

2023FPGA 国赛能力测试题

注：题目二选一即可，所有题目只验收仿真波形。

一、电梯控制电路

设计一个电梯控制电路，要求：

- 1) 大楼总共有 40 层，初始楼层为 1 层，当目标楼层符合条件，且与当前楼层不同时，电梯向目标楼层行进。为方便仿真，每个经过一个 clk，电梯经过一个楼层；
- 2) 电梯只有目标楼层按键和紧急按键。不考虑同时按下多个目标楼层按键的情况。
- 3) 2-9 层为未开发区域，正常情况下不能设定为目标楼层，但是在紧急情况下，按下 2-9 的楼层号后，如果检测到紧急按键 key 的上升沿，此时可以到达这些楼层；
- 4) 电梯限定只能承载 13 人、且不超过 1000Kg，人数或重量超标时均发出警报信号。

- 输入信号：目标楼层 H[7:0]、紧急按键key、当前人数 num[3:0]、重量[9:0](KG);
- 输出信号：当前楼层 N[7:0]，警报信号alert。

程序头：

```
module elevator#(parameter floor =  
    40)( input clk, rst_n,  
      input key, [7:0]H,[3:0]num, [9:0]weight,  
      output reg [7:0]N,  
      output alert  
    );  
endmodule
```

● Benchmark

```
module elevator_tb(  
);  
reg clk, rst_n, key;  
reg [7:0]H;  
reg [3:0]num;  
reg [9:0]weight;  
wire [7:0]N;  
wire alert;  
  
elevator test(  
    .clk(clk), .rst_n(rst_n),  
    .key(key), .H(H), .num(num), .weight(weight),  
    .N(N),  
    .alert(alert)  
);  
initial begin  
    clk = 0;  
    rst_n = 0;  
    #15
```

```

rst_n = 1;
forever
#5 clk = ~clk;
end
initial begin
    key = 0;
    H = 0;
    num = 0;
    weight = 0;
#20
    H = 30;
    num = 1;
    weight = 50;
#400
    H = 8;
#10
    key = 1;
    @ (negedge clk) ;key = 0;
#300
    H = 12;
    num = 14;
#20
    num = 10;
    weight = 1001;
#50
    weight = 900;
end
endmodule

```

答案如下：

这是一个针对2023年FPGA国赛能力测试题——“电梯控制电路”的详细设计文档。包含了全注释的Verilog代码、设计原理说明以及仿真波形分析。

一、详细注释版 Verilog 代码

```

code Verilog
downloadcontent_copy
expand_less
module elevator#(
    parameter floor = 40 // 参数定义：大楼总层数为40层
)(
    // --- 输入端口 ---
    input      clk,    // 系统时钟信号
    input      rst_n,  // 系统复位信号，低电平有效
    input      key,    // 紧急按键信号

```

```

input  [7:0] H,    // 目标楼层输入 (Input Floor)
input  [3:0] num,   // 电梯内当前人数
input  [9:0] weight, // 电梯内当前重量 (KG)

// --- 输出端口 ---
output reg [7:0] N,    // 电梯当前所在楼层 (Current Floor)
output      alert // 警报信号: 1表示超载或超员, 0表示正常
);

// --- 内部信号定义 ---
reg [7:0] target_floor; // 内部寄存器: 用于锁存有效的“目的楼层”
reg      key_d1;     // 延迟寄存器: 用于存储上一拍的按键状态
wire    key_rise;   // 线网: 表示按键的上升沿脉冲

// =====
// 1. 警报逻辑 (组合逻辑)
// =====
// 题目要求: 人数 > 13 或 重量 > 1000Kg 时发出警报
// 这是一个实时检测逻辑, 不依赖时钟边沿, 立即响应
assign alert = (num > 4'd13) || (weight > 10'd1000);

// =====
// 2. 按键边沿检测逻辑
// =====
// 为了检测 key 信号从 0 变 1 的瞬间 (上升沿), 我们需要记录它的上一个状态
always @(posedge clk or negedge rst_n) begin
    if (!rst_n)
        key_d1 <= 1'b0;
    else
        key_d1 <= key; // 每个时钟上升沿, 将当前 key 值存入 key_d1
end

// 当前为高(1) 且 上一刻为低(0) = 上升沿
assign key_rise = key & (~key_d1);

// =====
// 3. 主控制逻辑 (楼层更新与移动)
// =====
always @(posedge clk or negedge rst_n) begin
    // --- 复位状态 ---
    if (!rst_n) begin
        N      <= 8'd1; // 初始楼层设为 1
        target_floor <= 8'd1; // 初始目标也设为 1, 电梯静止
    end
    else begin
        // -----
    end
end

