计算机组成原理



硬件描述语言 Verilog and SystemVerilog

2022年秋

内容

- ■Verilog简介
- □组合逻辑硬件描述
- □时序逻辑时序逻辑硬件描述

□大部分内容来自于Onur Mutlu教授(ETH)的上课 内容

为什么需要硬件描述语言?

- □ 硬件极其复杂,不可能直接用门电路搭接出最终的硬件 电路,通过硬件描述语言进行抽象,使得对硬件的描述 成为了可能
 - 晶体管(门级),连线
- □硬件描述语言
 - 可用于描述复杂的硬件设计
 - 可用于行为仿真(包括功能和时序)
 - 可用于硬件的综合
- □硬件描述语言被设计出来完成上述的目的
 - 不同的硬件描述语言有很多的相似性(VHDL, Verilog),完 成相同的目标
 - 语言功能通常可以直接映射,特别是对于常用的子集
 - Verilog (SystemVerilog) 在工业界常用

硬件设计的准则——层次化设计

https://techreport.com/review/21987/intel

口按照层次来组织硬件模块

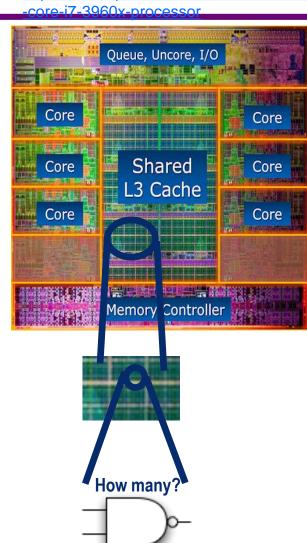
- 底层为 "基本原语" 门 (AND, OR, ...)
- 通过基本门的原件例化来实现简单模块 (e.g., 例如多路选择器 MUXes)
- 通过简单模块例化来实现复杂模块...

口层次化设计控制了复杂性

■ 类似于编程中的函数/方法的抽象

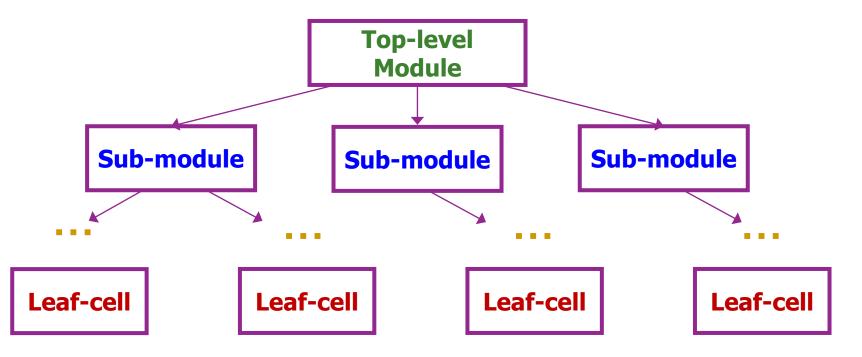
□复杂性是一个很大的问题

■ Sandy Bridge-E有2.27B个晶体管



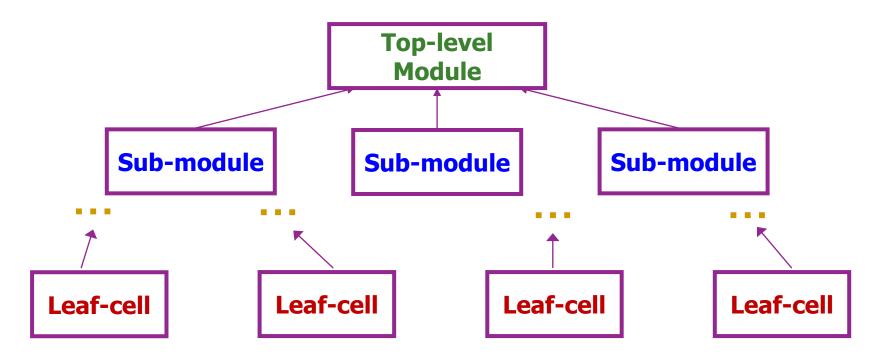
自顶向下的设计方法

- 定义顶层模块,并确定构建顶层模块所需的子模块
- 对子模块进行细分,直到最基本的门级电路(叶子单元 leaf-cell)
 - Leaf cell: 不能进一步分割的电路元件(例如, 逻辑门、原始单元库 元件等)。



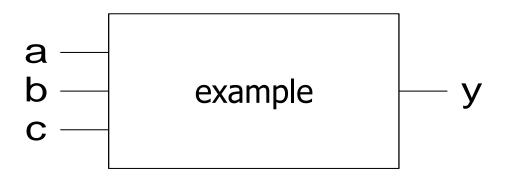
自底向上的设计方法

- 从基本模块开始构建
- 逐步从基本模块向上构造更加复杂的模块
- 直到最终设计完成最上层的顶层模块
- 两种方法不是互斥的,实际设计中需要综合使用

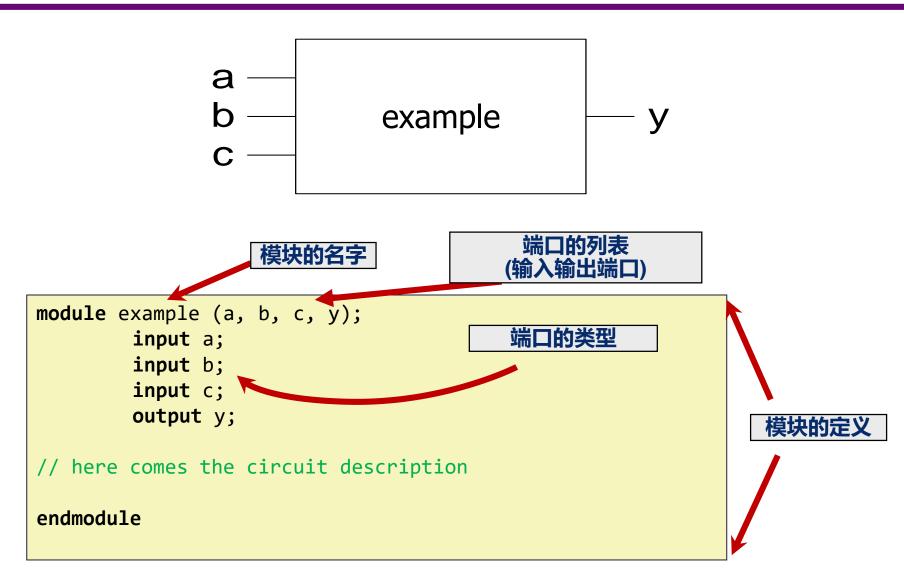


Verilog中定义一个模块

- □模块module是verilog(systemverilog)中的基本编程单元
- □首先是进行模块的定义:
 - 模块的名字
 - 模块端口的名字
 - 模块端口的方向(输入端口还是输出端口)
- □在模块定义的基础上描述模块的功能



模块实现



端口接口定义

口下面的代码是等价的

```
module test ( a, b, y );
    input a;
    input b;
    output y;
endmodule
```

端口名字和方向可以放在一起

信号数组

- 口多位的输入输出Input/Output (Bus)
 - [range_end : range_start]
 - 位数: range_end range_start + 1
- □举例:

```
input [31:0] a; // a[31], a[30] .. a[0]
output [15:8] b1; // b1[15], b1[14] .. b1[8]
output [7:0] b2; // b2[7], b2[6] .. b2[0]
input c; // single signal
```

- □ a 代表了一个32位的值 [31:0] a
- □ 通常使用 [31:0] 比 [0:31]普遍
- □ 无论如何定义, 要保持在程序中是一致的

位操作

```
// You can assign partial buses
wire [15:0] longbus;
wire [7:0] shortbus;
assign shortbus = longbus[12:5];

// Concatenating is by {}
assign y = {a[2],a[1],a[0],a[0]};

// Possible to define multiple copies
assign x = {a[0], a[0], a[0], a[0]};
assign y = { 4{a[0]} };
```

