wvalue[`CSR_TID_TID]
            | ~csr_wmask[`CSR_TID_TID] & csr_tid_tid;
end

/*-----TCFG-----*/
    //add TCFG
always @(posedge clk)begin
    if(~resetn)
        csr_tcfg_en <= 1'b0;
    else if(csr_we && csr_num==`CSR_TCFG)
        csr_tcfg_en <= csr_wmask[`CSR_TCFG_EN] & csr_wvalue[`CSR_TCFG_EN]
            | ~csr_wmask[`CSR_TCFG_EN] & csr_tcfg_en;

    if(csr_we && csr_num==`CSR_TCFG)begin
        csr_tcfg_periodic <= csr_wmask[`CSR_TCFG_PERIOD] & csr_wvalue[`CSR_TCFG_PERIOD]
            | ~csr_wmask[`CSR_TCFG_PERIOD] & csr_tcfg_periodic;
        csr_tcfg_initval <= csr_wmask[`CSR_TCFG_INITV] & csr_wvalue[`CSR_TCFG_INITV]
            | ~csr_wmask[`CSR_TCFG_INITV] & csr_tcfg_initval;
    end
end

/*-----TVAL-----*/
    //add TVAL
assign tcfg_next_value = csr_wmask[31:0] & csr_wvalue[31:0]
    | ~csr_wmask[31:0] & {csr_tcfg_initval,csr_tcfg_periodic,csr_tcfg_en};
    //value of TCFG in the next clk

always @(posedge clk)begin
    if(~resetn)
        timer_cnt <= 32'hffffffff;
    else if(csr_we && csr_num==`CSR_TCFG && tcfg_next_value[`CSR_TCFG_EN])
        timer_cnt <= {tcfg_next_value[`CSR_TCFG_INITV],2'b0};
end

```

```

    else if(csr_tcfg_en && timer_cnt!=32'hffffffff) begin
        if(timer_cnt[31:0]==32'b0 && csr_tcfg_periodic)
            timer_cnt <= {csr_tcfg_initval,2'b0};
        else
            timer_cnt <= timer_cnt -1'b1;
        end
    end
end

assign csr_tval = timer_cnt[31:0];

/*-----TICLR-----*/
//add TICLR
assign csr_ticlr_clr = 1'b0;

```

3. 增加 csrrd,csrwr,csrxchg 指令

在 ID 流水级模块中,通过译码操作,解析出csr_we, csr_re, csr_num, csr_wmask信息,并创建从 ID 流水级到 WB 流水级的逐级传递的数据通路,用来传递这些信号。

```

assign id_csr_re = inst_csrrd || inst_csrwr || inst_csxchg || inst_ertn; // 控制寄存器读使能
assign id_csr_num = inst_ertn ? 14'h6          // CSR_ERA
                      :id_excep_en ? 14'hc      // CSR_EENTRY
                      :id_read_TID ? 14'h40      // CSR_TID
                      :csr_num;
assign id_csr_we = inst_csrwr || inst_csxchg; // 控制寄存器写使能
assign id_csr_wmask = inst_csxchg ? rj_value: ~32'b0; // 控制寄存器写掩码

```

在原来的通用寄存器读出数据 rj_valuw, rkd_value 的逐流水级传递数据通路的基础上,延长其至写回级,作为控制寄存器访问的数据和掩码。

例如,原来 rkd_value 的逐级传递到 wb 流水级为止,作为写回 mem 的数据。将其继续逐级传递到 wb 流水级,并且作为 csr 控制寄存器的写数据。

```

assign csr_wvalue = rkd_value; // rd 寄存器的旧值作为控制寄存器的写数据。

```

4. 添加 ertn 和 syscall 指令

在 id 级添加相应的译码逻辑,生成将当前指令是 ertn 指令的信号,以及异常使能信号,异常类型相关信号。并依附于流水级逐级传递至写回级模块,通过第一步定义的接口,与 csrfile 模块中的对应接口相连接。