```

```

// A. 目标楼层设定逻辑 (Target Logic)
// -----
// 首先判断输入楼层 H 是否在合法的物理范围内 (1-40层)
if (H >= 8'd1 && H <= floor) begin

    // 情况1: 受限区域 (2层 到 9层)
    if (H >= 8'd2 && H <= 8'd9) begin
        // 只有当检测到紧急按键上升沿 (key_rise) 时, 才接受这个目标
        if (key_rise) begin
            target_floor <= H;
        end
        // 如果没有按键, target_floor 保持不变, 忽略当前的 H 输入
    end

    // 情况2: 正常区域 (1层 或 10-40层)
    else begin
        // 只要输入改变, 立即更新目标楼层
        target_floor <= H;
    end
end

// -----
// B. 电梯运动逻辑 (Movement Logic)
// -----
// 安全机制: 只有在没有警报 (alert == 0) 时电梯才允许移动
if (!alert) begin
    // 如果当前楼层 < 目标楼层, 向上运行
    if (N < target_floor) begin
        N <= N + 1'b1;
    end
    // 如果当前楼层 > 目标楼层, 向下运行
    else if (N > target_floor) begin
        N <= N - 1'b1;
    end
    // 如果 N == target_floor, 保持不变 (else 分支省略即保持)
end
// 如果 alert == 1, 电梯状态保持不变 (即悬停在当前楼层或停止运行)
end
end

```

二、设计说明文档

1. 功能概述

本模块实现了一个简易的40层电梯控制器。它能够根据输入的目标楼层控制电梯上下移动，同时具备特殊楼层（未开发区域）的访问权限控制，以及针对人数和重量的超载安

全报警功能。

2. 端口定义

端口名	方向	位宽	说明
clk	Input	1	系统时钟: 电梯运行的基准, 仿真中每1个clk移动一层。
rst_n	Input	1	复位信号: 低电平有效, 复位后电梯回到1层。
key	Input	1	紧急按键: 用于解锁2-9层的访问权限。
H	Input	8	目标楼层: 用户想要去的楼层号。
num	Input	4	人数: 电梯内当前乘客数量。
weight	Input	10	重量: 电梯内当前载重 (KG)。
N	Output	8	当前楼层: 电梯实时所在的位置。
alert	Output	1	警报: 1=超载/超员, 0=正常。

3. 核心逻辑详解

- 状态比较:** 系统内部维护一个 target_floor 寄存器。每个时钟周期, 系统比较当前楼层 N 与 target_floor 的关系。
 - $N < \text{target_floor}$: 电梯上行 ($N = N + 1$)。
 - $N > \text{target_floor}$: 电梯下行 ($N = N - 1$)。
 - $N == \text{target_floor}$: 电梯停止。
- 仿真简化:** 题目要求“每个经过一个 clk, 电梯经过一个楼层”, 因此没有设计加减速或开关门延迟, 直接在时钟沿进行加减操作。
- 需求:** 2-9层为未开发区域, 正常输入无效。只有配合紧急按键 key 才能前往。
- 实现:**
 - 设计了一个边沿检测电路 (key_rise)。
 - 当输入 H 处于 [2, 9] 区间时, 逻辑判断条件变严: 仅当 key_rise 为高时, 才将 H 赋值给 target_floor。
 - 如果 H 在 [2, 9] 区间但没有按键, target_floor 保持旧值, 电梯会继续前往之前的目标或停留在原地, 实现了“忽略无效请求”的功能。
- 阈值:** 人数上限 13人, 重量上限 1000KG。
- 逻辑:** $\text{alert} = (\text{num} > 13) \parallel (\text{weight} > 1000)$ 。
- 联锁反应:** 在 Verilog 代码中, 电梯移动逻辑被包裹在 if (!alert) 块中。这意味着一旦触发警报, 电梯将立即停止更新 N 的值 (即紧急制动/停止运行), 直到超载情况解除。