基本的语法

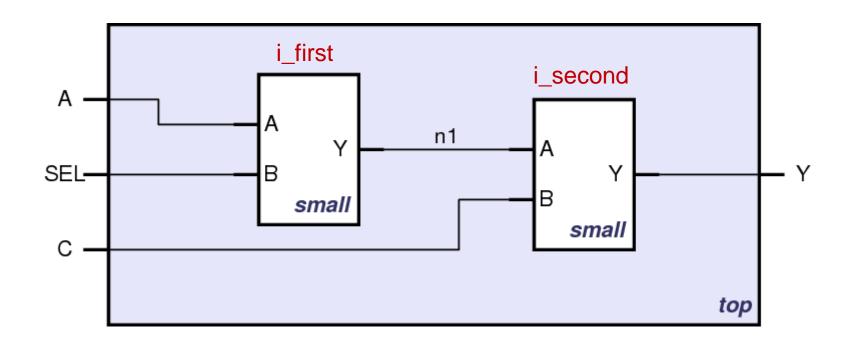
- □区分大小写
- □标识符不可以以数字开始(和c语言一致)
- □空白字符忽略
- 口注释

```
// Single line comments start with a //
/* Multiline comments
are defined like this */
```

Verilog两种基本实现风格

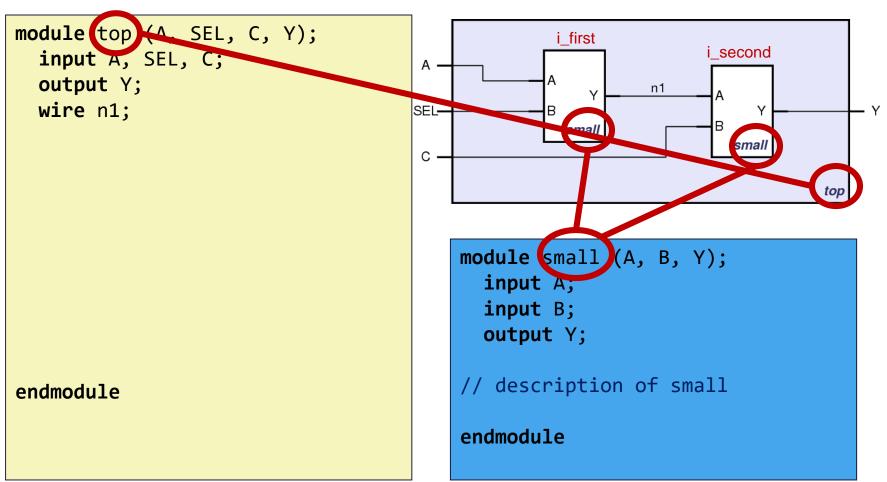
- □结构描述(门级描述)
 - 更像进行硬件的设计
 - 模块主体包含电路的门级描述
 - 描述模块是如何相互连接的
 - 每个模块包含其它模块(实例)以及这些模块之间的互 连关系
- 口行为描述
 - 描述模块的行为,而不设计具体的模块
 - 包含逻辑和数学运算符
 - 抽象水平高于门级描述
 - 相同的行为描述会有多种可能的门级实现方式
- □实际的系统会同时使用上述的两种实现方式

结构描述: 实例化一个模块

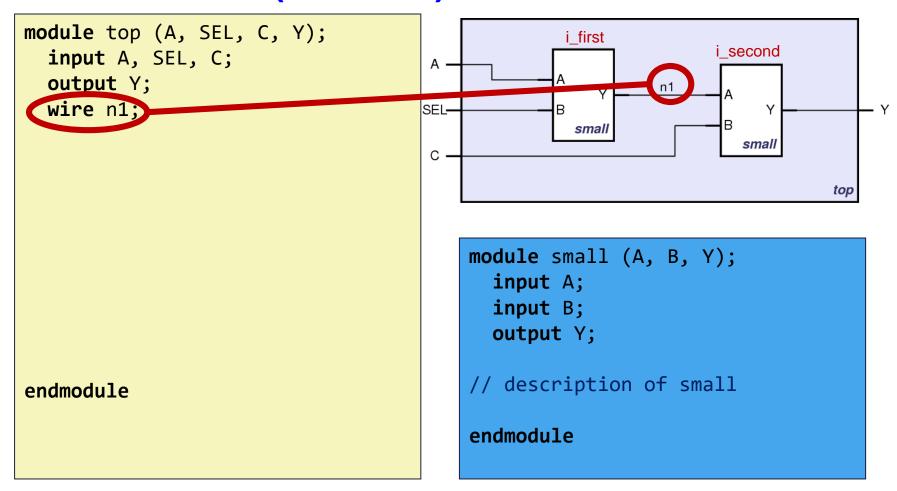


top的模块由两个small模块组成,上图是它 们直接的连线关系

口模块的定义



口定义连线关系 (模块互联)



口第一个例化的 "small"模块

```
module top (A, SEL, C, Y);
                                                   i first
                                                                  i second
  input A, SEL, C;
  output Y;
  wire n1;
                                                    small
                                                                    small
  instantiate small once
small i_first ( .A(A),
                                                                             top
                 .B(SEL),
                 .Y(n1)
                                          module small (A, B, Y);
                                            input A;
                                            input B;
                                            output Y;
                                          // description of small
endmodule
                                          endmodule
```

口第二个例化的 "small"模块

```
module top (A, SEL, C, Y);
  input A, SEL, C;
  output Y;
 wire n1;
// instantiate small once
small i first ( .A(A),
                .B(SEL),
                .Y(n1) );
  instantiate small second to
small i_second ( .A(n1),
           .B(C),
           .Y(Y));
endmodule
```

```
i first
                               second
SEL-
               smal
                                 smal
С
                                          top
    module small (A, B, Y);
       input A;
       input B;
       output Y;
    // description of small
    endmodule
```

口模块实例化的简短形式

```
module top (A, SEL, C, Y);
  input A, SEL, C;
  output Y;
  wire n1;
// alternative short form
small i first ( A, SEL, n1 );
/* In short form above,
   pin order very important */
// safer choice; any pin order
small i second (.B(C),
           .Y(Y),
           .A(n1));
endmodule
```

```
A i_first i_second
SEL B M N B Small
C top
```

```
module small (A, B, Y);
  input A;
  input B;
  output Y;

// description of small
endmodule
```

简短的形式不是好的做法 降低了代码的可维护性

- □支持基本的逻辑门作为预定义的基本模块
 - 这些基本模块像其它模块一样被实例化,它们在Verilog中被预定义,不需要模块定义

```
module mux2(input d0, d1,
                                        d0
                                              d1
            input s,
            output y);
   wire ns, y1, y2;
   not g1 (ns, s);
                                                 y2
                                       y1
   and g2 (y1, d0, ns);
   and g3 (y2, d1, s);
   or g4 (y, y1, y2);
endmodule
```

