实验十—单周期 CPU

姓名:	张云策	学号:	3200105787	_学院:	计算机科学与技术	
课程名称:	计算机系	系统 1	_同组学生姓名:		/	
实验时间:	2021.7.4	实验地点:	紫金港东 4-509	指导老师:	吴磊	

一、实验目的和要求

Lab 10_1:

- 了解 CPU 设计原理
- 设计 CPU 数据通路
- 为之后搭起单周期 CPU 打下基础

Lab 10_2:

- 了解 CPU 设计的基本原理
- 设计 CPU 控制单元模块
- 结合上次实验中的数据通路模块,搭建单周期 CPU

二、 实验内容和原理

2.1 实验内容

搭建单周期 CPU 的核心部件,并且按照不同指令进行数据通路搭建,同时设计一个控制模块进行模块调用。

2.2 设计模块

Datapath:

datapath: Datapath (Datapath.v) (5)

regs: Regs (Regs.v)

@ IG: ImmGen (ImmGen.v)

alu: ALU (ALU.v)

mux: MUX2T1_32 (MUX2T1_32.v)

pc: PC (PC.v)

module

```
nodule Regs(
      input clk,
      input rst,
      input we,
      input [4:0] read_addr_1,
      input [4:0] read_addr_2,
      input [4:0] write_addr,
      input [31:0] write data,
      output [31:0] read_data_1,
      output [31:0] read_data_2
  ):
      integer i:
      reg [31:0] register [1:31]; // x1 - x31, x0 keeps zero
      assign read_data_1 = (read_addr_1 = 0) ? 0 : register[read_addr_1]; // read
      assign read_data_2 = (read_addr_2 = 0) ? 0 : register[read_addr_2]; // read
      always @(posedge clk or posedge rst) begin
           if (rst = 1) for (i = 1; i < 32; i = i + 1) register[i] <= 0; // reset
           else if (we == 1 && write_addr != 0) register[write_addr] <= write_data;
      end
endmodule
(按照实验手册编写)
IMMGEN:立即数扩展,由于指令类型的不同, imm 取 inst 中的数值的位置也不同
lule ImmGen(
 input [31:0] inst,
  output [31:0] imm
 reg [31:0] imm_1;
always@(*)
case(inst[6:0])
  7' b0010011: imm_1 = {{20{inst[31]}}, inst[31:20]}; //addi_andi_slti_ori
 7'b00000011: imm_1 ={{20{inst[31]}}, inst[31:20]};//lw
 7'b0100011: imm_1 ={{20{inst[31]}}, inst[31:25], inst[11:7]};//sw
 7' b0110111: imm_1 ={inst[31:12], 12' b0}://lui
  7' b1100011: imm_1 ={{20{inst[31]}}, inst[7], inst[30:25], inst[11:8], 1'b0}://beq_bne
  7' b1101111: imm_1 ={{12{inst[31]}}, inst[19:12], inst[20], inst[30:21], 1' b0};//jal
 default: imm_1 =32' b0;
endcase
  assign imm = imm_1
```

ALU: 进行运算,如加减左移右移等等,最终结果会在 res 变量中保存, zero 变量类似 "ZF", count 类似 "SF"

```
module ALU(
     input signed [31:0] a,
     input signed [31:0] b,
     input [3:0] alu_op,
     output [31:0] res,
     output zero,
     output count
  `include "Alu0p.vh"
     reg [31:0] final;
     always @(*)
       case (alu_op)
ADD: final <= a + b;</pre>
        SUB: final <= a - b;
       SLT: final <= (a<b)? 1:0;
        OR: final <= a|b;
        AND: final <= a&b;
        default: final = 0;
     endcase
  assign res = final
     assign zero = (res=0)? 1:0;
     assign count = (res[31]=0)? 1:0;
```

