

数电实验sv班 Final Review

经12-计18 张诗颖 2021011056

配置Vivado使用VSCode编辑器: `C:\Users\Catherine\AppData\Local\Programs\Microsoft VS Code\code.exe [file name] +[line number]`

注意: 为了防止VSCode卡顿, 需要在点开Vivado之前先打开VSCode

1 实验装置

1. 分立实验芯片机器模块

实验中用的分立器件封装都是DIP (Dual In-line Package, 双列直插), 有14脚和16脚两种

以74LS00插入14脚DIP为例, 插入芯片后的供电需要: ① 红色连接线连接芯片电源引脚 (P14) 到+VCC接线孔, ② 黑色连接线连接芯片接地引脚 (P7) 到-GND接线孔

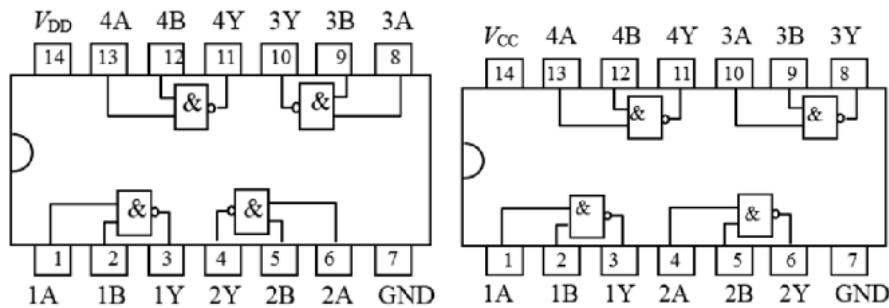
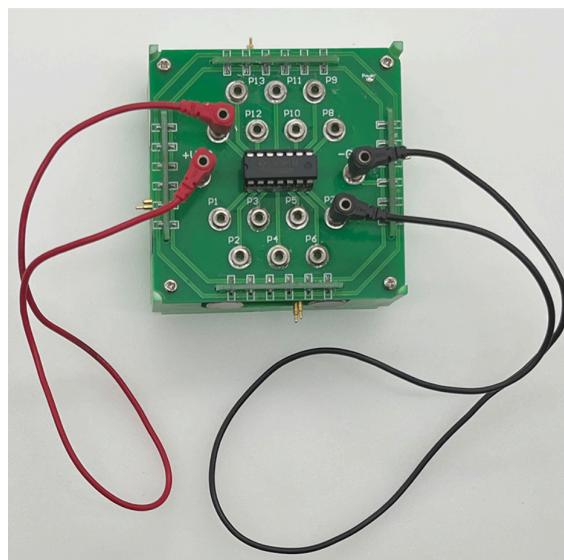


图 1 CD4011 (左) 与 74LS00 (右) 器件引脚图



其他情况同理, 如74LS161插入16脚DIP: P8接GND, P16接VCC

2. 时钟模块

最上部分的5个插线孔: 可以对外输出5种时钟频率 (1M, 2M, 4M, 8M, 16M)

CLK 和 RST: 平时保持高电平逻辑 1, 按下后为低电平逻辑 0, 带有防抖功能

3. 数码管模块

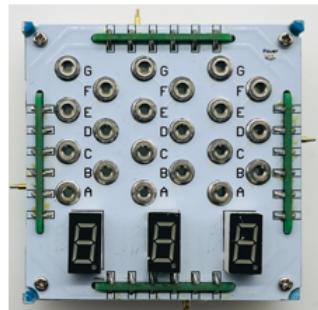
带译码器的七段数码管模块：按照**8421码**输入，数码管即可显示对应数字（0-9）

无带译码器的七段数码管模块：相当于七个发光二极管的组合，输入为七个控制端

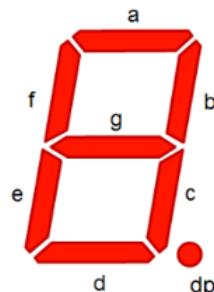
插线孔上输入高电平，相应的数码段就会变亮



带译码的七段数码管模块



无译码的七段数码管模块



注意：用本文档中的 `decoder.sv` 实现无带译码器的数码管时，连线遵循“高位”连 A 的原则

```
module decoder (
    input wire [3:0] sw,
    output reg [6:0] seg
);

    always_comb begin
        case (sw)
            4'd0: seg = 7'b1111110;
            4'h1: seg = 7'b0110000;
            4'h2: seg = 7'b1101101;
            4'h3: seg = 7'b1111001;
            4'h4: seg = 7'b0110011;
            4'h5: seg = 7'b1011011;
            4'h6: seg = 7'b1011111;
            4'h7: seg = 7'b1110000;
            4'h8: seg = 7'b1111111;
            4'h9: seg = 7'b1110011;
            4'ha: seg = 7'b1110111;
            4'hb: seg = 7'b0011111;
            4'hc: seg = 7'b1001110;
            4'hd: seg = 7'b0111101;
            4'he: seg = 7'b1001111;
            4'hf: seg = 7'b1000111;
            default: seg = 7'b0;
        endcase
    end
endmodule
```

4. 可编程模块 (XC7A35)

主芯片：可编程逻辑器件FPGA，型号为**XC7A35TFGG484**

下载插座：JTAG的 2×7 下载插座，可以连接对应下载器，将综合后的Bitstream文件从PC端下载到FPGA中

SRAM芯片：在FPGA的左上方，容量为 $256K \times 8bit$ ；上方的一排发光二极管分别连接到了内存的控制线 Control (nCE , nOE , nWE) ，数据线 (DQ0 ~ DQ7) 和地址线 (A0 ~ A17)