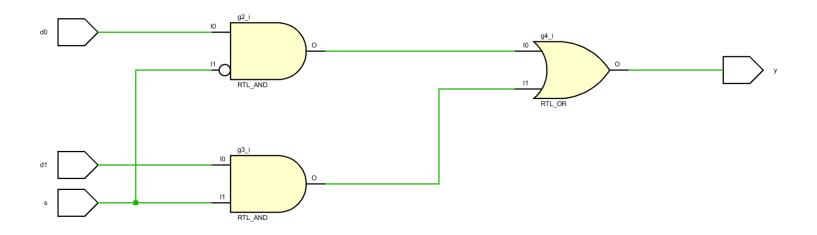
✓ RTL ANALYSIS

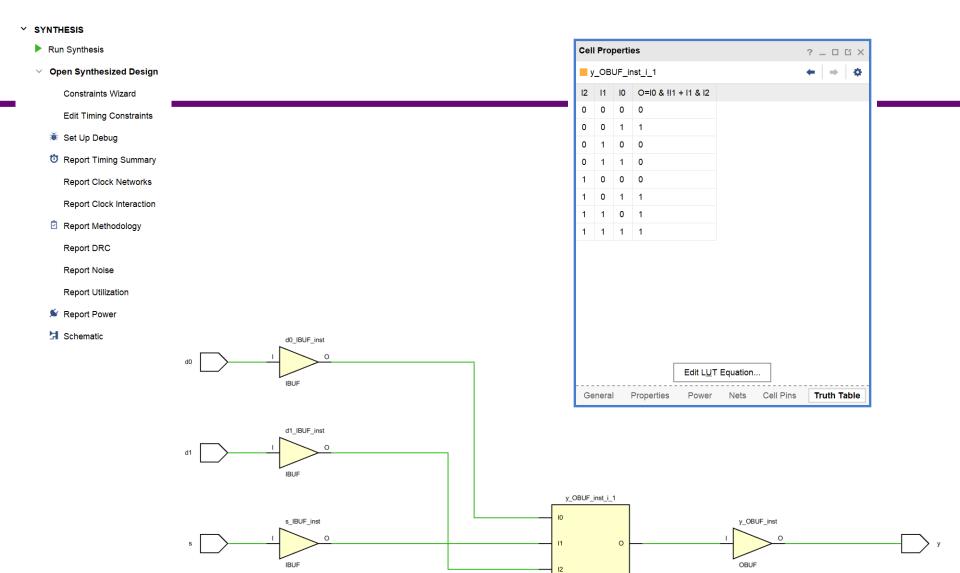
- ∨ Open Elaborated Design
 - Report Methodology

Report DRC

Report Noise

□ Schematic





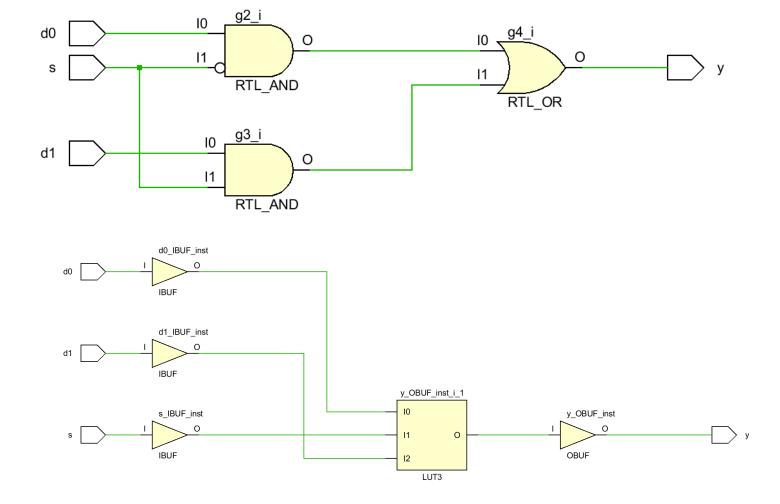
LUT3

行为描述

```
module mux2(input d0, d1,
            input s,
            output y);
// here comes the circuit description
assign y = d0 \& !s |
            d1 & s;
endmodule
```

行为描述: 实现结果

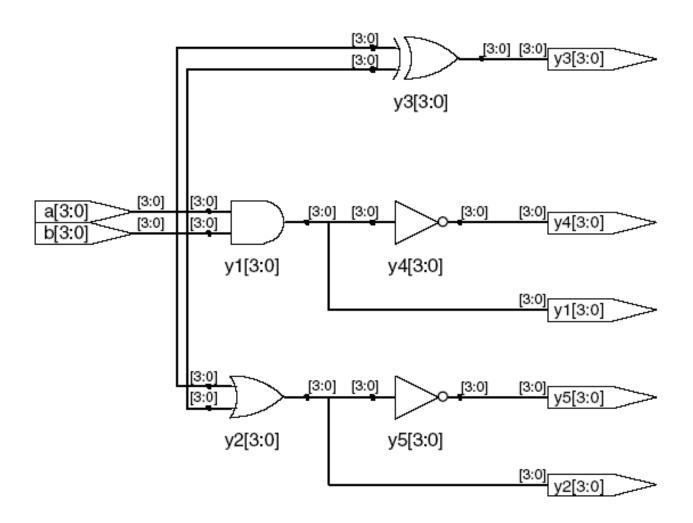
行为描述同样定义了硬件电路的模型



行为描述中的位操作

```
module gates(input [3:0] a, b,
             output [3:0] y1, y2, y3, y4, y5);
   /* Five different two-input logic
      gates acting on 4 bit buses */
   assign y1 = a & b; // AND
   assign y2 = a | b; // OR
   assign y3 = a ^ b; // XOR
   assign y4 = \sim(a \& b); // NAND
   assign y5 = \sim(a \mid b); // NOR
endmodule
```

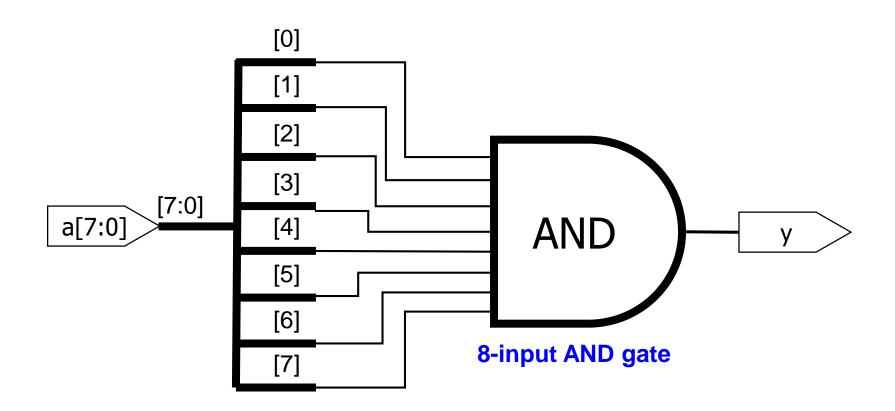
实现结果



行为描述中的归并操作

```
module and8(input [7:0] a,
           output y);
  assign y = &a;
  // &a is much easier to write than
  // assign y = a[7] & a[6] & a[5] & a[4] &
           a[3] & a[2] & a[1] & a[0];
endmodule
```

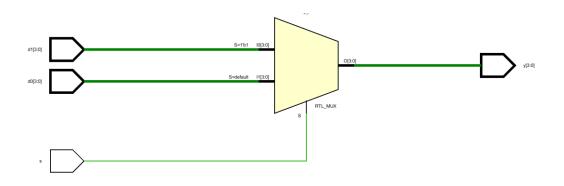
实现结果

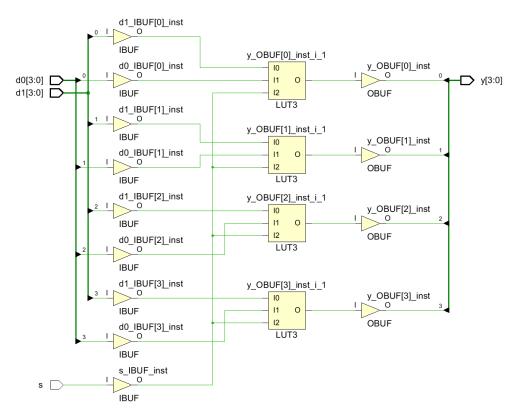


行为描述中的条件赋值

- □?:是三元操作符:
 - S
 - d1
 - d0

实现结果





条件赋值2

```
module mux4(input [3:0] d0, d1, d2, d3
           input [1:0] s,
           output [3:0] y);
  assign y = s[1] ? ( s[0] ? d3 : d2)
                  : (s[0] ? d1 : d0);
 // if (s1) then
 // if (s0) then y=d3 else y=d2
 // else
 // if (s0) then y=d1 else y=d0
endmodule
```