4. 仿真波形预期分析 (基于 Benchmark)

在运行 elevator_tb 仿真时, 应观察到以下关键时间点的行为:

- 复位阶段 (0 - 15ns)**
 - rst_n 为低, N 被强制置为 1, alert 为 0。
- 正常上行 (20ns - 400ns)**
 - 输入: H=30, num=1, weight=50。
 - 行为: H 是合法楼层, target_floor 更新为 30。
 - 波形: N 从 1 开始, 每个时钟周期加 1, 呈现阶梯状上升, 直到 N=30 停止。
- 受限区域访问失败 (400ns - 430ns)**
 - 输入: H=8 (受限层), key=0。
 - 行为: 由于没有按键信号, target_floor 保持为 30。

- 波形: N 保持在 30 不变, 电梯不动作。

4. 受限区域访问成功 (430ns - 730ns)

- 输入: key 产生一个脉冲 (0->1->0), 此时 H 仍为 8。
- 行为: 检测到上升沿, target_floor 更新为 8。
- 波形: N 开始从 30 递减, 每个时钟周期减 1, 直到 N=8。

5. 超员/超载报警 (730ns - 800ns)

- 输入: H=12。电梯本应向上运行。
- 事件A: num=14 (超员)。
 - 波形: alert 变高 (1)。电梯停止移动 (N 保持不变)。
- 事件B: num 恢复, 但 weight=1001 (超重)。
 - 波形: alert 保持高 (1)。电梯继续停止。
- 恢复: weight=900。
 - 波形: alert 变低 (0)。电梯恢复运行, N 开始增加, 前往 12 层。

二、非重叠序列检测

设计一个串行序列检测器，用来检测序列 011010，要求：

- 1、以每六个输入为一组，不检测重复序列，例如第一位数据不符合，则不考虑后五位。一直到第七位数据即下一组信号的第一位开始检测。
- 2、六位数据输入完成后，当信号满足该序列，在最后一位数据输入的下一拍指示信号 match 拉高一个周期，当不满足时，指示信号 not_match 拉高一个周期。

程序头：

```
module
    sequence_detect( input
        clk,
        input rst_n,
        input data,
        output reg match,
        output reg not_match
    );
endmodule
```

● Benchmark

```
module testbench();
    reg clk, rst_n, D_in;
    wire match, not_match;
    reg [23:0] data;
    initial begin
        clk=0;
        rst_n=0;
        D_in=0;
        data=24'b011100_011010_011110_011101;
        #5;
        rst_n=1;
    end
    always #10 clk<=~clk;
    always@(posedge clk)begin
        D_in <= data[23];
        data <= {data[22:0],data[23]};
    end
    sequence_detect test(
        .clk(clk),
        .rst_n(rst_n),
        .data(D_in),
        .match(match),
        .not_match(not_match)
    );
Endmodule
```

答案如下：

这是一个符合要求的非重叠序列检测器设计。

该设计采用计数器+移位寄存器的架构。由于题目要求“每六个输入为一组”，这是一种典型的块（Block）检测方式，而不是传统的滑动窗口检测。

1. 设计代码 (sequence_detect.v)

```
code Verilog
downloadcontent_copy
expand_less
module sequence_detect(
    input    clk,
    input    rst_n,
    input    data,
    output reg match,
    output reg not_match
);
// 定义目标序列
localparam [5:0] TARGET_SEQ = 6'b011010;
// 内部计数器，用于记录当前是每组6位数据的第几位 (0~5)
reg [2:0] cnt;
// 移位寄存器，用于缓存输入的序列
reg [5:0] shift_reg;

always @ (posedge clk or negedge rst_n) begin
    if (!rst_n) begin
        cnt    <= 3'd0;
        shift_reg <= 6'b0;
        match   <= 1'b0;
        not_match <= 1'b0;
    end
    else begin
        // 默认拉低输出信号 (产生脉冲)
        match   <= 1'b0;
        not_match <= 1'b0;
        // 数据移位进入寄存器
        // {shift_reg[4:0], data} 构成了包含当前最新输入在内的6位数据
        shift_reg <= {shift_reg[4:0], data};
        // 计数器逻辑
        if (cnt == 3'd5) begin
            // 一组6位数据接收完毕
            cnt <= 3'd0; // 计数器归零，准备下一组
            // 比较逻辑：检查当前移位寄存器里的值（包含刚进来的data）是否匹配
            // 注意：此时 shift_reg 尚未更新完成，所以要用组合逻辑拼接判断
            if ({shift_reg[4:0], data} == TARGET_SEQ) begin
                match <= 1'b1; // 匹配，下一拍拉高 match
            end
            else begin
                not_match <= 1'b1; // 不匹配，下一拍拉高 not_match
            end
        end
        else begin
    end
end
```

```

        // 组内计数
        cnt <= cnt + 1'b1;
    end
end
end

endmodule