MUX2_1: 选择器,用于输入多个数据,而输出一个数据的器件,根据控制信号,输出不同的值(四选一,0~3)

```
acdule ALU(
  input signed [31:0] a,
  input signed [31:0] b,
  input [3:0] slu_op,
  output [31:0] res,
  output zere,
  output count
);
  include "AluOp.vh"
  reg [31:0] final:
  alvays @0:
    case (alu_op)
    ADD: final (= a + b:
    SUS: final (= a - b:
    SLIT: final (= (a(b)? 1:0:

    OR: final(= a|b:
    ADD: final = 0:
    endcase
    assign res = final
    assign zere = (res=0)? 1:0:
    assign count = (res[31]=0)? 1:0:
    endmodule
```

PC:程序计数器,根据控制信号输入,分别将不同的地址进行输出,如 pc_src== 2 'b00 时,输出值即为源地址+4;

```
module PC(
    input clk,
    input rst,
    input [31:0] imm,
    input [31:0] pc_pre,
    input [1:0] pc_src,
    input branch, b_type, zero,
    output reg [31:0] pc_out
initial begin
    pc_out <= 0;
    end
    always @(posedge clk ) begin
    if(rst) pc_out <= 0;
    else if (pc_src=2'b00) pc_out <= pc_pre+4;
    else if (pc_src=2'b10) begin
        else pc_out <= pc_pre + imm;
        end
    end
endmodule
```

Datapath:该模块主要就是将上述模块以及环境连接,具体操作由不同的指令决定。

```
reg [31:0] register [1:31];
         wire ZF, CF;
wire [31:0] read_data_1;
        wire [31:0] read_data_2;
wire [31:0] read_data_2;
wire [31:0] read_data_3;
wire [31:0] reg_write_data;
          wire [31:0] pc_pre;
         assign pc_pre = pc_out;
assign data_out = read_data_2;
         Regs regs(
           .rst(rst),
           .we(reg_write),
          .read_addr_1(inst_in[19:15]),
.read_addr_2(inst_in[24:20]),
          .write_addr(inst_in[11:7]),
.write_data(reg_write_data),
           .read_data_1(read_data_1),
           .read_data_2(read_data_2)
          ImmGen IG(
           .inst(inst_in),
           imm(read_data_3)
           .a(read_data_1),
           b((alu_src_b=1)? read_data_3:read_data_2),
           alu_op(alu_op),
           res(addr_out),
           zero(ZF),
count(CF)
          MUX2T1_32 mux(
          . IO(addr_out),
. I1(read_data_3),
           I2(pc_pre+4),
           I3(data_in),
           s(mem_to_reg),
           o(reg_write_data)
         PC pc(
.clk(clk),
           .rst(rst),
.imm(read_data_3),
           .pc_pre(pc_pre),
           .pc_src(pc_src),
.branch(branch),
          .b_type(b_type),
.zero(ZF),
          .pc_out(pc_out)
);
endmodule
```

Core.v:主要就是将 core 有 Ram, Rom 结合

```
assign rst = "aresetn;
   SCPU cpu(
       .clk(cpu_clk),
       .rst(rst),
       .inst(inst),
                                // data from data memory
       .data_in(core_data_in),
                                // data memory address
// data to data memory
       .addr_out(addr_out),
       . data_out(core_data_out),
       .pc_out(pc_out),
                                  // connect to instruction memory
       .mem_write(mem_write)
   always @(posedge clk) begin
       if(rst) clk_div <= 0;
       else clk_div <= clk_div + 1;
   assign mem_clk = ~clk_div[0]; // 50mhz
   assign cpu_clk = debug_mode ? clk_div[0] : step;
   // TODO: 杩炔帴Instruction Memory
   Rom rom unit (
       . a({00, pc_out[31:2]}),
       .spo(inst)
   // TODO: 杩炔帴Data Memory
   Ram ram_unit (
      .clka(mem_clk), // 鏃堕挓
       .wea(mem_write), // 轉●恋鏡櫃暄鎹?
       .addra(addr_out), // 総板游权撤還
       .dina(core_data_out), // 鑁權暗疑旧網緯?
       .douta(core_data_in) // 漿绘暗經/日網鏡?
   // TODO: 娣诲姞32涓 疼贏樺標細勤殑权揿嚭
   assign chip debug out0 = pc out;
   assign chip_debug_out1 = addr_out;
   assign chip_debug_out2 = inst;
   assign chip_debug_out3 = 32' hffffaaaa;
endmodule
```