条件赋值3

```
module mux4(input [3:0] d0, d1, d2, d3
            input [1:0] s,
            output [3:0] y);
   assign y = (s == 2'b11) ? d3 :
              (s == 2'b10) ? d2 :
              (s == 2'b01)? d1:
              d0;
// if (s = "11") then y= d3
// else if (s = "10") then y= d2
// else if (s = "01" ) then y= d1
// else
                            v = d\theta
endmodule
```

操作符优先级

Highest

~	NOT	
*,/,%	mult, div, mod	
+, -	add,sub	
<<,>>>	shift	
<<<,>>>	arithmetic shift	
<, <=, >, >=	comparison	
==, !=	equal, not equal	
&, ~&	AND, NAND	
^, ~^	XOR, XNOR	
, ~	OR, NOR	
?:	ternary operator	

Lowest

Verilog中的数字表达

N' Bxx

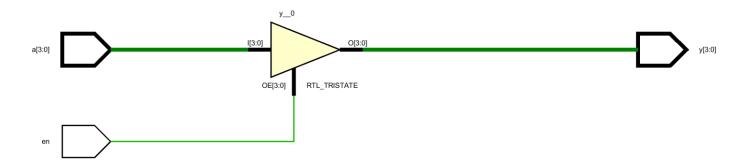
8' b0000 0001

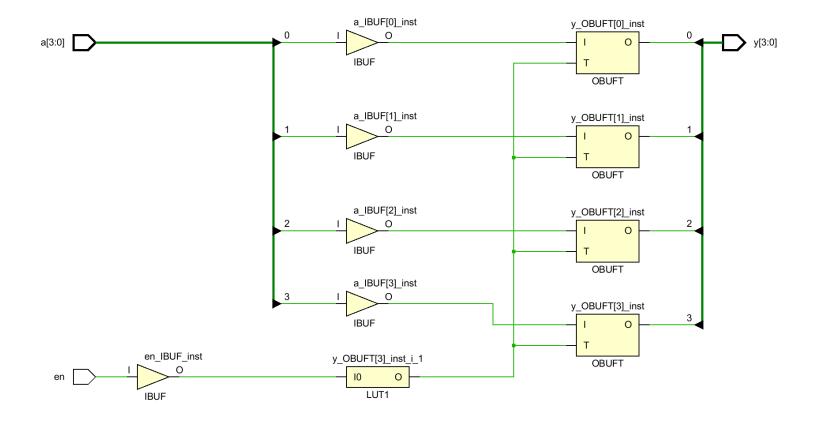
- □ (N) 位数
 - 表示将使用多少比特来存储数值
- □ (B) Base
 - 基数 b (binary), h (hexadecimal), d (decimal), o (octal)
- □ (xx) 数值
 - 以基数表示的值
 - 也可以有X(无效的,不关心的)和Z(高阻态),作为数值
 - 可以使用下划线 _ 来提高可读性

数值举例

Verilog	Stored Number	Verilog	Stored Number
4'b1001	1001	4'd5	0101
8'b1001	0000 1001	12'hFA3	1111 1010 0011
8'b0000_1001	0000 1001	8'012	00 001 010
8'bxX0X1zZ1	XXOX 1ZZ1	4'h7	0111
'b01	0000 0001	12'h0	0000 0000 0000
	32 bits (default)		

高阻态的表达





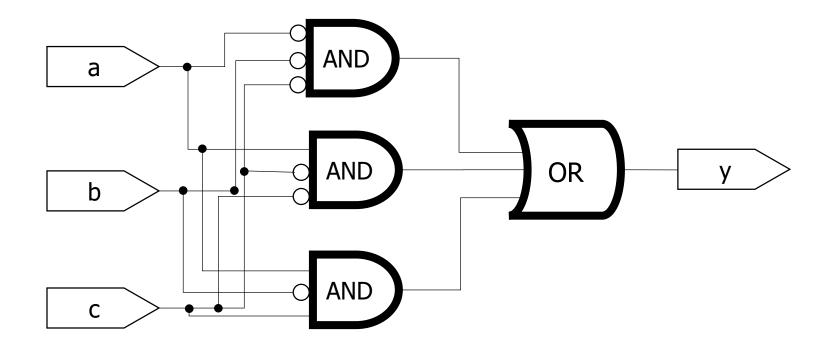
高阻态下的真值表

AND		A			
		0	1	Z	X
В	0	0	0	0	0
	1	0	1	X	X
	Z	0	X	X	Х
	X	0	X	X	X

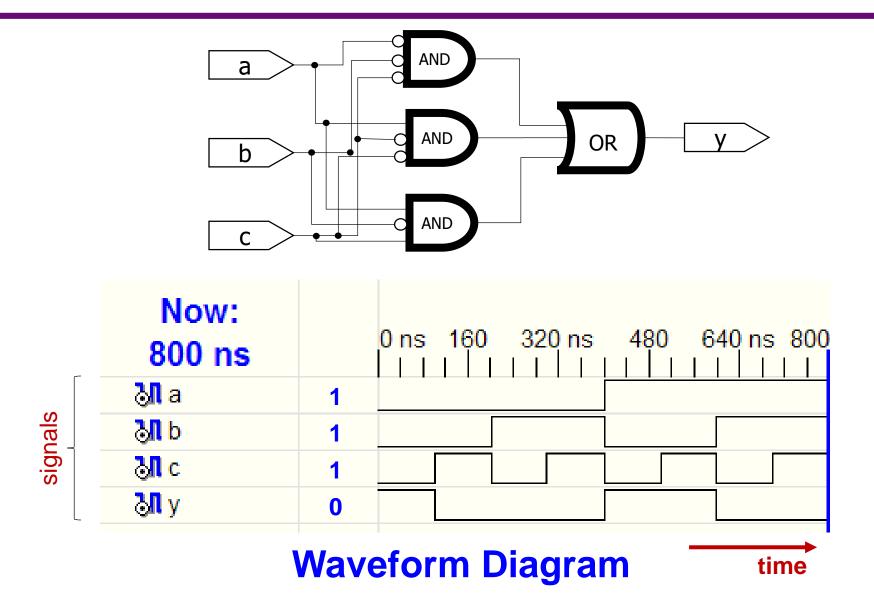
数字逻辑电路中的波形

```
module example (a, b, c, y);
      input a;
      input b;
      input c;
      output y;
// here comes the circuit description
assign y = ~a & ~b & ~c
            a & ~b & ~c
            a & ~b & c;
endmodule
```

综合的结果



仿真波形



硬件编程注意事项

One of the most common mistakes for beginners is to think of HDL as a computer program rather than as a shorthand for describing digital hardware. If you don't know approximately what hardware your HDL should synthesize into, you probably won't like what you get. You might create far more hardware than is necessary, or you might write code that simulates correctly but cannot be implemented in hardware. Instead, think of your system in terms of blocks of combinational logic, registers, and finite state machines. Sketch these blocks on paper and show how they are connected before you start writing code.