CLK：用于连接外部输入的时钟

I00：用于连接外部输入的复位信号



2 示波器的使用

1. 探头校准

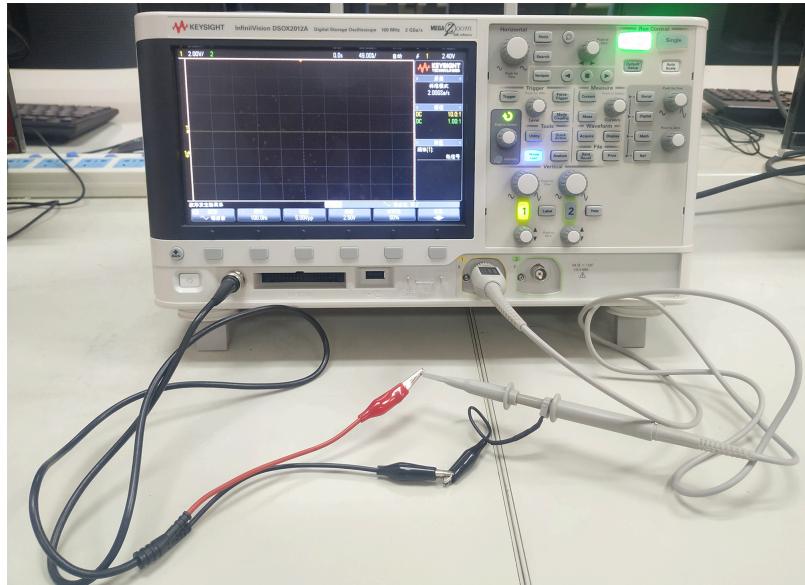
- ① 示波器探头连接到 Demo 2 端子上，探头的黑色架子与示波器中间的**接地端子**链接
- ② 按下 Auto Scale 查看波形，查看右侧**通道**栏中两个通道的倍率是否与实际探头的衰竭倍率一致

其中，Demo 2 端子输出的是探头补偿信号，接地端子专门是为了 Demo 所准备的接地端子



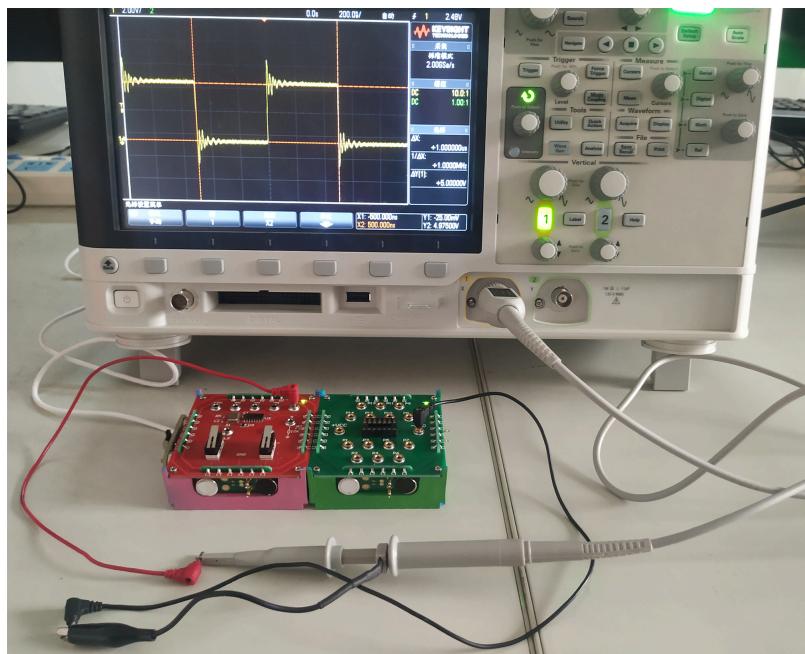
2. 示波器内置信号发生器

按下示波器的 Wave Gen 按键，根据屏幕下方软件设置生成需要的波形（可选的包括：波形、频率、幅度）；调整好之后使用 Auto Scale 按键，即可看到稳定的输出信号波形



3. 时钟模块

需要注意的是：地线连接GND！（这么做的目的是让模块和示波器共地）



4. 测量

按下示波器上的 **Cursors** 按钮，使用 **X1**、**X2**、**Y1**、**Y2** 四条光标进行测量，在屏幕右侧的 **光标** 栏中就可以看到数据结果

也可以通过 **Meas** 键自动测量，但可能数据不准确

Trigger：触发设置。通过设置触发电压，可以选择画波形的时间节点。如果屏幕上显示的波形抖动不定，有可能是因为出发电压高于波形的最大电压值。触发信号在屏幕上用 **T** 表示。

一般使用 **Auto Gen** 即可。

- **与非门平均延迟测量：**即输入源上升沿到输出源下降沿的延迟
- **电压传输特性测量：**输出需要连接时钟模块上的10k电阻，需要通过 **Horiz** 按钮进入 **水平设置菜单**，选择 **时基模式** 为 **XY**，波形会显示成**传输特性曲线**（即通道2（输出电压）相对于通道1（输入电压）的函数关系）



3 加法器

3.1 组合逻辑电路实现

补码表示法 (Two's complement)：正数的补码就是其原码；负数的补码是其绝对值原码按位取反+1（可以将符号位理解为负权值）；符号位 0 代表正数， 1 代表负数

补码表示法的好处：① 消除了零的重复表示，② 将加法和减法运算统一到相同的硬件电路进行，消除了符号位的特殊处理

原码表示法：即绝对值的二进制+符号位

以下为两位二进制数的“补码-原码”真值表：

C	Y_1	Y_0	D	G'	Y'_1	Y'_0
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	1	0	0	1
0	1	0	2	0	1	0
0	1	1	3	0	1	1
1	0	1	-3	1	1	1
1	1	0	-2	1	1	0
1	1	1	-1	1	0	1