Control.v:

该模块为模拟 control 器件,按照不同指令的数据通路,输出不同的控制信号

```
**innecale 1 ps / 1 ps

medial Contral(
input [80] op_cabe,
input [80] ol_cabe,
output [80] ol_cabe
```

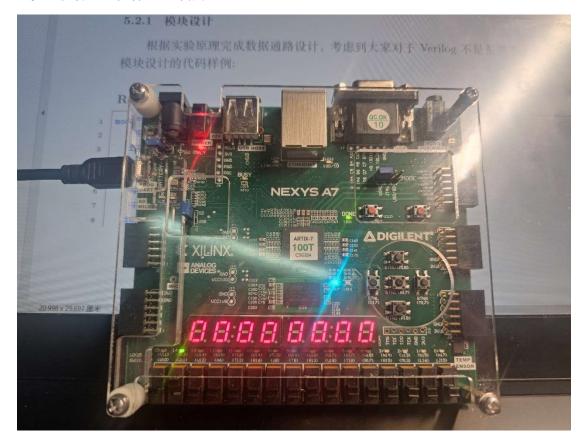
三、 主要仪器设备

Vivado 2017.4 NEXYS-A7 FPGA

四、操作方法与实验步骤

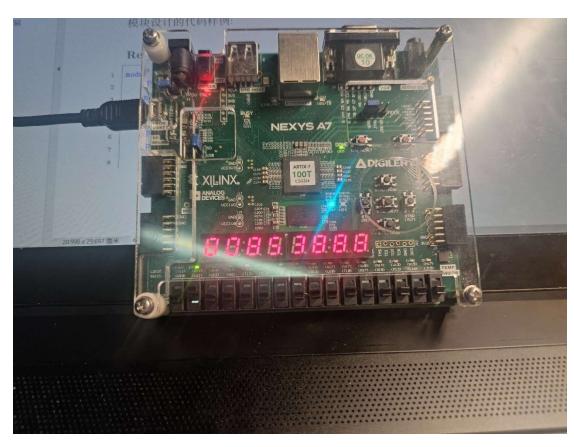
4.1 操作方法

点亮七段管: 可以看出 PC 内为 32'b 0000 0000h

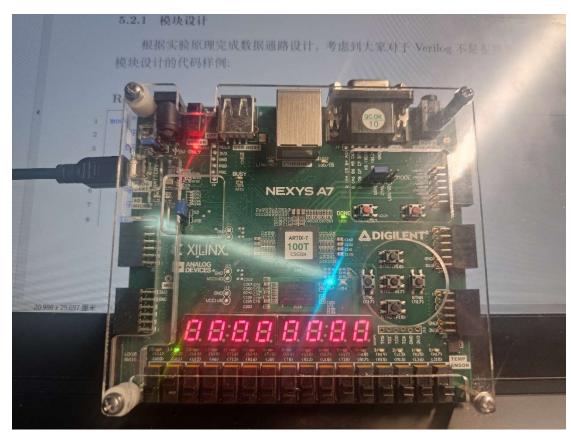


CPU 自行运行:

(由于一直是变化状态,照片没法表述。。。)