- □ 初学者通常的错误是认为HDL是计算机编程语言,而不是数字硬件的描述语言
- □ 如果不知道被综合成什么样的硬件,那很有可能就是不对的
- □ 正确的做法: 从组合逻辑, 寄存器, 有限状态机的角度来考虑系统。可以在写代码之前在纸上绘制模块以及它们之间的连线情况

42

比较器的多种不同代码实现

□可能使用到的模块定义

An XNOR gate

An AND gate

结构描述实现

```
module compare (input a0, a1, a2, a3, b0, b1, b2, b3,
                output eq);
      wire c0, c1, c2, c3, c01, c23;
MyXnor i0 (.A(a0), .B(b0), .Z(c0)); // XNOR
MyXnor i1 (.A(a1), .B(b1), .Z(c1)); // XNOR
MyXnor i2 (.A(a2), .B(b2), .Z(c2)); // XNOR
MyXnor i3 (.A(a3), .B(b3), .Z(c3)); // XNOR
MyAnd haha (.A(c0), .B(c1), .Z(c01)); // AND
MyAnd hoho (.A(c2), .B(c3), .Z(c23)); // AND
MyAnd bubu (.A(c01), .B(c23), .Z(eq)); // AND
endmodule
```

逻辑操作符实现

```
module compare (input a0, a1, a2, a3, b0, b1, b2, b3,
                output eq);
       wire c0, c1, c2, c3, c01, c23;
MyXnor i0 (.A(a0), .B(b0), .Z(c0)); // XNOR
MyXnor i1 (.A(a1), .B(b1), .Z(c1)); // XNOR
MyXnor i2 (.A(a2), .B(b2), .Z(c2)); // XNOR
MyXnor i3 (.A(a3), .B(b3), .Z(c3)); // XNOR
assign c01 = c0 \& c1;
assign c23 = c2 \& c3;
assign eq = c01 \& c23;
endmodule
```

不使用中间连线信号名字

```
module compare (input a0, a1, a2, a3, b0, b1, b2, b3,
                output eq);
       wire c0, c1, c2, c3;
MyXnor i0 (.A(a0), .B(b0), .Z(c0)); // XNOR
MyXnor i1 (.A(a1), .B(b1), .Z(c1)); // XNOR
MyXnor i2 (.A(a2), .B(b2), .Z(c2)); // XNOR
MyXnor i3 (.A(a3), .B(b3), .Z(c3)); // XNOR
// assign c01 = c0 & c1;
// assign c23 = c2 & c3;
// assign eq = c01 \& c23;
assign eq = c0 \& c1 \& c2 \& c3;
endmodule
```

使用信号数组(总线)

```
module compare (input [3:0] a, input [3:0] b,
                output eq);
      wire [3:0] c; // bus definition
MyXnor i0 (.A(a[0]), .B(b[0]), .Z(c[0])); // XNOR
MyXnor i1 (.A(a[1]), .B(b[1]), .Z(c[1])); // XNOR
MyXnor i2 (.A(a[2]), .B(b[2]), .Z(c[2])); // XNOR
MyXnor i3 (.A(a[3]), .B(b[3]), .Z(c[3])); // XNOR
assign eq = &c; // short format
endmodule
```

按位操作运算符

```
module compare (input [3:0] a, input [3:0] b,
                output eq);
       wire [3:0] c; // bus definition
MyXnor i0 (.A(a[0]), .B(b[0]), .Z(c[0])); // XNOR
MyXnor i1 (.A(a[1]), .B(b[1]), .Z(c[1])); // XNOR
MyXnor i2 (.A(a[2]), .B(b[2]), .Z(c[2])); // XNOR
MyXnor i3 (.A(a[3]), .B(b[3]), .Z(c[3])); // XNOR
assign eq = &c; // short format
endmodule
```

最高层的抽象

```
module compare (input [3:0] a, input [3:0] b,
                 output eq);
// assign c = \sim(a \land b); // XNOR
// assign eq = &c; // short format
assign eq = (a == b) ? 1 : 0; // really short
endmodule
```

模块参数

□如果需要N位的比较器呢?

参数化模块的例化

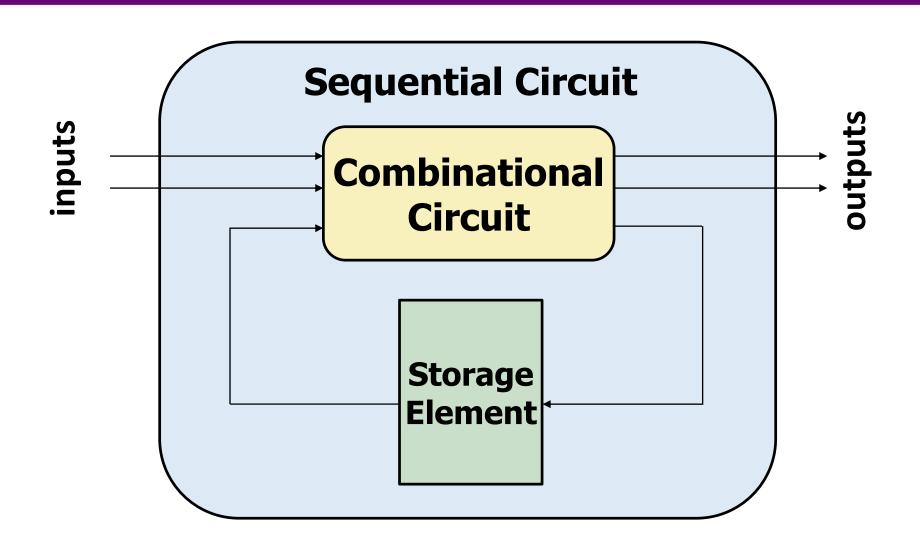
延时的指定

- □在程序中可以指定延时。
- □延时是不可综合的,但是在仿真中非常有用
- □用来仿真硬件的模型
- □1ns代码中时间的单位,1ps仿真的粒度

```
'timescale 1ns/1ps
module simple (input a, output z1, z2);

assign #5 z1 = ~a; // inverted output after 5ns
assign #9 z2 = a; // output after 9ns
endmodule
```

时序逻辑电路描述



Verilog时序逻辑编程

- □定义具有记忆单元的模块
 - 锁存器latch,触发器flipflop,状态机FSM
- □时序逻辑通过时钟来"触发"
 - 锁存器电平触发
 - 触发器时钟边沿触发,我们仅使用边沿触发
- □时序逻辑编程需要用到
 - always过程语句
 - posedge/negedge触发条件

always过程块

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

每当敏感度列表中的事件发生时。 语句就会被执行

触发器(基于触发器的寄存器)1

- posedge 在时钟上升沿响应(处在敏感列表中)
- always过程块内部的语句会在时钟上升沿的时候得到执行
- 时钟上升沿来临时,d被拷贝入q

触发器(基于触发器的寄存器)2

- assign 语句不会在always过程块内部使用
- <= 非阻塞赋值

触发器(基于触发器的寄存器)3

- 赋值变量需要被声明为reg
- reg这个名字不一定意味着这个值是一个寄存器(可以是, 但不一定是)。

赋值语句

□持续赋值语句(continuous assignments)

- □assign为持续赋值语句,主要用于对wire型变量的赋值。
- □比如: assign c=a&b;
- □在上面的赋值中, a,b,c三个变量皆为wire型变量, a 和b信号的任何变化, 都将随时反映到c上来

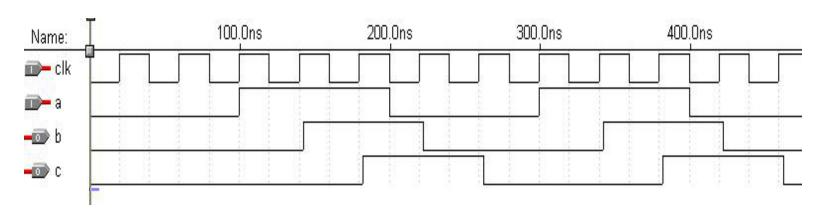
过程赋值语句

- □过程赋值语句多用于对reg型变量进行赋值。
- □(1)非阻塞(non_blocking)赋值方式
- □赋值符号为"<=", 比如: b<=a; 非阻塞赋值在整个过程 块结束时才完成赋值操作, 即b的值并不是立刻就改变的。
- □(2)阻塞(blocking)赋值方式
- □赋值符号为"=",如: b=a; 阻塞赋值语句在该语句结束时就立即完成赋值操作,即b的值在该条语句结束后立刻改变。如果在一个块语句中,有多条阻塞赋值语句,那么在前面的赋值语句没有完成之前,后面的语句不能被执行,仿佛被阻塞了(blocking)一样,因此被称为是阻塞赋值方式。

