# 1 Lab5

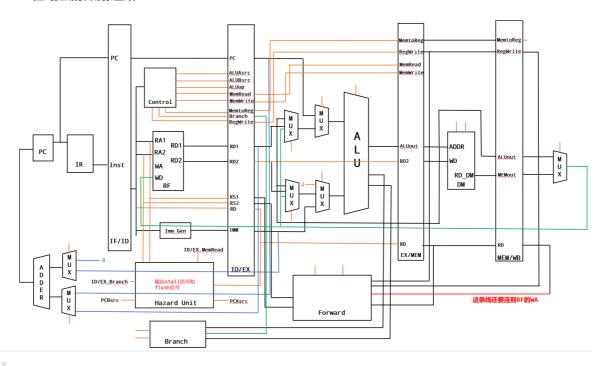
Name:王昱 ID: PB21030814

## 1.1 实验内容

- 设计并调试流水线CPU,实现 RISCV 的18条指令
- 处理数据相关、控制相关

### 1.2 逻辑设计

#### • 粗略版的数据通路



本版数据通路是仿照单周期CPU设计的,具体细节可参照单周期CPU的设计。区别在于加了4个段 间寄存器,以及用于处理的Forward和Hazard模块

需要注意的是:本版数据通路是最初设计时的数据通路,实际上的连线可能略有出入,但是由于 连线太多不好改动, 故没有修改, 下面对此数据通路进行讲解。

#### • 段间寄存器

- o IF/ID
  - 这部分没什么需要注意的细节,输入的控制信号为 stall 、 IF\_ID\_Flush 。当有 stall 信号的时候将自己赋值给自己即可。当有 IF\_ID\_Flush 信号的时候直接将寄存 器清零
- o ID/EX
  - 这部分的输入输出较多,只要按照线连起来即可。需要注意的是:控制信号只有 ID\_EX\_Flush。一开始实现的时候还加入了 stall 信号,用于处理Load-use,在 Hazard模块产生stall, 然后 IF/ID 寄存器和 ID/EX 寄存器都停止,导致数据不更新, 流水线停下。所以这里实际上应该清除 ID/EX 的内容。
- o EX/MEM

■ 这里注意 RD2 的输入(即可能写入内存的数据)不仅仅来自 ID\_EX\_RD2 ,需要考虑数据 相关的情况

```
assign RD_DM_TRUE = ((pre_inst[6:0] == 7'b1101111 | pre_inst[6:0] == 7'b1100111) & (ID_EX_RS2 == pre_mem_wb_rd)) ? pre_mem_reg_wd : (ForwardB == 2'b01) ? MEM_WB_WD : ((ForwardB == 2'b10) ? EX_MEM_ALUOUT : ID_EX_RD2);
```

RD\_DM\_TRUE 是真正写入数据储存器的数据。这里需要考虑到sw指令前有lw、add、jal这样的指令,所以不仅仅可能写入 ID\_EX\_RD2

- O MEM/WB
  - 这部分直接连线即可
- Forward

。 这部分完全仿照课本实现,完成对数据的前递

```
always @(*) begin
        if(EX_MEM_RegWrite & (EX_MEM_RD !=0) & (EX_MEM_RD == ID_EX_RS1))
            ForwardA = 2'b10;
        else if(MEM_WB_RegWrite & (MEM_WB_RD !=0) & (MEM_WB_RD ==
ID_EX_RS1))
            ForwardA = 2'b01;
        else
            ForwardA = 2'b00;
   end
    always @(*) begin
        if(EX_MEM_RegWrite & (EX_MEM_RD !=0) & (EX_MEM_RD == ID_EX_RS2))
            ForwardB = 2'b10;
       else if(MEM_WB_RegWrite & (MEM_WB_RD !=0) & (MEM_WB_RD ==
ID_EX_RS2))
            ForwardB = 2'b01;
        else
            ForwardB = 2'b00;
    end
```