1. 两位全加器

输入两个两位数 $A_1 A_0$ (进位 C_{-1}) 以及 $B_1 B_0$ ，输出加法结果 $Y_1 Y_0$ 以及进位结果 C_1

- ① 首先实现一位全加器 (半加器，即两个单比特的二进制数相加，产生一个和值和一个进位制)
- ② 讲两个一位全加器组合称为两位全加器

2. 补码结果减法器

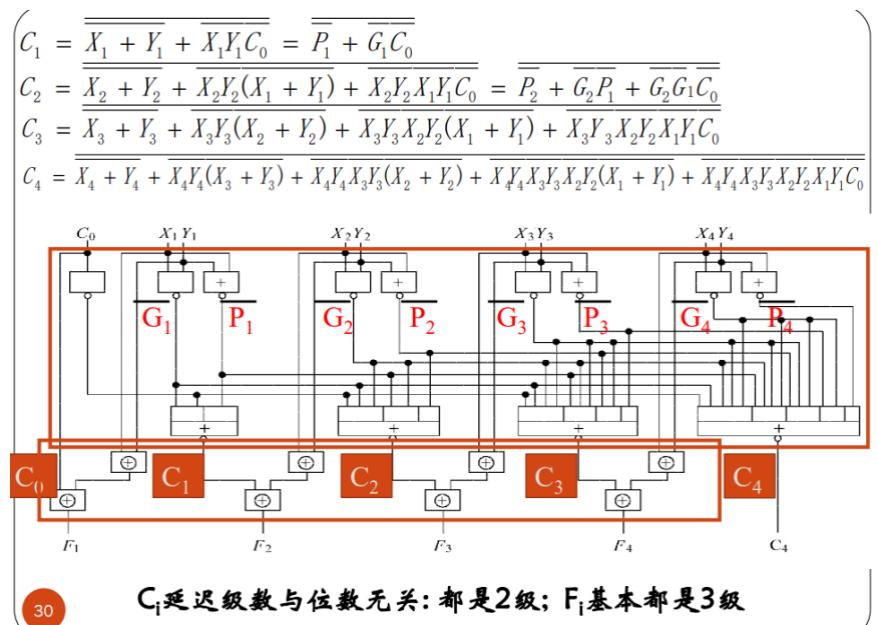
输入两个两位数 $A_1 A_0$ (进位 C_{-1}) 以及 $B_1 B_0$, 输出减法结果 $F_1 F_0$ 以及符号位结果 C_1
将 B 逐位取反、全加器进位 C_{-1} 逐位取反接入两位全加器，结果处的进位结果 C_1 取反即可

3. 原码结果减法器

基于补码结果减法器，将结果的不嘛转换成原码即可

3.2 FPGA实现

1. **半加器** (Half Adder) : 不考虑来自低位的进位信号，其输入为1bit的被加数和加数，输出为两位 (本位的和以及向高一位的进位)
2. **全加器** (Full Adder) : 输入为被加数、加数以及低一位来的进位，输出为本位的和及向高一位的进位
 - **逐次进位加法器** (Ripple Adder) : 利用全加器级联可以构成多位二进制加法器
 - **超前进位加法器** (Carry Look-Ahead Adder)



```

`include "Decoder.sv"
module Adder_sv(
    input wire [3:0] A,
    input wire [3:0] B,
    input wire Cin,
    output reg [3:0] seg,
    output reg [3:0] seg2
);
    wire [4:0] F;
    wire Cout;
    assign {Cout, F} = A + B + Cin; // Cout useless here

    Decoder decoder (
        .sw(F),
        .seg(seg),
        .seg2(seg2)
    );

```

```

endmodule

module Decoder (
    input wire [4:0] sw, //拨动开关输入
    output reg [3:0] seg, //四段数码管输出（自带译码）
    output reg [3:0] seg2
);
    always_comb begin
        if (sw < 10) begin
            seg = sw;
            seg2 = 0;
        end
        else if (sw < 20) begin
            seg = sw - 10;
            seg2 = 1;
        end
        else if (sw < 30) begin
            seg = sw - 20;
            seg2 = 2;
        end
        else begin
            seg = sw - 30;
            seg2 = 3;
        end
    end
endmodule

```

4 Vivado开发流程

1. Vivado不支持中文目录，务必不要将项目放到中文目录下使用！！否则会综合不过！！
2. 芯片型号：`xc7a35tfgg484-2`

综合 (*synthesis*) → 实现 (*implementation*) → 生成比特流 (*bitstream*)
*LUT*和*FF*门电路构建 → 元器件放置即连线优化 → 可以被加载到*FPGA*上的比特流

其中，*implementation*的部分需要完成管脚绑定constraints

有时可能需要仿真 (simulation)

- 仿真

延时不可综合，但是在仿真中非常有用，如：`assign #5 z1 = ~a` (延迟5ns)

```
'timescale 1ns/1ps
```

使用 `Test Bench` 进行仿真：可以用Verilog HDL的嵌入内部命令，如 `$display`, `$monitor` 和 `$readmemh` 等用于调试

5 System Verilog 语法

PLD (可编程逻辑器件) : Programmable Logic Device

CPLD (复杂课程实话逻辑装置) : Complex Programmable Logic Device

FPGA (现场可编程门阵列) : Field-Programmable Gate Array

1. 基于查找表 (Look-Up-Table / LUT) 的原理与结构

本质上就是一个RAM，软件自动计算逻辑电路所有的可能结果事先写入RAM

输入信号进行逻辑运算就等于输入地址进行查表，找出地址对应的内容，然后输出即可

2. 触发器 (Flip-Flop / FF) 结构 (寄存器)

5.1 基本语法

1. 四值电平逻辑

0 (逻辑0或“假”) , 1 (逻辑1或“真”) , x 或 X (未知) , z 或 Z (高阻态)

2. 整数数值表示方法

用'd, 'h, 'b, 'o 表示十、十六、二、八进制

如: 4'b1011 是一个4bit数值, 32'h3022_c0de 是一个32bit数值

3. 数据类型

wire (net型) : 硬件单元之间的物理连线，驱动方式一般为：① assign 进行持续赋值，② 连到一个module的输入输出端

reg (variable型) : 表示存储单元；保持数据原有的值直到被改写；always, initial 等过程块内被赋值的信号必须定义为此类variable型

logic : 通用地代替 wire 和 reg，是System Verilog中的特有关键字，类似C++中的 auto

parameter : 可以理解为C++中的 define 宏定义，并不真正开辟存储空间

4. 模块声明

以下为一位全加器的示例：

```
module full_adder(A, B, Cin, F, Cout);
    input wire A, B, Cin;
    output wire F, Cout;

    assign F = A ^ B ^ Cin;
    assign Cout = (A & B) | (Cin & (A ^ B));
endmodule
```