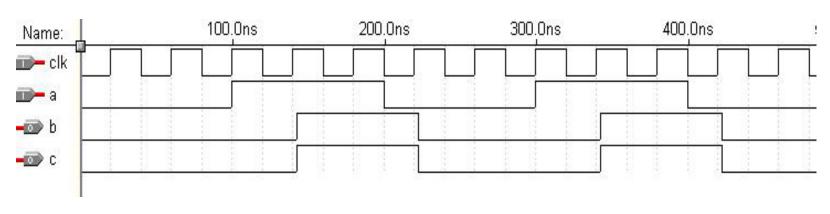
阻塞赋值与非阻塞赋值

```
module non block(c,b,a,clk);
 output c,b;
 input clk,a;
                                    module block(c,b,a,clk);
 reg c,b;
                                     output c,b;
 always @(posedge clk)
                                     input clk,a;
 begin
                                     reg c,b;
  b<=a;
                                     always @(posedge clk)
  c<=b;
                                     begin
 end
                                      b=a;
endmodule
                                      c=b;
                                     end
                                    endmodule
```

阻塞赋值与非阻塞赋值的仿真波形

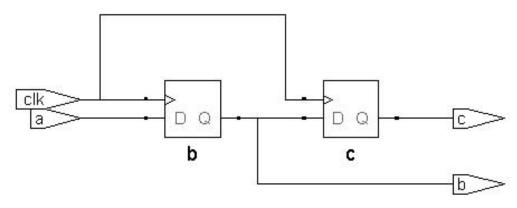


非阻塞赋值仿真波形图

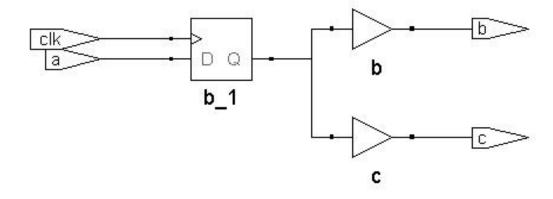


阻塞赋值仿真波形图

阻塞赋值和非阻塞赋值的综合结果



非阻塞赋值综合结果



阻塞赋值综合结果

赋值语句的遵从规则

- □在时序逻辑上使用非阻塞赋值
- □在组合逻辑上使用阻塞赋值
- □在组合逻辑上也可以使用连续赋值语句assign

□ 在always过程块中使用阻塞赋值和非阻塞赋值需要 仔细考虑不同赋值的特征

顺序执行与并发执行

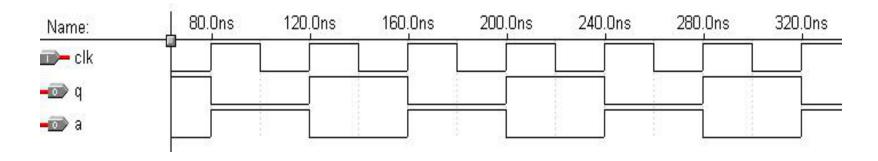
- □两个或者多个always过程块,assign持续赋值语句, 实例元件调用等操作都是同时执行的。
- □在always模块内部,其语句如果是非阻塞赋值,也是并发执行的;而如果是阻塞赋值,则语句是按照指定的顺序执行的,语句的书写顺序对程序执行结果有着直接的影响。

顺序执行的例子

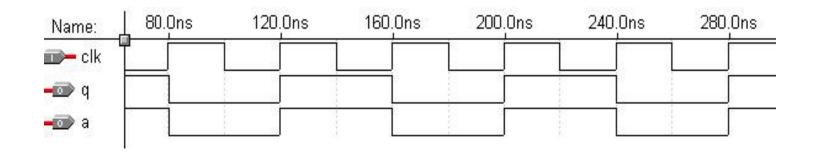
```
□顺序执行模块1
 module serial1(q,a,clk);
 output q,a;
 input clk;
 reg q,a;
 always @(posedge clk)
    begin
       q = \sim q;
      a = \sim q;
    end
 endmodule
```

```
□顺序执行模块2
 module serial2(q,a,clk);
 output q,a;
 input clk;
 reg q,a;
 always@(posedge clk)
    begin
      a = \sim q;
      q = \sim q;
    end
 endmodule
```

顺序执行的时序效果

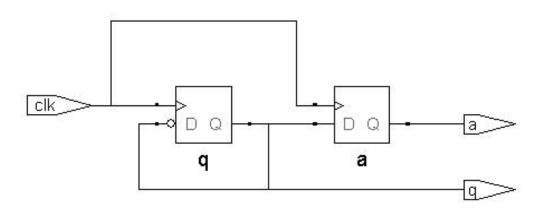


顺序执行模块1仿真波形图

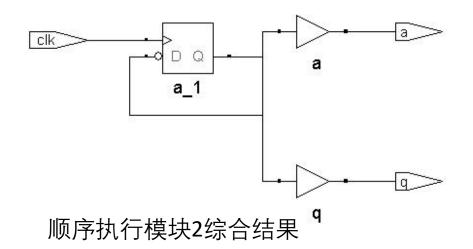


顺序执行模块2仿真波形图

顺序执行模块的综合结果



顺序执行模块1综合结果



同步复位与异步复位

□复位信号用于将硬件初始化到一个已知状态

■ 通常在系统启动时激活(上电时)

口异步复位

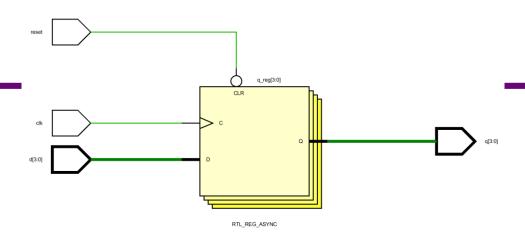
- 复位信号的采样独立于时钟
- 复位信号具有最高的优先权
- 对毛刺敏感,可能会有亚稳态的问题