#### Hazard

- 。 在这里处理Load-use问题和跳转分支指令
  - 对于跳转指令,直接清除 IF/ID 寄存器和 ID/EX 寄存器
  - 对于分支指令,判断分支是否成功(通过PCAsrc和PCBsrc判断),如果分支成功则清除 IF/ID 寄存器和 ID/EX 寄存器,否则不变。

```
// 处理Load-Use Hazard
always @(*) begin
    if(ID_EX_MemRead & (ID_EX_RD != 5'b0) & ((ID_EX_RD == rs1) |
(ID_EX_RD == rs2)))
    stall = 1'b1;
    else
        stall = 1'b0;
end
```

这里注意最后一个else中 ID\_EX\_Flush 的值,当遇到Load-use情况时需要将 ID/EX 的寄存器清除,所以根据stall判断是否处于Load-use的情况。

#### • 写入寄存器的值

```
assign MEM_WB_WD = ((MEM_WB_RD == EX_MEM_RD) && EX_MEM_RegWrite) ?
(EX_MEM_MemtoReg ? EX_MEM_ALUout : MEMout) : (MEM_WB_MemtoReg ?
MEM_WB_ALUout : MEM_WB_MEMout);
```

这里主要是处理当MEM、WB阶段都要写入寄存器且写入的目标寄存器相同时,应该选择MEM阶段(也即EX/MEM寄存器)的数据写入。

#### • 可能产生的数据相关(总结)

在前\在后	add/sub/and/or/xor	addi/slli/srli/srai	lui	beq/blt/bltu	lw	sw	auipc	jal	jalr
add/sub/and/or/xor	相关	相关	无 相 关	相关	相关	相关	无相 关	无 相 关	相关
addi/slli/srli/srai	相关	相关	无 相 关	相关	相关	相关	无相 关	无 相 关	相关
lui	相关	相关	无 相 关	相关	相关	相关	无相 关	无 相 关	相关
beq/blt/bltu	无相关	无相关	无 相 关	无相关	无 相 关	无 相 关	无相 关	无 相 关	无 相 关
lw	相关	相关	无 相 关	相关	相关	相关	无相 关	无 相 关	相关
sw	无相关	无相关	无 相 关	无相关	无 相 关	无 相 关	无相 关	无 相 关	无 相 关
auipc	相关	相关	无 相 关	相关	相关	相关	无相 关	无 相 关	相关
jal	相关	相关	无 相 关	相关	相关	相关	无相 关	无 相 关	相关
jalr	相关	相关	无 相 关	相关	相关	相关	无相 关	无 相 关	相关