5. 运算符及其优先级

见第五讲 system verilog入门 (二).pdf, page8-12

5.2 语法进阶

1. 组合逻辑与连续赋值 assign

```
assign LHS_target = RHS_expression;
```

LHS_target 必须是一个标量或者线型向量，而不能是 reg 类型

RHS_expression 的类型没有要求，可以是标量或线型或存器向量，也可以是函数调用

只要 RHS_expression 表达式的值变化，RHS_expression 就会立刻重新计算，同时赋值给 LHS_target

2. 过程语句 always, initial

always 语句会不断循环重复执行，initial 语句仅执行一次，用于仿真中的初始化

always, initial 等过程块内被赋值的信号必须定义为 variable 型（不能使用 wire 类型）

- initial：写仿真的时候通过 initial 赋初值！
- always 过程块：当敏感列表中的事件发生时，语句被执行

```
always @ (sensitivity list)
statement;
```

- 基于触发器的时序逻辑：always_ff @ (posedge clk)
 - 基于时序逻辑的 always 语句块内不使用 assign 语句
 - always 语句块内采用非阻塞赋值 <= (non-blocking)：整个过程块结束后才完成赋值操作
 - 对比阻塞赋值 = (blocking)：语句结束时立即完成赋值操作
- 时序逻辑使用非阻塞赋值，组合逻辑使用阻塞赋值
- 阻塞赋值和非阻塞赋值的仿真波形区别见[第6讲 system verilog入门（三）.pdf](#), page12, 16
- 阻塞赋值只在“同一个 always 块中出现多个阻塞赋值”时有影响，此时赋值代码的顺序很重要
- 组合逻辑：always_comb
 - 组合逻辑上可以使用连续赋值语句 assign
 - 不带有记忆效应的触发器：always @ (inv, data) (在inv和data电平变化时触发)，相当于 always_comb，也建议写成 always_comb
- 不允许在不同的always过程块中给相同的信号赋值
- 可以有多个 always 过程块

```

module example (input          clk,
               input [3:0] d,
               output reg [3:0] q);

    wire [3:0] normal;           // standard wire
    reg [3:0] special;          // assigned in always

    always_ff @ (posedge clk)
        special <= d;           // first FF array

    assign normal = ~special;   // simple assignment

    always_ff @ (posedge clk)
        q <= normal;           // second FF array
endmodule

```

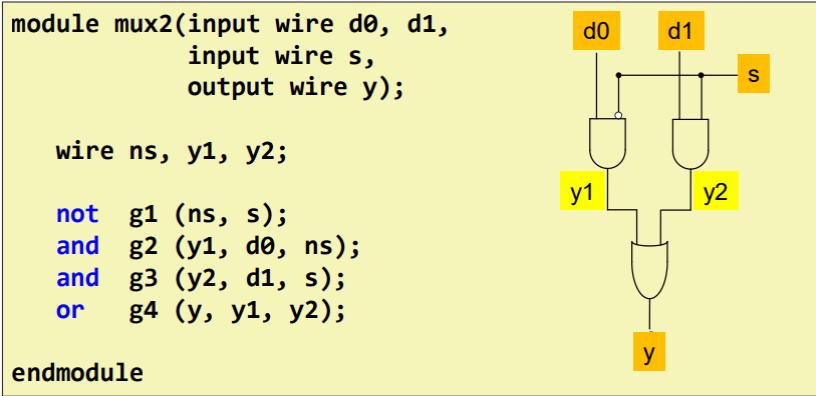
如果 `special` 本来是0 (`normal`是1, `q`是1), `d`本来是0, 然后某一个时刻 `d` 变成了1, 那么在紧接着的时钟上沿: `special` 变成1, `q` 维持1, `normal` 变成0, 然后在下一个posedge clk, `q` 才会变成0

这一切的顺序是: `clk`上升沿到来 => 寄存器值切换 => 组合逻辑计算完毕 => 寄存器下一输入准备完成 => `clk`上升沿到来, 其中假设 `d` 通过时钟触发组合逻辑重新计算

在这个例子裡, 就是: `clk`上升沿到来 => `special` 更新为原 `d` 值, `q` 更新为原 `normal` 值 => `d` 更新 => `special` 完成更新为 `d` 的准备 (等到`clk`一来就更新) => 问题中的`clk`上升沿到来 => `special` 更新为新 `d` 值, `normal` 更新为新 `special` 值, `q` 仍然未原 `normal` 值, 但完成了新 `normal` 的准备

3. 三种描述风格

- 结构描述 (不常用)



内置门元件见[第五讲 system verilog入门 \(二\).pdf](#), page25-27

- 行为描述: 最常用

```

always_comb begin
    if (!s) y = d0;
    else y = d1;
end

```

- 数据流描述: `assign y = d0 & !s | s1 & s`

5.3 时序逻辑电路描述

1. 同步复位与异步复位

• 异步复位

复位信号的采样独立于时钟，具有最高的优先权：

```
always_ff @ (posedge clk, negedge rst) begin
    if (rst == 0) q <= 0; // when reset, reg q
    else q <= d; // when clk
end
```

异步只能置常数！

• 同步复位

复位信号是相对于时钟进行采样的；复位应该有足够长的激活时间，以便在时钟边沿采样成功
如下例中，复位只在时钟上升时发生：

```
always_ff @ (posedge clk) begin
    if (rst == 0) q <= 0; // when reset, reg q
    else q <= d; // when clk
end
```

2. 锁存器问题 latch

一句话理解锁存器：组合逻辑的“触发”（这种情况下极有可能没有讨论 `else` 而被综合成锁存器（边沿触发器）），即组合逻辑因为缺少 `else` 而被迫拥有了时序逻辑 `hold` 的特性——这种电路没法自动分析时序是否有问题

```
always @ (clk, d)
    if (clk) q <= d;
// 被综合成锁存器:
always_latch
    if (clk) q <= d;
```

以下情况会被综合成锁存器（使用 `always`）：

- 组合逻辑 (`always_comb`) 中 `if` 语句没有 `else`，或者 `case` 的条件不能够完全列举且没有 `default`，或者 `if` 和 `case` 中的输出变量赋值给自己——会报Warning
解决方法：块的开始处先对输出变量给出缺省赋值