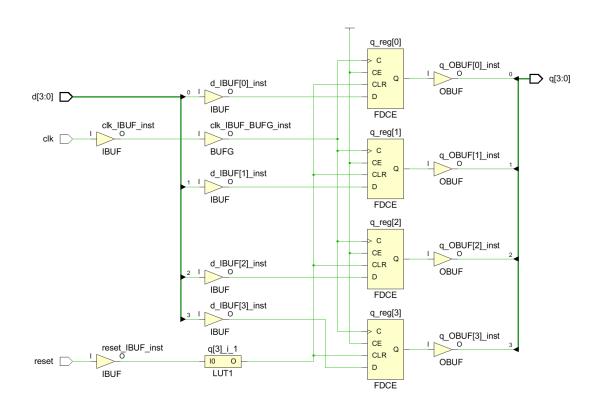
口同步复位

- 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。
- 完全同步电路的结果

异步重置的触发器1

- 在这个例子中: 有两个事件可以触发这个过程语句
 - □ 在clk上有一个上升沿
 - □ 复位时的下降沿



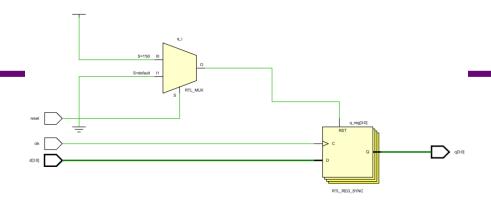


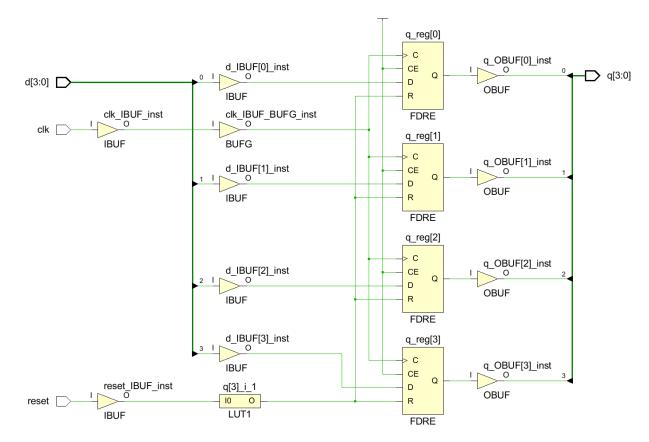
异步重置的触发器2

- 首先检查复位:如果复位为0,q被设置为0。
 - 这是一个异步复位,因为复位可以独立于时钟发生(在复位信号的负边沿)
- 如果没有复位,那么常规赋值就会生效

同步重置的触发器1

- 该过程只对时钟正边沿敏感
 - □ 复位只在时钟上升时发生,这是一个同步复位





always过程块

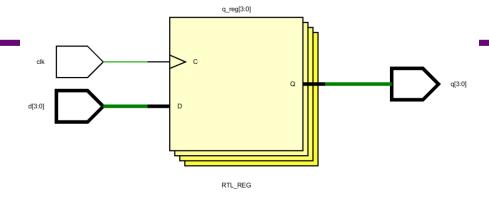
```
module example (input
                                clk,
               input [3:0] d,
               output reg [3:0] q);
 wire [3:0] normal;  // standard wire
  reg [3:0] special; // assigned in always
 always @ (posedge clk)
   special <= d;</pre>
                  // first FF array
 assign normal = ~special; // simple assignment
 always @ (posedge clk)
                            // second FF array
   q <= normal;</pre>
endmodule
```

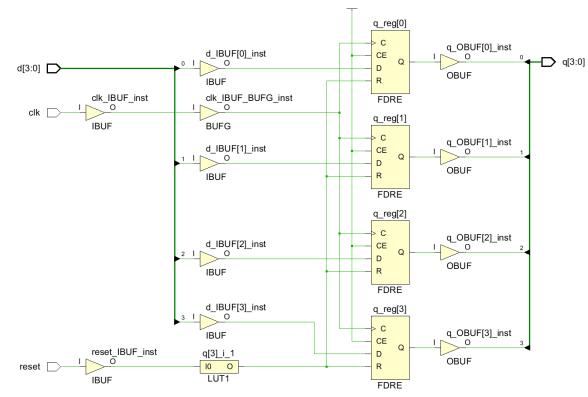
可以有多个always过程块

不允许在不同的always过程块中给相同的信号赋值 为什么?

always过程块的记忆

这个过程语句描述的是时钟正边沿时候的动作 如果时钟信号不是正边沿(高电平1,低电平0,或者负边沿)怎么办? → 保持不变:这就是过程块记忆实现时序逻辑

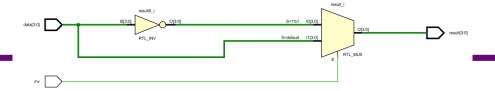


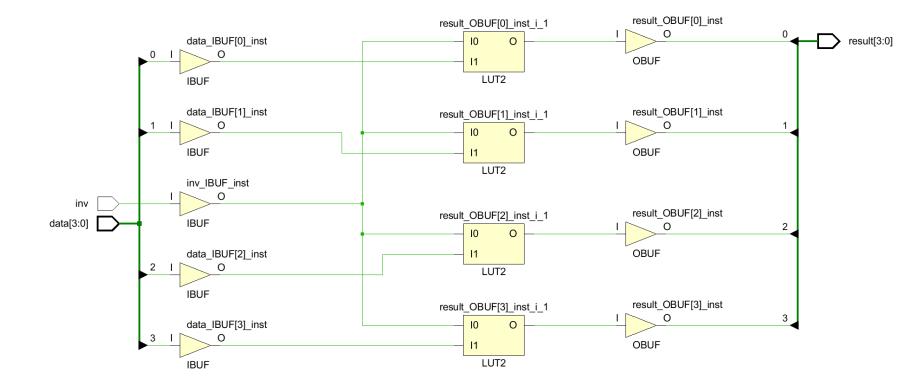


. .

不带有记忆效应的always过程块

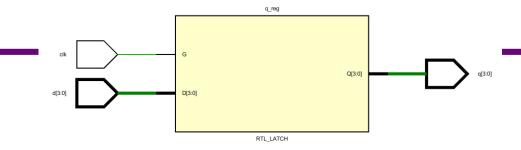
上述过程块敏感信号是inv和data的电平,穷尽了所有的情况,没有记忆, 是组合逻辑过程块

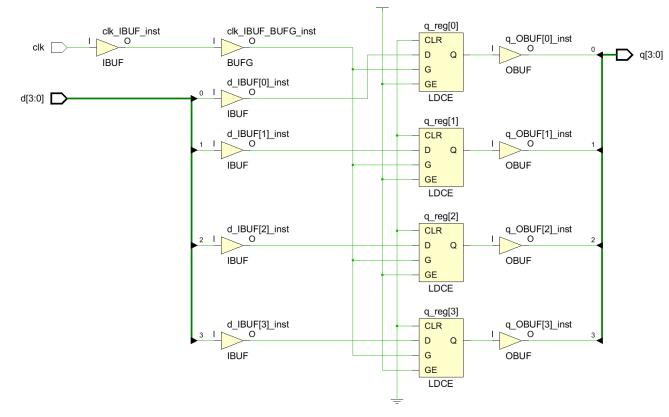




锁存器

这是电平响应,只规定了clk高电平时候的动作 else部分确实,代表这部分q值保持不变,被综合为锁存器





SystemVerilog描述always过程块不同属性

在SystemVerilog中指定过程块的属性可以让系统帮助我们检查,预防出错在我们的实验中不要出现latch,也不要同时响应时钟的上边沿和下边沿(FPGA中无此器件)

使用always会不小心生成锁存器

```
wire enable, data;
reg out_a, out_b;

always @ (*) begin
    out_a = 1'b0;
    if(enable) begin
    out a = data;
    out_b = data;
    end
end

No assignment for ~enable
```

```
wire enable, data;
reg out_a, out_b;

always @ (data) begin
    out_a = 1'b0;
    out_b = 1'b0;
    if enable begin
    out_a = data;
    out_b = data;
    end
end Not in the sensitivity list
```

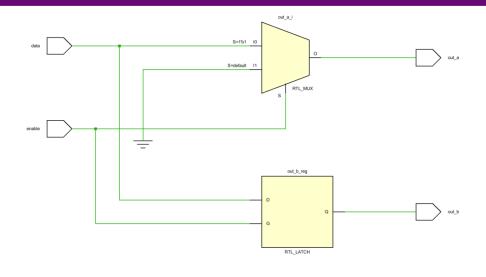
Sequential

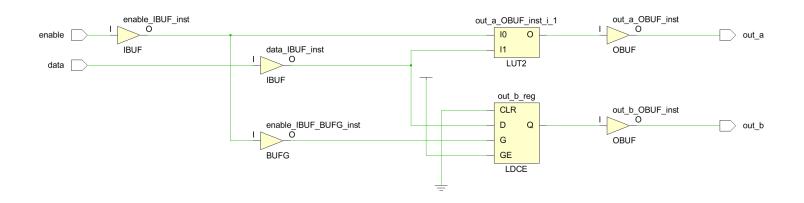
Sequential

使用SystemVerilog就会收到检查错误的消息确定自己实现组合逻辑,请使用always_comb

```
wire enable, data;
reg out_a, out_b;

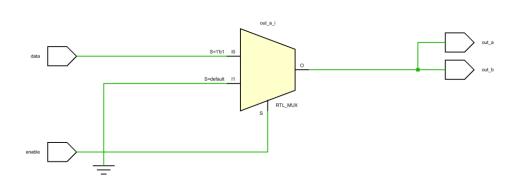
always @ (*) begin
    out_a = 1'b0;
    if(enable) begin
        out_a = data;
        out_b = data;
    end
end
```