beq、blt、bltu、sw 不涉及寄存器堆的写,不会与其后的指令产生数据相关

lui、auipc、jal 计算时没有用到别的寄存器,不会与其前的指令产生数据相关

# 1.3 核心代码

基本的框架与单周期完全相同,这里不做展示,仅展示CPU模块

```
module CPU_v4(
    input cpu_clk,
    input cpu_rstn,
    input [4:0] rra0,
    input [31:0] dra0,
    output [31:0] rrd0,
    output [31:0] drd0,
    output [31:0] ctr_debug,
    output [31:0] npc,
    output [31:0] pc,
    output [31:0] ir,
    output [31:0] pc_id,
    output [31:0] ir_id,
    output [31:0] pc_ex,
    output [31:0] ir_ex,
    output [31:0] rrd1,
    output [31:0] rrd2,
    output [31:0] imm,
    output [31:0] ir_mem,
    output [31:0] res,
```

```
output [31:0] dwd,
output [31:0] ir_wb,
output [31:0] res_wb,
output [31:0] drd,
output [31:0] rwd
);
reg [31:0] PC;
reg [31:0] NPC;
reg [31:0] NPC_src;
reg [1:0] cnt;
wire stall;
wire PCAsrc;
wire PCBsrc;
wire [1:0] ForwardA;
wire [1:0] ForwardB;
reg [31:0] pre_inst;
reg [31:0] pre_mem_reg_wd;
reg [4:0] pre_mem_wb_rd;
wire [31:0] IF_ID_PC;
wire [31:0] IF_ID_Inst;
wire [31:0] Inst;
wire IF_ID_Flush;
wire [31:0] ID_EX_Inst;
wire [31:0] ID_EX_PC;
wire ID_EX_Flush;
wire ID_EX_ALUAsrc;
wire [1:0] ID_EX_ALUBSrc;
wire [3:0] ID_EX_ALUop;
wire ID_EX_MemRead;
wire ID_EX_MemWrite;
wire ID_EX_MemtoReg;
wire [2:0] ID_EX_Branch;
wire ID_EX_RegWrite;
wire [31:0] ID_EX_RD1;
wire [31:0] ID_EX_RD2;
wire [4:0] ID_EX_RS1;
wire [4:0] ID_EX_RS2;
wire [4:0] ID_EX_RD;
wire [31:0] ID_EX_IMM;
wire ALUAsrc;
wire [1:0] ALUBSTC;
wire [3:0] ALUop;
wire MemRead;
wire MemWrite;
wire MemtoReg;
wire [2:0] Branch;
```

```
wire RegWrite;
    wire [31:0] rd1;
    wire [31:0] rd2;
        //用于Imm_Gen模块
    wire [31:0] IMM;
    wire [31:0] EX_MEM_Inst;
    wire [31:0] EX_MEM_ALUout;
    wire [31:0] EX_MEM_RD2;
    wire EX_MEM_MemtoReg;
    wire EX_MEM_MemRead;
    wire EX_MEM_MemWrite;
    wire EX_MEM_RegWrite;
    wire [4:0] EX_MEM_RD;
    wire [31:0] RD1_true;
    wire [31:0] RD2_true;
    wire [31:0] ALUA;
    wire [31:0] ALUB;
    wire Zero;
    wire Less;
    wire [31:0] ALUout;
    wire [31:0] MEM_WB_Inst;
    wire [31:0] MEMout;
    wire MEM_WB_MemtoReg;
    wire MEM_WB_RegWrite;
    wire [31:0] MEM_WB_ALUout;
    wire [31:0] MEM_WB_MEMout;
    wire [4:0] MEM_WB_RD;
    wire [31:0] MEM_WB_WD;
    always @(posedge cpu_clk or negedge cpu_rstn) begin
        if(!cpu_rstn)
            PC <= 32'h0;
        else if(stall)
            PC <= PC:
        else
            PC <= NPC;
    always @(*) begin
        case ({PCAsrc, PCBsrc})
            2'b00: begin
                NPC = (PC == 32'h0 \mid PC == 32'h4) ? (PC + 32'h4) : (NPC_src +
32'h4);
            2'b10: begin
                NPC = ID_EX_IMM + ID_EX_PC;
            end
            2'b11: begin
```

```
NPC = (ID_EX_IMM + (((pre_inst[6:0] == 7'b1101111 |
pre_inst[6:0] == 7'b1100111) & (ID_EX_RS1 == pre_mem_wb_rd)) ? pre_mem_reg_wd :
(((ForwardA == 2'b10) ? EX_MEM_ALUOUT : ((ForwardA == 2'b01) ? MEM_WB_WD :
ID_EX_RD1))))) & ~1;
             end
             default: begin
                  NPC = 32'h000000000;
             end
         endcase
    end
    reg pre_stall;
    always @(posedge cpu_clk or negedge cpu_rstn) begin
         if(!cpu_rstn)
             pre_stall <= 0;</pre>
         else
             pre_stall <= stall;</pre>
    end
    always @(posedge cpu_clk or negedge cpu_rstn) begin
         if(!cpu_rstn) begin
             NPC_src <= 32'b0;</pre>
             cnt <= 0;</pre>
         end
         else if(ID_EX_Flush & IF_ID_Flush) begin
             NPC_src <= NPC;</pre>