与组合逻辑不同，寄存器带有存储功能，因此默认维持输出原值的逻辑没有问题，**不需要像组合逻辑那样覆盖全部可能的分支。**

- 组合逻辑用了 `always @ ()` 语句，但其中的判等 `if` 变量不在 sensitivity list 里面
`always @ (data) begin if (enable)... end`
解决方法：写成 `always_comb`，不需要写敏感信号表（相比于只写 `always`，在写成锁存器的时候会报Warning）

System Verilog 将 `always` 细化成了 `always_comb`, `always_latch` 和 `always_ff`，使得前后二者如果出现问题被综合成锁存器的时候会报Warning，提示修改，减少了写成latch的可能性

5.4 管脚绑定

示例

用模拟考试（摩尔斯电码）的管脚绑定文件作为示例（部分改动，便于考场上复制黏贴）：

```
#CLK input
set_property -dict {PACKAGE_PIN J19 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports CLK];
#CLK接插孔

#RST input
set_property -dict {PACKAGE_PIN K18 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports RST];
#IO0接插孔

# Code input
set_property -dict {PACKAGE_PIN M21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports Code[4]];
#IO1接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN N20 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports Code[3]];
#IO2接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN N22 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports Code[2]];
#IO3接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN P21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports Code[1]];
#IO4接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN P22 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports Code[0]];
#IO5接插孔

set_property -dict {PACKAGE_PIN T21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports gear[2]];
#IO6接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN U21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports gear[1]];
#IO7接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN R21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports gear[0]];
#IO8接插孔

# Mode input
set_property -dict {PACKAGE_PIN W21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports Mode[2]];
#IO11接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN W22 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports Mode[1]];
#IO12接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN Y22 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports Mode[0]];
#IO13接插孔

# dmorse output
set_property -dict {PACKAGE_PIN Y21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[6]];
#IO14接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AB22 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[5]];
#IO15接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AA18 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[4]];
#IO16接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AB18 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[3]];
#IO17接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AA20 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[2]];
#IO18接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AB21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[1]];
#IO19接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AA21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[0]];
#IO20接插孔
```

```

# required if touch button used as manual clock source
set_property CLOCK_DEDICATED_ROUTE FALSE [get_nets CLK_IBUF]

set_property CFGBVS VCCO [current_design]
set_property CONFIG_VOLTAGE 3.3 [current_design]

```

其中，查阅可编程模块的接插孔信息，可以得到FPGA具体的管脚链接表

6 有限状态机

1. 四种描述方式

描述现态 (CS) 逻辑：

```

always_ff @(posedge CLK, posedge RST) begin
    if (RST)      state <= S0;
    else         state <= next_state;
end

```

描述次态 (NS) 逻辑：

```

always_comb begin
    case(state)
        S0:
            if (x)    next_state <= S1;
            else     next_state <= S0;
        // ...
        default:   next_state <= S0;
    endcase
end

```

描述输出 (OL) 逻辑：

```

always_comb begin
    case(state)
        S3:
            out = 1'b1;
        default: out = 1'b0;
    endcase
end
// or simply: assign out = (state == S3);

```

- 三过程描述：现态 (CS) + 次态 (NS) + 输出逻辑 (OL) 各用一个always过程描述
- 双过程描述： (CS+NS) + OL，一个过程描述现态和次态的时序逻辑，另一个描述输出逻辑
- 双过程描述： CS + (NS+OL) ，一个过程用来描述现态，另一个描述次态和输出逻辑
- 单过程描述：放在一个always过程中进行描述

2. 状态编码

顺序编码 (binary code) , 一位热码 (one-hot code) , 格雷码 (gray code) ...

State Variables			
State	One-Hot Code	Binary Code	Gray Code
S0	00001	000	000
S1	00010	001	001
S2	00100	010	011
S3	01000	011	010
S4	10000	100	110

Table 1: An example of state Encoding for a 4 state Machine

7 计数器实验

1. 时钟分频

由时钟模块产生 1M 的时钟，输出其十分频到示波器上显示

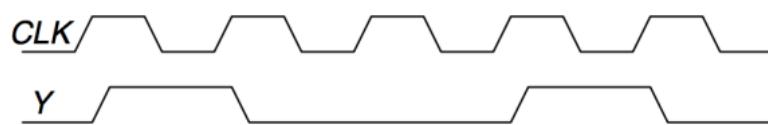
```
module FenPin( // 使用单过程状态机实现
    input wire CLK,
    input wire RST,
    output reg result
);

reg [4:0] count; // better: use integer! at least NOT REG, but REG [4:0]

always_ff @(posedge CLK or posedge RST) begin // 异步复位，不要同时响应时钟的上边沿
和下边沿
    if (RST) begin
        result <= 0;
        count <= 0; // IMPORTANT!
    end
    else begin
        if (count == 4) begin // 4 = 10 / 2 - 1
            count <= 0;
            result <= ~result;
        end else count <= count + 1;
    end
end

endmodule
```

三分频：在每三个时钟周期中，输出Y为高电平



```

module divideby3FSM (input clk, input reset, output q); // 使用三过程状态机实现
    reg [1:0] state, nextstate;
    parameter S0 = 2'b00; parameter S1 = 2'b01; parameter S2 = 2'b10;

    always_ff @ (posedge clk, posedge reset) // state register, CS
        if (reset) state <= S0;
        else       state <= nextstate;

    always_comb // next state logic, NS
        case (state)
            S0:      nextstate = S1;
            S1:      nextstate = S2;
            S2:      nextstate = S0;
            default: nextstate = S0;
        endcase

        assign q = (state == S0); // output logic, OL
endmodule

```

2. 可以控制启动和暂停的计数器

基础功能 + 时钟模块分频 + 开关控制启动 / 暂停

```

always_ff @(posedge CLK) begin // 注意这里！！只能同步复位，不能异步复位，这里相当于赋值变量：cnt <= STOP == 0 ? 0 : cnt (RST上升沿导致的赋值只能把变量设置成预先设定的常数，不能有if之类的--异步只能置常数），如果在复位逻辑中实现了复杂的逻辑，可能会导致latch的生成，综合器也会有警告。
    if (STOP == 0) begin
        if (RST) begin
            cnt_H <= 0;
            cnt_L <= 0;
            cnt <= 0;
        end else begin
            if (cnt == 1000000) begin
                cnt <= 0;
                // counter++
                if (cnt_L == 9) begin
                    if (cnt_H == 5) begin
                        cnt_H <= 0;
                        cnt_L <= 0;
                    end else begin
                        cnt_H <= cnt_H + 1;
                        cnt_L <= 0;
                    end
                end else begin
                    cnt_L <= cnt_L + 1;
                end
            end else begin
                end
            end else begin
                cnt <= cnt + 1;
            end
        end
    end
end