```

2. 仿真测试代码 (testbench.v)

我对题目提供的Benchmark进行了微调（修正了全角引号等语法错误），并添加了波形输出以便观察。

```

code Verilog
downloadcontent_copy
expand_less
`timescale 1ns/1ns

module testbench();

reg clk;
reg rst_n;
reg D_in;

wire match;
wire not_match;

reg [23:0] data; // 存储测试向量

// 实例化被测模块
sequence_detect test(
    .clk(clk),
    .rst_n(rst_n),
    .data(D_in),
    .match(match),
    .not_match(not_match)
);

// 时钟生成
initial begin
    clk = 0;
    forever #10 clk = ~clk;
end

// 激励逻辑
initial begin
    rst_n = 0;
    D_in = 0;
    // 测试数据: 011100 (Fail), 011010 (Pass), 011110 (Fail), 011101 (Fail)
    data = 24'b011100_011010_011110_011101;

    #5;
    rst_n = 1;

    // 等待数据发送完毕 (24位 * 20ns = 480ns)
    #600;
    $stop;
end

// 数据发送逻辑

```

```

// 每个上升沿发送一位数据，从高位开始
always @(posedge clk) begin
    if (rst_n) begin
        D_in <= data[23];
        data <= {data[22:0], data[23]}; // 循环移位，或者补0均可
    end
end
endmodule

```

3. 设计说明与注释

1. 功能概述

本模块用于检测串行输入数据流中是否存在特定的 **6位** 序列 011010。

检测模式为 **非重叠 (Non-overlapping)**，即每6个时钟周期作为一个独立的检测窗口。

2. 核心逻辑

- **计数器 (cnt):**
 - 使用一个模6计数器 (0~5)。
 - 当 cnt 为 0 到 4 时，模块仅进行数据移位存储。
 - 当 cnt 为 5 时，表示当前组的最后一一位数据到达。此时进行比对，并决定下一周期的输出状态，同时将计数器重置为 0。
- **移位寄存器 (shift_reg):**
 - 用于串行转并行，保存最近输入的比特流。
- **输出控制:**
 - 题目要求“在最后一位数据输入的下一拍指示信号”。
 - 在 Verilog 中，在 $cnt == 5$ 的时刻赋值 $match <= 1$ ，由于是非阻塞赋值， $match$ 信号会在下一个时钟上升沿（即下一组数据的第一位输入时刻）变为高电平，持续一个周期。这完美符合题目时序要求。

3. 题目特殊要求解析

“例如第一位数据不符合，则不考虑后五位。一直到第七位数据即下一组信号的第一位开始检测。”

这句话本质上描述的是 **固定分块 (Fixed Block)** 的特性，而不是滑动窗口。

- **实现方式:** 通过 cnt 计数器强制每6位对齐。
- **逻辑体现:** 无论中间的数据是什么，比较逻辑只在 $cnt == 5$ (每组结束时) 触发一次。如果第一位就不对（例如目标是0，来了1），虽然电路仍在移位，但最终在第6位时的比对必然失败，从而触发 not_match，并等待计数器归零后开始下一组。这与题目描述的“不考虑后五位（即不进行中间的滑动匹配）”是一致的。

4. 仿真波形预期

输入数据为 011100_011010_011110_011101 (高位在前发送)。

1. **第1组 (011100):**
 - 不匹配。
 - 在第6个时钟后，not_match 拉高一个周期。
2. **第2组 (011010):**
 - 匹配。
 - 在第12个时钟后，match 拉高一个周期。
3. **第3组 (011110):**
 - 不匹配。
 - 在第18个时钟后，not_match 拉高一个周期。
4. **第4组 (011101):**
 - 不匹配。
 - 在第24个时钟后，not_match 拉高一个周期。