             cnt <= 1;</pre>
         end
         else if(cnt == 1) begin
             NPC_src <= NPC_src + 32'h4;</pre>
             cnt <= 2;</pre>
         end
         else if(cnt == 2) begin
             NPC_src <= NPC_src + 32'h4;</pre>
             cnt <= 0;</pre>
         end
         else begin
             if(stall) begin
                  NPC_src <= NPC_src;</pre>
                  cnt <= cnt;</pre>
             else if(pre_stall) begin
                  NPC_src <= NPC_src + 4;</pre>
                  cnt <= cnt;</pre>
             else begin
                  NPC_src <= NPC;</pre>
             end
         end
    end
    wire [31:0] test1;
    Instruction_memory IR(
```

```
.a(10'b0),
    .d(32'b0),
    .dpra(PC[9:0] >> 2),
    .clk(cpu_clk),
    .we(1'b0),
    .spo(test1),
    .dpo(Inst)
);
IF_ID IF_ID_dut(
    .PC(PC),
    .Inst(Inst),
    .stall(stall),
    .IF_ID_Flush(IF_ID_Flush),
    .clk(cpu_clk),
    .rstn(cpu_rstn),
    .IF_ID_PC(IF_ID_PC),
    .IF_ID_Inst(IF_ID_Inst)
);
Control Control_dut(
    .Instruction(IF_ID_Inst),
    .ALUASrc(ALUASrc),
    .ALUBsrc(ALUBsrc),
    .ALUop(ALUop),
    .MemRead(MemRead),
    .MemWrite(MemWrite),
    .MemtoReg(MemtoReg),
    .Branch(Branch),
    .RegWrite(RegWrite)
);
Register_File Register_File_dut(
    .clk(cpu_clk),
    .ra1(IF_ID_Inst[19:15]),
    .ra2(IF_ID_Inst[24:20]),
    .rd1(rd1),
    .rd2(rd2),
    .wa(MEM_WB_RD),
    .wd(MEM_WB_WD),
    .we(MEM_WB_RegWrite),
    .ra3(rra0),
    .rd3(rrd0)
);
Imm_Gen Imm_Gen_dut(
    .Instruction(IF_ID_Inst),
    .imm(IMM)
);
//ID/EX寄存器
ID_EX ID_EX_dut(
    .IF_ID_PC(IF_ID_PC),
    .ALUASrc(ALUASrc),
    .ALUBsrc(ALUBsrc),
```

```
.ALUop(ALUop),
    .MemRead(MemRead),
    .MemWrite(MemWrite),
    .MemtoReg(MemtoReg),
    .Branch(Branch),
    .RegWrite(RegWrite),
    .RD1(rd1),
    .RD2(rd2),
    .RS1(IF_ID_Inst[19:15]),
    .RS2(IF_ID_Inst[24:20]),
    .RD(IF_ID_Inst[11:7]),
    .IMM(IMM),
    .ID_EX_Flush(ID_EX_Flush),
    .clk(cpu_clk),
    .rstn(cpu_rstn),
    .ID_EX_PC(ID_EX_PC),
    .ID_EX_ALUASrc(ID_EX_ALUASrc),
    .ID_EX_ALUBSrc(ID_EX_ALUBSrc),
    .ID_EX_ALUOp(ID_EX_ALUOp),
    .ID_EX_MemRead(ID_EX_MemRead),
    .ID_EX_MemWrite(ID_EX_MemWrite),
    .ID_EX_MemtoReg(ID_EX_MemtoReg),
    .ID_EX_Branch(ID_EX_Branch),
    .ID_EX_RegWrite(ID_EX_RegWrite),
    .ID_EX_RD1(ID_EX_RD1),
    .ID_EX_RD2(ID_EX_RD2),
    .ID_EX_RS1(ID_EX_RS1),
    .ID_EX_RS2(ID_EX_RS2),
    .ID_EX_RD(ID_EX_RD),
    .ID_EX_IMM(ID_EX_IMM),
    .IF_ID_Inst(IF_ID_Inst),
    .ID_EX_Inst(ID_EX_Inst)
);
//Forward模块
Forward Forward_dut(
    .EX_MEM_RegWrite(EX_MEM_RegWrite),
    .MEM_WB_RegWrite(MEM_WB_RegWrite),
    .ID_EX_RS1(ID_EX_RS1),
    .ID_EX_RS2(ID_EX_RS2),
    .EX_MEM_RD(EX_MEM_RD),
    .MEM_WB_RD(MEM_WB_RD),
    .ForwardA(ForwardA),
    .ForwardB(ForwardB)
);
Hazard_Unit Hazard_Unit_dut(
    .rs1(IF_ID_Inst[19:15]),
    .rs2(IF_ID_Inst[24:20]),
    .PCAsrc(PCAsrc),
    .PCBsrc(PCBsrc),
    .ID_EX_MemRead(ID_EX_MemRead),
    .ID_EX_RD(ID_EX_RD),
    .ID_EX_Branch(ID_EX_Branch),
    .stall(stall),
    .IF_ID_Flush(IF_ID_Flush),
```

```
.ID_EX_Flush(ID_EX_Flush)
    );
    always @(posedge cpu_clk or negedge cpu_rstn) begin
        if(!cpu_rstn) begin
            pre_inst <= 32'b0;</pre>
            pre_mem_reg_wd <= 32'b0;</pre>
            pre_mem_wb_rd <= 5'b0;</pre>
        end
        else begin
            pre_inst <= MEM_WB_Inst;</pre>
            pre_mem_reg_wd <= MEM_WB_WD;</pre>