```

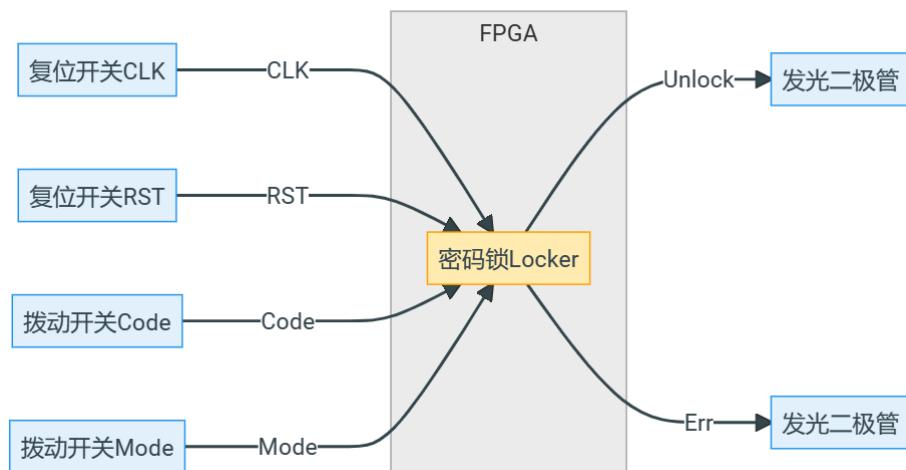
8 密码锁实验（状态机）

设计一个四位 16 进制串行电子密码锁，其具体功能如下：

- (1) 设置密码：用户可串行设置四位 16 进制密码；
- (2) 验证密码：用户串行输入密码，如密码符合则点亮开锁灯，若不符合则点亮错误灯；

提高要求：

- (1) 密码预置：为管理员创建万用密码以备管理。
- (2) 系统报警：开锁三次失败后点亮报警灯，并锁定密码锁，只有输入管理员密码才可开锁，并解除报警。



```
`timescale 1ns / 1ps

module Locker(
    input wire[3:0] Code,
    input wire Mode,
    input wire CLK,
    input wire RST,
    output reg Unlock, // always中被赋值一定要是reg类型不能是wire
    output reg Err,
    output reg Warning
);

    reg [15:0] token;
    reg [15:0] user_password; // set by user
    parameter S0 = 0, S1 = 1, S2 = 2, S3 = 3, S4 = 4; // 4 stages
    parameter admin_password = 16'hffff; // administrator's password

    reg [2:0] state, next_state;
    reg [1:0] cnt_failed = 0;

    always_ff @(posedge CLK or posedge RST)
    begin
        if (RST) begin
            state <= S0;
        end else begin
            case(state)
                S0: token[3:0] <= Code;
                S1: if (Code == user_password) begin
                    state <= S2;
                    Unlock = 1;
                end else begin
                    state <= S1;
                    Err = 1;
                end
                S2: if (Code == user_password) begin
                    state <= S3;
                    Unlock = 1;
                end else begin
                    state <= S2;
                    Err = 1;
                end
                S3: if (Code == user_password) begin
                    state <= S4;
                    Unlock = 1;
                end else begin
                    state <= S3;
                    Err = 1;
                end
                S4: if (Code == user_password) begin
                    state <= S0;
                    Unlock = 1;
                end else begin
                    state <= S4;
                    Err = 1;
                end
            endcase
        end
    end
endmodule
```

```

        S1: token[7:4] <= Code;
        S2: token[11:8] <= Code;
        S3: token[15:12] <= Code;
        default: ;
    endcase
    state <= next_state;
    if (Err == 1) begin
        if (cnt_failed == 2'b00) cnt_failed <= 2'b01;
        else if (cnt_failed == 2'b01) cnt_failed <= 2'b10;
        else if (cnt_failed == 2'b10) cnt_failed <= 2'b11;
        if (cnt_failed == 2'b11) begin
            warning <= 1; // password locked
        end
    end
    if (unlock == 1) begin
        cnt_failed <= 2'b00;
        warning <= 0;
    end
end
end

always_comb begin
    case(state)
        S0: next_state<=S1;
        S1: next_state<=S2;
        S2: next_state<=S3;
        S3: next_state<=S4;
        S4: next_state<=S4;
        default: next_state<=S0;
    endcase
end

always_comb begin
    // the following three statements eliminate latch
    unlock = 0;
    Err = 0;
    real_password = 0;
    if (Mode == 1) begin // validate password
        if (state == S4) begin
            if (token == real_password || token == master_password) begin
                unlock = 1;
                Err = 0;
            end
        else begin
            unlock = 0;
            Err = 1;
        end
    end
end else if (Mode == 0) begin // set password
    if (state == S4) begin
        unlock = 1;
        Err = 1; // indicates that the password has been set
        real_password = token;
    end
end
end
end

```

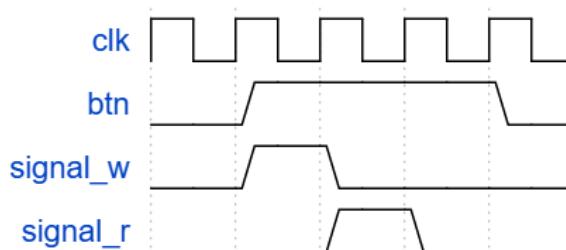
```
endmodule
```

思考：每次切换模式 Mode 输入的时候，需要手动按下 RST 来保证逻辑正确，是否有方法可以自动在改变 Mode 的时候进行 RST 呢？

答：采用同步时序电路设计

简化问题：生成一个信号，当按钮信号（对应 Mode）从0变为1之后，保持高电平1个周期，其余时刻保持为低电平

```
input wire btn,  
  
reg prev_btn;  
  
always_ff @(posedge clk) begin  
    prev_btn <= btn;  
end  
  
reg signal_w, signal_r;  
  
// 组合逻辑  
always_comb begin  
    if (prev_btn == 1'b0 && btn == 1'b1) begin  
        signal_w = 1;  
    end else begin  
        signal_w = 0;  
    end  
end  
  
// 时序逻辑  
always_ff @(posedge clk) begin  
    if (prev_btn == 1'b0 && btn == 1'b1) begin  
        signal_r <= 1;  
    end else begin  
        signal_r <= 0;  
    end  
end
```