```

assign id_ertn_flush = inst_ertn; // 当前指令是ertn

assign id_excep_INT = has_int; // 记录中断信号
assign id_excep_SYSCALL = inst_syscall; // 记录该条指令是否存在SYSCALL异常
assign id_excep_BRK = inst_break; // 记录该条指令是否存在BRK异常
assign id_excep_INE = no_inst; // 记录该条指令是否存在INE异常
assign id_excep_en = id_excep_INT | id_excep_SYSCALL | id_excep_BRK | id_excep_INE |
                    if_excep_en; //只要有一个异常就置1

```

并向每个流水级增加从 wb 发出的清空流水级的信号 flush。

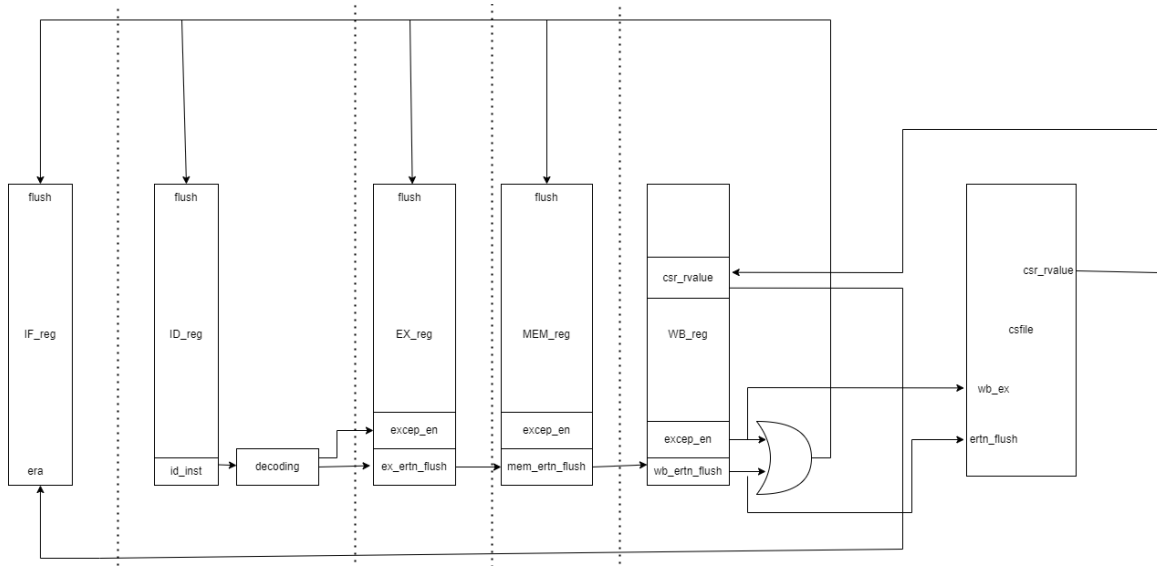


图 1: syscall 和 ertn 增加的部分数据通路

从 wb 流水级向 id 流水级传递异常跳转地址 era, 如图所示 每个流水级, 接受到清空流水线的信号时, 将当前流水级的 valid 置 0。

在 IF 流水级, 如果接受到清空流水线的信号, 将下一个 pc 值设置为从 wb 传来的返回的异常处理地址。

```
assign pre_pc      = flush ? wb_csr_rvalue // 将下一个pc值设置为从wb传来的返回的异常处理地址
                  : br_taken ? br_target
                  : seq_pc;
```

5. 添加取指地址错(ADEF)、地址非对齐(ALE)、断点(BRK)和指令不存在(INE)异常的支持

从每个例外对应的判断阶段开始, 其和其之后的每个阶段都添加一个 1 位宽的用于记录该条指令是否发生该种例外的控制信号。

ADEF 在 pre-IF 级进行判断, 当取值地址不为 4 字节对齐时, 产生 ADEF 例外, 并在 WB 阶段把错误地址传给 BADV 寄存器。

```
assign pre_if_excep_ADEF = pre_pc[0] | pre_pc[1]; // 记录该条指令是否存在ADEF异常
assign pre_if_excep_en = pre_if_excep_ADEF;
```

INE 和 BRK 均在 ID 阶段判断, 当发现是相应指令时产生例外。