            pre_mem_wb_rd <= MEM_WB_RD;</pre>
        end
    end
    assign RD1_true = ((pre_inst[6:0] == 7'b1101111 | pre_inst[6:0] ==
7'b1100111) & (ID_EX_RS1 == pre_mem_wb_rd)) ? pre_mem_reg_wd : ((ForwardA ==
2'b00) ? ID_EX_RD1 : ((ForwardA == 2'b01) ? MEM_WB_WD : EX_MEM_ALUOut));
    assign RD2_true = ((pre_inst[6:0] == 7'b1101111 | pre_inst[6:0] ==
7'b1100111) & (ID_EX_RS2 == pre_mem_wb_rd)) ? pre_mem_reg_wd : ((ForwardB ==
2'b00) ? ID_EX_RD2 : ((ForwardB == 2'b01) ? MEM_WB_WD : EX_MEM_ALUout));
    assign ALUA = ID_EX_ALUASrc ? RD1_true : ID_EX_PC;
    assign ALUB = (ID_EX_ALUBsrc == 2'b00) ? RD2_true : ((ID_EX_ALUBsrc ==
2'b01) ? 32'h00000004 : ID_EX_IMM);
    ALU ALU_dut(
        .a(ALUA),
        .b(ALUB),
        .f(ID_EX_ALUop),
        .y(ALUout),
        .Zero(Zero),
        .Less(Less)
    );
    //Branch
    Branch Branch_dut(
        .zero(zero),
        .Less(Less),
        .Branch(ID_EX_Branch),
        .PCAsrc(PCAsrc),
        .PCBsrc(PCBsrc)
    );
    wire [31:0] RD_DM_TRUE;
    assign RD_DM_TRUE = ((pre_inst[6:0] == 7'b1101111 | pre_inst[6:0] ==
7'b1100111) & (ID_EX_RS2 == pre_mem_wb_rd)) ? pre_mem_reg_wd : (ForwardB ==
2'b01) ? MEM_WB_WD : ((ForwardB == 2'b10) ? EX_MEM_ALUout : ID_EX_RD2);
    EX_MEM EX_MEM_dut(
```

```
.ID_EX_MemtoReg(ID_EX_MemtoReg),
        .ID_EX_RegWrite(ID_EX_RegWrite),
        .ID_EX_MemRead(ID_EX_MemRead),
        .ID_EX_MemWrite(ID_EX_MemWrite),
        .ALUout(ALUout),
        .ID_EX_RD2(RD_DM_TRUE),
        .ID_EX_RD(ID_EX_RD),
        .clk(cpu_clk),
        .rstn(cpu_rstn),
        .EX_MEM_MemtoReg(EX_MEM_MemtoReg),
        .EX_MEM_RegWrite(EX_MEM_RegWrite),
        .EX_MEM_MemRead(EX_MEM_MemRead),
        .EX_MEM_MemWrite(EX_MEM_MemWrite),
        .EX_MEM_ALUout(EX_MEM_ALUout),
        .EX_MEM_RD2(EX_MEM_RD2),
        .EX_MEM_RD(EX_MEM_RD),
        .ID_EX_Inst(ID_EX_Inst),
        .EX_MEM_Inst(EX_MEM_Inst)
    );
    Data_memory DM(
        .a(EX\_MEM\_ALUout[9:0] >> 2), // input wire [9 : 0] a
        .d(EX_MEM_RD2),
        .dpra(dra0[9:0]),
        .clk(cpu_clk),
        .we(EX_MEM_MemWrite),
        .spo(MEMout),
        .dpo(drd0)
    );
    MEM_WB MEM_WB_dut(
        .EX_MEM_MemtoReg(EX_MEM_MemtoReg),
        .EX_MEM_RegWrite(EX_MEM_RegWrite),
        .EX_MEM_ALUout(EX_MEM_ALUout),
        .MEMout(MEMout),
        .EX_MEM_RD(EX_MEM_RD),
        .clk(cpu_clk),
        .rstn(cpu_rstn),
        .MEM_WB_MemtoReg(MEM_WB_MemtoReg),
        .MEM_WB_RegWrite(MEM_WB_RegWrite),
        .MEM_WB_ALUout(MEM_WB_ALUout),
        .MEM_WB_MEMout(MEM_WB_MEMout),
        .MEM_WB_RD(MEM_WB_RD),
        .EX_MEM_Inst(EX_MEM_Inst),
        .MEM_WB_Inst(MEM_WB_Inst)
    );
    //将EX_MEM段的寄存器写回
    assign MEM_WB_WD = ((MEM_WB_RD == EX_MEM_RD) && EX_MEM_Regwrite) ?
(EX_MEM_MemtoReg ? EX_MEM_ALUout : MEMout) : (MEM_WB_MemtoReg ? MEM_WB_ALUout :
MEM_WB_MEMout);
    //下面是CPU输出
```

```
assign ctr_debug = {18'b0, ID_EX_ALUASrc, ID_EX_MemRead, ID_EX_MemWrite,
ID_EX_MemtoReg, ID_EX_RegWrite, ID_EX_ALUBSrc, ID_EX_ALUop, ID_EX_Branch};
   assign npc = NPC;
   assign pc = PC;
   assign ir = Inst;
   assign pc_id = IF_ID_PC;
   assign ir_id = IF_ID_Inst;
   assign pc_ex = ID_EX_PC;
   assign ir_ex = ID_EX_Inst;
   assign imm = IMM;
   assign ir_mem = EX_MEM_Inst;
   assign res = ALUout;
   assign dwd = RD_DM_TRUE;
   assign ir_wb = MEM_WB_Inst;
   assign res_wb = MEM_WB_ALUout;
   assign drd = MEM_WB_MEMout;
   assign rwd = MEM_WB_WD;
   assign rrd1 = rd1;
   assign rrd2 = rd2;
endmodule
```