9 摩尔斯密码 (模拟题)

题目具体见：[模拟实验考试 - 数字逻辑实验](#)

- **步骤 1 (5 分) : 译码器**

本步骤请实现不带译码的数码管的译码模块。

输入：由 4 位拨码开关进行控制（0000 到 1111）。

输出：在数码管上对应显示 0 到 F。

- **步骤 2 (15 分) : 简单摩斯电码翻译**

本步骤中我们将实现摩斯电码的翻译。

实现本步骤默认步骤 1 已经完成。

输入：两位拨码开关，00 表示短按，01 表示长按，10 表示结束。CLK 用于进行编码输入，每次 CLK 按下表示输入 1 位摩斯电码 / 结束输入。

输出：1 位 LED 灯，表示是否为错误的（表外的）摩斯电码。7 位不带译码的数码管，在完成输入时，显示对应的数字。

验收时将随机进行两个数字和 1 个字母的检查。

- **步骤 3 (10 分) : 长按和短按**

本步骤中，我们将实现短按和长按的判定。

利用时钟和计数寄存器，我们可以在电路中完成按钮按下的时间的判断。

当按钮按下后（之前为 0，现在为 1），使用同步的方式（响应时钟而不是按钮）将计数寄存器清零。

当按钮持续按下时，每次时钟上升沿到来，将计数器加 1。

当计数器大于某个值时，激活长按灯，否则激活短按灯。

输入：1M 时钟，CLK 按钮。

输出：两个 LED 灯，分别表示长按和短按。

- **步骤 4 (5 分) : 完整的摩斯电码译码**

实现本步骤默认步骤 1-3 已经完成。

本步骤中，我们将实现一个较为综合的摩斯电码译码。

通过按钮，按下一系列由长按和短按组成的信号序列，将译码结果输出在不带译码的数码管上。若不匹配，则输出错误信号。

按下 RST 时，重置状态机。

请仔细思考状态机进行转移的条件。

输入：1M 时钟，CLK 按钮，RST 按钮

输出：1 位 LED 灯，表示是否为错误的（表外的）摩斯电码。7 位不带译码的数码管，在完成输入时，显示对应的数字。

- **步骤 5 (5 分) : 示波器的使用**

请将输入的 1M 时钟，通过 FPGA 进行 6 分频（即输出的频率为输入的频率的 1/6），将两个信号接到示波器的两个通道上进行显示。

直接给出完整版代码：

```
// counter
module counter(
    input wire clk, // input from 1M timer
    input wire press, // input from user
    output reg [1:0] led // display whether long press or short press
);

reg [31:0] count;
reg prev_btn;
reg signal; // when press down the btn
```

```

initial begin
    count <= 32'b0;
    prev_btn <= 1'b0;
    signal <= 1'b0;
end

always_ff @(posedge clk) begin
    prev_btn <= press;
end

always_comb begin
    if (prev_btn == 1'b0 && press == 1'b1) signal <= 1'b1;
    else signal <= 1'b0;
end

always_ff @(posedge clk) begin
    if (signal) begin
        led <= 2'b00;
        count <= 32'b0;
    end
    else begin
        count <= count + 1;
        if (press && count >= 32'd1500000) led <= 2'b11; // long press
        else if (press) led <= 2'b01; // short press
        else led <= 2'b00; // not pressing
    end
end
endmodule

```

```

`timescale 1ns / 1ps

module smart_morse(
    input wire clk, // input from 1M timer
    input wire rst,
    input wire press,
    output reg [1:0] led, // whether long press(11) or short press(01)
    output reg error, // indicating whether the input is legal
    output reg done, // indicating the end of the whole morse
    output reg [6:0] dmorse // displaying numbers
);

reg [3:0] number;
reg signal; // indicating the end of pressing
reg prev_btn;

reg cur_input;
reg [0:4] morse;
reg [2:0] state; // counter of input
reg [31:0] count; // counter of time

decoder mydecoder (
    .sw(number),
    .seg(dmorse)
);

```

```

counter mycounter (
    .clk(clk),
    .press(press),
    .led(led)
);

initial begin
    number <= 0;
    error <= 0;
    prev_btn <= 0;
    state <= 0;
end

// these two blocks are use to derive signal
always_ff @(posedge clk) begin
    prev_btn <= press;
end
always_comb begin
    if (prev_btn == 1'b1 && press == 1'b0) signal <= 1'b1;
    else signal <= 1'b0;
end

// don't use latch
always_ff @(posedge clk) begin
    if (led != 0) begin
        case (led)
            2'b11: cur_input = 1;
            2'b01: cur_input = 0;
        endcase
    end
end

// judge input stage (including judge an end): state, done, count
always_ff @(posedge clk) begin
    if (rst) begin
        state <= 0;
        done <= 0;
        count <= 0;
    end
    else if (signal) begin // if just finish inputing one word
        morse[state] <= cur_input;
        state <= state + 1;
    end
    else begin
        if (press) count <= 0; // 'count' here used for counting blank time
        interval between input
        else count <= count + 1;
        if (!press && count >= 32'd4000000) done <= 1'b1; // doing nothing
        for 4s => done
        else done <= 1'b0;
    end
end

// assign value to input: error, number
always_comb begin