```
// 中断, 系统调用, 断点, 指令不存在异常处理
assign id_excep_INT = has_int; // 记录中断信号
assign id_excep_SYSCALL = inst_syscall; // 记录该条指令是否存在SYSCALL异常
assign id_excep_BRK = inst_break; // 记录该条指令是否存在BRK异常
assign id_excep_INE = no_inst; // 记录该条指令是否存在INE异常
assign id_excep_en = id_excep_INT | id_excep_SYSCALL | id_excep_BRK | id_excep_INE |
                    if_excep_en; //只要有一个异常就置1
assign id_excep_esubcode = 9'h0;
```

ALE 在 EX 阶段判断, 当取半字时地址最低位为 1, 或取字时地址最后两位不全为 0, 则产生 ALE 例外, 并记录错误地址, 等到 WB 阶段将其传给 BADV 寄存器。

```
// 地址非对齐异常处理
assign ex_excep_ALE = (ex_op_st_ld_h & ex_alu_result[0]) | (ex_op_st_ld_w &
    (ex_alu_result[1] | ex_alu_result[0])); // 记录该条指令是否存在ALE异常
assign ex_excep_en = ex_excep_ALE | id_excep_en;

assign ex_vaddr = {32{ex_read_counter && ~ex_read_counter_low}} & counter[63:32] |
    {32{ex_read_counter && ex_read_counter_low}} & counter[31: 0] |
    {32{~ex_read_counter}} & ex_alu_result;
```

6. 计数器的添加

添加 counter.v 文件,存放计数器 Stable_Counter,没经过一个时钟周期自增 1。

```
always @(posedge clk)begin
    if(~resetn)
        time_counter <= 64'b0;
    else
        time_counter <= time_counter + 1'b1;
end
```

7. 添加 rdcntvl.w、rdcntvh.w 和 rdcntid 指令

添加控制信号 id_read_counter, id_read_counter_low, id_read_TID, 分别用于记录指令是否需要读取计数器的值,是否要读取计数器的低 32 位,指令是否要读取计数器 ID。

```
assign id_read_counter = inst_rdcntvl_w | inst_rdcntvh_w;
assign id_read_counter_low = inst_rdcntvl_w;
assign id_read_TID      = inst_rdcntid;
```

计数器的值在 EX 阶段根据 ex_read_counter_low 完成读入。

```
// 读计数器
assign ex_counter_result = ex_read_counter_low ? counter[31:0] : counter[63:32];
//处理rdcntvl.w rdcntvh.w指令
```

TID 的值在 WB 阶段完成读入。

```
assign final_rf_wdata = wb_csr_re ? csr_rvalue :
    wb_read_TID ? csr_rvalue : wb_rf_wdata; //add csr_tid_rvalue for
    rdcntid.w
```

二、 实验过程中遇到的问题、对问题的思考过程及解决方法(比如 RTL 代码中出现的逻辑 bug,逻辑仿真和 FPGA 调试过程中的难点等)

- wb 流水级的 flush 有效信号只持续一个 clk。

在清空流水线的设计时,将 wb 流水级在发出 flush 信号时的下一个 clk 时,也要将 wb_valid 置为 0,避免重复清空流水线。

使得如果 IF 流水级的 allowin 由于读后写数据相关等原因为 0 时, 不能及时把pre_pc = wb_csr_rvalue 发送给inst_sram,而随着下一个 clk 的 wb_valid 拉低,使从 wb 传到 if 的 wb_csr_rvalue 信号也失效。

在这种情况下,不能正确地进行跳转到异常处理地址。

在分析波形图后,确定上述 bug 后,为 if_allowin 添加上规则,使得接收到清空流水线时,立马将 allowin 拉高,在当前 clk 发送出 pc

```
assign if_allowin    =  ~if_valid           // valid是reg类型, 接受flush后最快下一个clk才能拉低
                      | if_ready_go & id_allowin // id_allowin可能由于读后写阻塞, 拉低
                      | flush; // 添加上规则, 立马将allowin拉高, 在当前clk发送出pc
```

三、小组成员分工合作情况

王敬华负责

李霄宇负责

艾华春负责 exp12:添加系统调用异常支持

实验报告为根据每人负责代码的部分,写相应部分的报告。