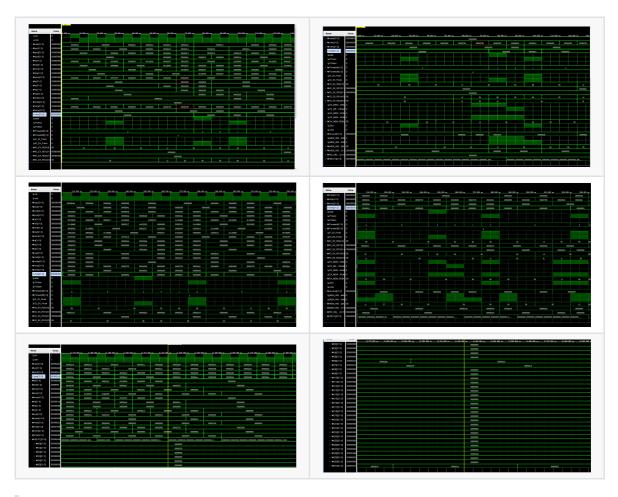
注意:这里指令存储器并不需要双端口,因为这一次给的sdu模块没有写入的功能,而在写实验的时候我是按照上次的sdu写的,所以这里开了双端口的存储器。

这里重点说一下PC。PC的处理相对复杂,需要针对stall和flush的情况单独处理,所以这里开了一个寄存器NPC\_src来作为NPC的一个操作数。flush的时候会计算出新的PC,这是就要将新的PC赋值给NPC\_src。stall的时候NPC也需要停一下,由于NPC是组合逻辑实现的,所以在NPC\_src上进行stall操作

同时要注意数据相关的处理,比较容易忽略的是jal、jalr对其他指令的影响。

### 1.4 仿真结果

• **CPU模块**(18条指令测试的仿真)