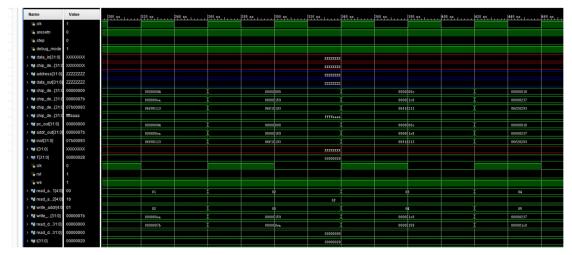
通过几次单步调试后: (此显示为 PC 内的值)



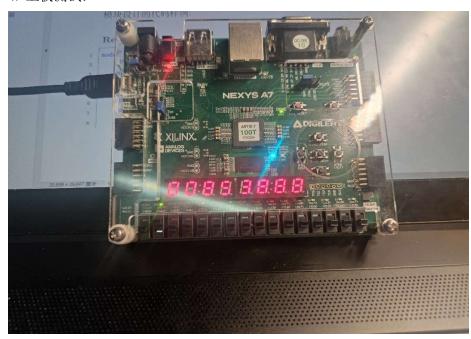
4.2 实验步骤

Lab10_1

- 1. 设计模块,如上部分
- 2. IP 核生成,以及 Coe 文件的导入:
 - > 🗗 rom_unit: Rom (Rom.xci)
 - > 🗗 ram_unit: Ram (Ram.xci)
 - > 10_manager_inst: IO_Manager (IO_Manager
 - > @ Core_tb (Core_tb.sv) (1)
 - ∨ □ Coefficient Files (1)
 - lab10_all.coe
- 3. 仿真测试:



4. 上板测试:

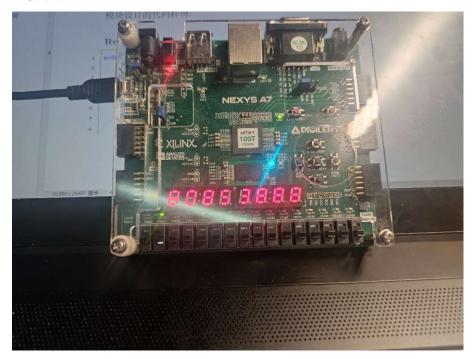


Lab10_2

- 1. 撰写 control 代码:如上部分所示
- 2. 仿真结果: x20 从 0000 0000 跳到 0000 0007, 经过极长时间重新开始循环, 但原因不明。。。

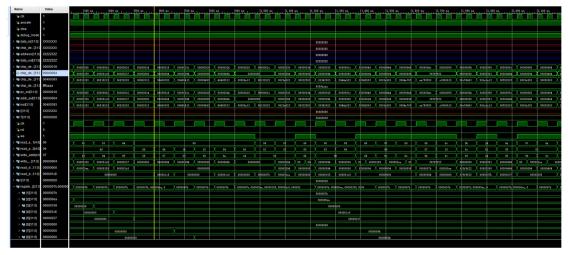


上板结果:



五、 实验结果与分析

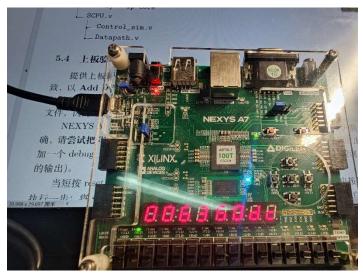
仿真波形:



可以看出,模块中的 Regs 以及 PC 都在按照提供的 lab10all.coe 文件对应的汇编代码进行变化,同时,reg 中寄存器,如 x1, x2 也同 asm 文件中一样进行数值运算和保存。

由于 asm 文件设置,可以理解成,每完成一个部分, x20 就会+1,当 bne 和 beq 完成后, x20 会一直保持在 7,同时也意味着 10 个指令的成功。

仿真激励代码为 Rom 中 TA 提供的 lab10_all.coe,故不展示上板验证:



六、 讨论、心得

非常困难,没有简单;(

同时很疑惑为什么会经过很长时间后重新运行 asm 文件,是由于内存问题吗?迷惑。