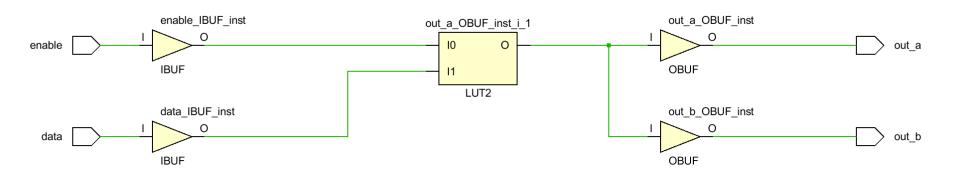




```
wire enable, data;
reg out_a, out_b;

always @ (data) begin
    out_a = 1'b0;
    out_b = 1'b0;
    if(enable) begin
        out_a = data;
        out_b = data;
    end
end
```





case语句

```
module sevensegment (input
                              [3:0] data,
                   output reg [6:0] segments);
 always @ ( * )
                        // * is short for all signals
  always_comb
   case (data)
                     // case statement
     4'd0: segments = 7'b111 1110; // when data is 0
     4'd1: segments = 7'b011_0000; // when data is 1
     4'd2: segments = 7'b110_1101;
     4'd3: segments = 7'b111 1001;
     4'd4: segments = 7'b011_0011;
     4'd5: segments = 7'b101 1011;
     // etc etc
     default: segments = 7'b000_0000; // required
   endcase
endmodule
```

casex, casez使用通配符

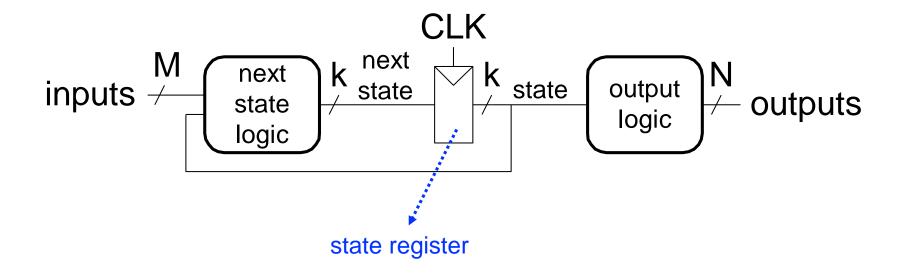
```
always_comb
begin
    {int2, int1, int0} = 3'b000;
    casez (irq)
        3'b1?? : int2 = 1'b1;
        3'b?1? : int1 = 1'b1;
        3'b??1 : int0 = 1'b1;
        default: {int2, int1, int0} = 3'b000;
        endcase
end
```

代码中禁止使用casex,通配的话用casez就好

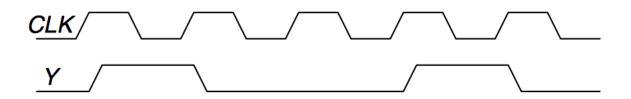
FSM编程

□每个有限状态机包含三个部分

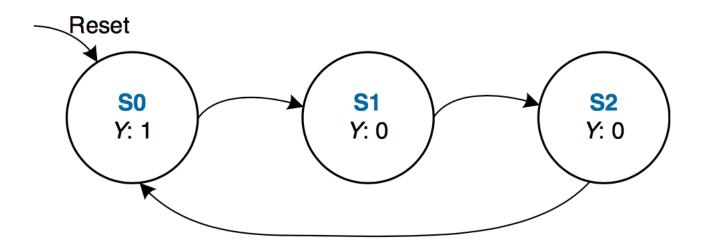
- 现态逻辑 (时序逻辑)
- 次态逻辑 (组合逻辑)
- 输出逻辑 (组合逻辑)



FSM举例:三分频率1



在每3个时钟周期中,输出Y为高电平。换句话说,该输出将时钟的频率除以3。



FSM举例:三分频率2

```
module divideby3FSM (input clk, input reset, output q);
  reg [1:0] state, nextstate;
  parameter S0 = 2'b00; parameter S1 = 2'b01; parameter S2 = 2'b10;
  always @ (posedge clk, posedge reset) // state register
     if (reset) state <= S0;</pre>
     always @ (*)
                                    // next state logic
     case (state)
        S0: nextstate = S1;
        S1: nextstate = S2;
        S2: nextstate = S0;
        default: nextstate = S0;
     endcase
  assign q = (state == S0);  // output logic
endmodule
```

状态编码

- □ 常用的编码方式
- □ 顺序编码
- □ 格雷编码
- □ 约翰逊编码
- □ 一位热码

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

SystemVerilog

- □ System Verilog 中,一切都可以是 logic
- □不必显式区分 wire 和 reg
 - wire确实是连线,而reg不一定被综合成寄存器
- □在不同的环境下自动被推断为寄存器或组合逻辑
- □可以(几乎在)所有场合代替原有的 wire 和 reg

例子

```
logic [3:0] counter, counter_next;
logic counter_wrap;
// combinational logic
assign counter_wrap = counter == 4'b1111;
// also combinational logic
always_comb begin
 counter_next = counter + 1;
end
// sequential logic
always_ff @(posedge clk) begin
if (reset) begin
  counter <= 'b0;</pre>
 end
 else begin
  counter <= counter + 1;</pre>
 end
end
```

例子 (错误)

```
logic not_latch, must_be_seq;
always_comb begin
 if (some_cond) begin
  not_latch = 1'b1;
 end
// latch (no else) in always_comb -- synthesis error
end
always_ff @(clk) begin
 must_be_seq <= 1'b1;</pre>
// no trigger edge in always_ff -- synthesis error
end
```

unique 与 priority

- □ Verilog 的 case 语句语义比较复杂,需要注解提示综合器(参见:full case, parallel case),并且容易产生 latch。if 也可能会忘记书写分支,导致 latch,或者产生意料之外的多个命中。
- □ System Verilog 中,新增了三个关键词 unique, unique0, priority, 可以搭配 case 和 if 使用:
 - unique:只可能命中一项。仿真时如果命中多个或者没有命中 将产生警告。
 - unique0:只可能命中至多一项(危险!)。仿真时如果命中多个将 产生警告。
 - priority:可能命中多项,此时语句书写顺序作为匹配优先级。 仿真时如果没有命中将产生警告。
- □注意:上述几个关键词并不会避免产生 latch,推荐总是将组合逻辑放置在 always_comb 中让综合器进行检查。

unique与 priority(例子)

□注意:如果需要通配符?,请使用 casez,不要使用 casex。此外,可综合的代码的 case 中不应当出现 X 和 Z。否则,可能出现非预期的结果。

```
// 4-bit priority decoder
// p: 4 bits input, d: 2 bits output
always_comb begin
priority casez (p) begin
  4'b1???: {valid, d} = 3'b111;
  4'b01??: {valid, d} = 3'b110;
  4'b001?: {valid, d} = 3'b101;
  4'b0001: {valid, d} = 3'b100;
  default: {valid, d} = 3'b000;
  end
end
```



谢谢