```

```

error = 0;
number = 0;
if (done) begin
    if (state == 0 || state > 5) error = 1;
    else begin
        case (state)
            1: begin
                if (morse[0] == 0) number = 4'hE;
                else error = 1;
            end
            2: begin
                if (morse[0] == 0 && morse[1] == 1) number = 4'hA;
                else error = 1;
            end
            3: begin
                if (morse[0] == 1 && morse[1] == 0 && morse[2] == 0)
number = 4'hD;
                else error = 1;
            end
            4: begin
                if (morse[0] == 1 && morse[1] == 0 && morse[2] == 0 &&
morse[3] == 0) number = 4'hB;
                else if (morse[0] == 1 && morse[1] == 0 && morse[2] == 1
&& morse[3] == 0) number = 4'hC;
                else if (morse[0] == 0 && morse[1] == 0 && morse[2] == 1
&& morse[3] == 0) number = 4'hF;
                else error = 1;
            end
            5: begin
                case (morse)
                    5'b11111: number = 4'h0;
                    5'b01111: number = 4'h1;
                    5'b00111: number = 4'h2;
                    5'b00011: number = 4'h3;
                    5'b00001: number = 4'h4;
                    5'b00000: number = 4'h5;
                    5'b10000: number = 4'h6;
                    5'b11000: number = 4'h7;
                    5'b11100: number = 4'h8;
                    5'b11110: number = 4'h9;
                    default: error = 1;
                endcase
            end
            default: error = 1;
        endcase
    end
end
endmodule

```

管脚约束文件:

```

# clk input
set_property -dict {PACKAGE_PIN J19 IOSTANDARD LVCMS33} [get_ports clk];
#clk接插孔

```

```

# rst input
set_property -dict {PACKAGE_PIN K18 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports rst];
#IO0接插孔

# press input
set_property -dict {PACKAGE_PIN R21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports press];
#IO8接插孔

# error output
set_property -dict {PACKAGE_PIN W21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports error];
#IO11接插孔

# done output
set_property -dict {PACKAGE_PIN M21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports done];
#IO12接插孔

# led output
set_property -dict {PACKAGE_PIN P21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports led[1]];
#IO4接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN P22 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports led[0]];
#IO5接插孔

# dmorse output
set_property -dict {PACKAGE_PIN Y21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[6]];
#IO14接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AB22 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[5]];
#IO15接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AA18 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[4]];
#IO16接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AB18 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[3]];
#IO17接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AA20 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[2]];
#IO18接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AB21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[1]];
#IO19接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN AA21 IOSTANDARD LVCMOS33} [get_ports dmorse[0]];
#IO20接插孔

# required if touch button used as manual clock source
set_property CLOCK_DEDICATED_ROUTE FALSE [get_nets CLK_IBUF]

set_property CFGBVS VCCO [current_design]
set_property CONFIG_VOLTAGE 3.3 [current_design]

```

10 手动挡自动挡汽车 (2022 模拟题)

```

`timescale 1ns / 1ps

module car(
    input wire mode, // 0: manual, 1: auto

```

```

input wire clk,
input wire rst,
input wire manualgear,
input wire brake, // 刹车
output reg [3:0] gear, // 档位
output reg [3:0] speed // 速度
);

reg [31:0] time_cnt;
reg prev_btn;
reg signal;

always_ff @(posedge clk) begin
    prev_btn <= manualgear;
end

always_comb begin
    if (prev_btn == 1'b0 && manualgear == 1'b1) signal <= 1'b1;
    else signal <= 1'b0;
end

always_ff @(posedge clk) begin // speed up
    if (rst) begin
        speed <= 4'b0000;
        time_cnt <= 32'd0;
    end
    else begin
        if (time_cnt == 32'd1000000) begin
            time_cnt <= 32'd0;
            if (brake) begin
                if (mode == 1 && speed != 4'd0) speed <= speed - 1;
                else if (mode == 0 && speed > gear * 2 - 2) speed <= speed -
1;
            end
            else begin
                if (mode == 1 && speed != 4'd9) speed <= speed + 1;
                else if (mode == 0 && speed < gear * 2 - 1) speed <= speed +
1;
            end
        end
        else time_cnt <= time_cnt + 1;
    end
end

always_ff @(posedge clk) begin
    if (rst) begin
        gear <= 4'b0001;
    end
    else if (mode == 0 && signal) begin
        if (gear != 4'd5) gear <= gear + 1;
    end
    else if (mode == 1) begin
        case (speed)
            4'd0: gear <= 4'b0001;
            4'd1: gear <= 4'b0001;
            4'd2: gear <= 4'b0010;
        endcase
    end
end

```

```

        4'd3: gear <= 4'b0010;
        4'd4: gear <= 4'b0011;
        4'd5: gear <= 4'b0011;
        4'd6: gear <= 4'b0100;
        4'd7: gear <= 4'b0100;
        4'd8: gear <= 4'b0101;
        4'd9: gear <= 4'b0101;
    endcase
end
end
endmodule

```

```

# CLK input
set_property -dict {PACKAGE_PIN J19 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports clk];
#CLK接插孔

# RST input
set_property -dict {PACKAGE_PIN K18 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports rst];
#IO0接插孔

# mode input
set_property -dict {PACKAGE_PIN Y21 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports mode];
#IO14接插孔

# manualgear input
set_property -dict {PACKAGE_PIN AA21 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports manualgear];
#IO20接插孔

# brake input
set_property -dict {PACKAGE_PIN AA20 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports brake];
#IO18接插孔

# speed output
set_property -dict {PACKAGE_PIN M21 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports speed[3]];
#IO1接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN N20 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports speed[2]];
#IO2接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN N22 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports speed[1]];
#IO3接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN P21 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports speed[0]];
#IO4接插孔

# gear output
set_property -dict {PACKAGE_PIN P22 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports gear[3]];
#IO5接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN T21 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports gear[2]];
#IO6接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN U21 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports gear[1]];
#IO7接插孔
set_property -dict {PACKAGE_PIN R21 IO_STANDARD LVCMOS33} [get_ports gear[0]];
#IO8接插孔

# required if touch button used as manual clock source
set_property CLOCK_DEDICATED_ROUTE FALSE [get_nets CLK_IBUF]

```

```
set_property CFGBVS VCCO [current_design]
set_property CONFIG_VOLTAGE 3.3 [current_design]
```