上面只是大致的仿真结果,最后**x31寄存器**的值为0000\_0020,说明指令实现的是正确的

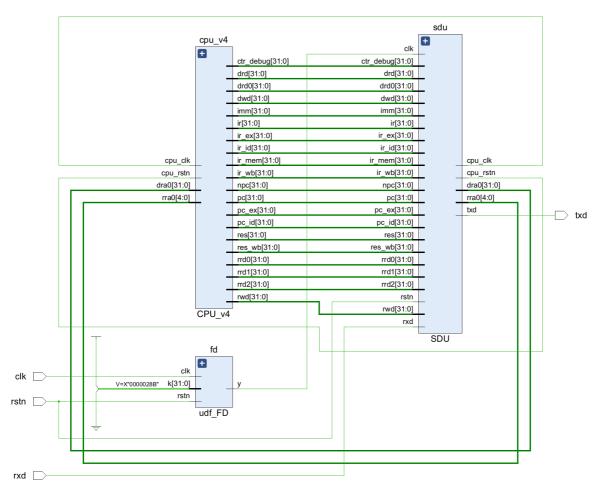
# 1.5 下载测试结果

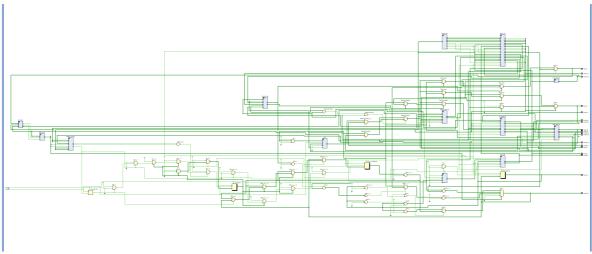
test	sort
The content of the	\$ 2000,000 000,004 000,000 001,001 004,000 000,111 000,000 001,001 001,000  ***The base of the control of the c

可以看到test中 x31寄存器 的值为0000\_0020 sort中存储器的值是按照升序排的 结果符合预期

# 1.6 电路资源与性能

• RTL

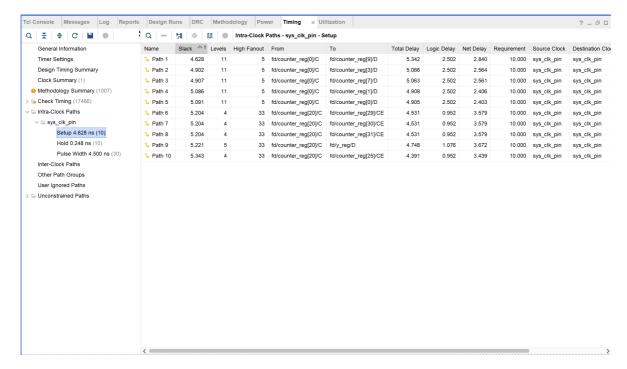




#### • utilization

Name 1	Slice LUTs (63400)	Slice Registers (126800)	F7 Muxes (31700)	F8 Muxes (15850)	Slice (15850)	LUT as Logic (63400)	LUT as Memory (19000)	Bonded IOB (210)	BUFGCTRL (32)
∨ N MAIN	3999	1763	1124	38	1370	2719	1280	4	3
> <b>I</b> cpu_v4 (CPU_v4)	3482	1493	1089	36	1224	2202	1280	0	0
<pre>fd (udf_FD)</pre>	24	33	0	0	16	24	0	0	0
> I sdu (SDU)	493	237	35	2	218	493	0	0	0

• timing



## 1.7 实验总结

- 本次实验主要基于上一次单周期CPU的设计来实现,在此基础上实现流水线相对来说并没有太困难。
- 流水线最难的地方应该是时序部分的debug,但是只要在仿真中一点一点找出bug,也是可以解决的
- 在开始实验之前, 画好数据通路会使得写代码达到事半功倍的效果
- 建议在ppt中再详细说明数据通路,而不是给一个"四不像"的数据通路让大家来补全。如果有条件,建议把实验内容放到网站上,每届助教都不断进行优化、修改,给后人更好的实验体验。