Electrónica Digital Práctica

2025

Temario

- 1- Sintaxis II
- 2- Diseño de circuitos Secuenciales
 - 2.1- Biestables
 - 2.2- Registros
- 3- Simulación II

Sintaxis II

- 1.1- Constantes
- 1.2- Concatenación
- 1.3- Lista de sensibilidad con detección de flancos
- 1.4- Asignaciones Bloqueantes / No Bloqueantes

Sintaxis II - 1.1 Constantes

Dentro de un módulo se pueden definir constantes utilizando parameter Ejemplos:

```
parameter DURATION = 100;
```

```
parameter uno = 4'b0001, ultimo = 4'b1111;
reg[3:0] x;
x = ultimo;
```

Sintaxis II - 1.2 Concatenación

Se utiliza para agrupar señales formando un arreglo

Sintaxis: {señalX, señalY,}

```
module concatena(
    input a,b,c,
     output reg igual_a_3
always @(*)
    case({a,b,c})
         3'b011: igual a 3 = 1;
         default: iqual a 3 = 0;
     endcase
endmodule
```

Sintaxis II - 1.3 Lista de sensibilidad - Detección de flancos

Sirve para que un proceso sólo se ejecute en determinados flancos de reloj o de otras señales de entrada.

- •Se indica en la lista de sensibilidad de un proceso mediante un prefijo a la señal:
- •El prefijo posedge detecta el flanco de subida
- •El prefijo negedge detecta el flanco de bajada

Sintaxis II - 1.4 Asignación Bloqueante

- Si en un proceso always se desea que la salida cambie inmediatamente, se debe utilizar una asignación bloqueante.
- Modelan, sobretodo, salidas combinacionales.
- Importa el orden en que se efectúan las asignaciones bloqueantes puesto que las acciones en un proceso se ejecutan secuencialmente, una detrás de otra, en el orden en que aparecen

```
module bloqueante(
     input a,clk,
     output reg z2);
reg q;
always @(posedge clk)
     begin
          q = a;
          z2 = q;
          /* equivalen a z2=a */
     end
endmodule
```

Sintaxis II - 1.4 Asignación No Bloqueante

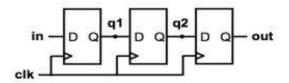
- Modela los cambios de estados en flip-flops.
- Define "el próximo estado"
- Se calculan primero los valores de la derecha de la asignación <= ; tras esto, se asignan todas simultáneamente.
- Cuando se tienen varias asignaciones no bloqueantes, no importa el orden en que son escritas.

Comparación: asignación No bloqueante - asignación bloqueante

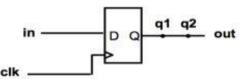
```
module no_bloqueante(input a,clk,
                                              module bloqueante(input a,clk,
     output reg z1);
                                                   output reg z2);
     reg q;
                                                   reg q;
always @(posedge clk)
                                              always @(posedge clk)
     begin
                                                   begin
          q \leq a;
                                                        q = a;
          z1 <= q; //Cambia en prox ciclo
                                                        z2 = q;
     end
                                                   end
endmodule
                                              endmodule
         clk
          a
         z1
         z2
```

Comparación: asignación No bloqueante - asignación bloqueante

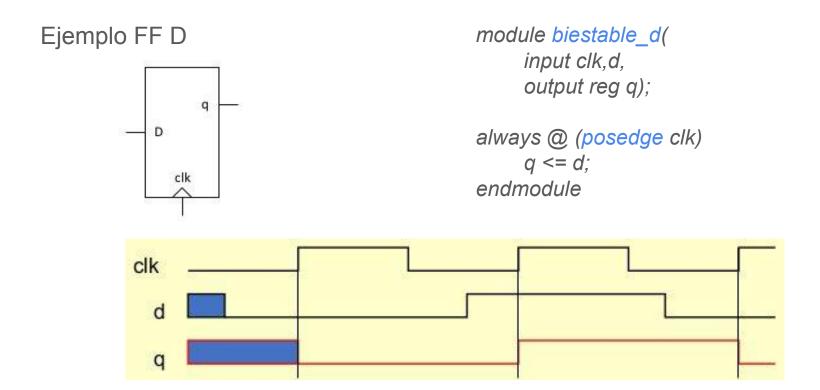
"At each rising clock edge, q1, q2, and out simultaneously receive the old values of in, q1, and q2."



```
module bloqueante(input in,clk,
      output reg out);
reg q1, q2;
always @(posedge clk)
      begin
             q1 = in;
             q2 = q1;
             out = q2:
      end
endmodule
"At each rising clock edge, ql = in.
After that, q2 = q1 = in.
After that, out = q2 = q1 = in.
Therefore out = in."
```

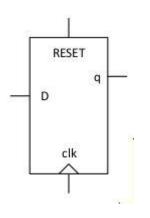


2.1 Biestables



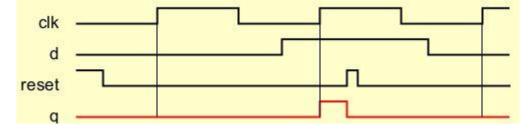
2.1 Biestables

Ejemplo FF D con reset asíncrono



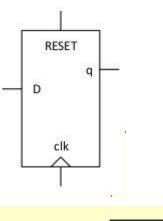
```
module biestable_d(
input clk, reset, d,
output reg q);
```

always @ (posedge clk or posedge reset)
 if (reset)
 q <= 1'b0;
 else
 q <= d;
endmodule</pre>

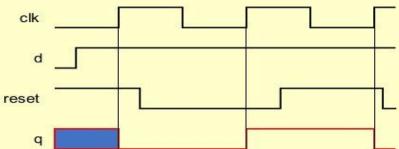


2.1 Biestables

Ejemplo FF D con reset síncrono

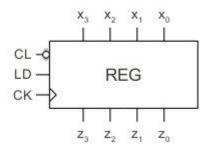


```
module biestable_d(
    input clk,d,reset,
    output reg q);
always @ (posedge clk)
    if (reset)
        q <= 1'b0;
else
        q <= d;
endmodule
```



2.2 Registros

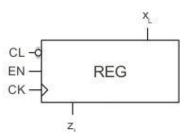
Ejemplo Registro de carga en paralelo con clear asíncrono



CL, LD	Operation	Туре
0x	q ← 0	async.
11	q ←x	sync.
10	q ← q	sync.

2.2 Registros

Ejemplo Registro de desplazamiento



CL, EN	Operation	Туре
0 x	q ←0	async.
11	q ← SHL(q)	sync.
10	q ←q	sync.

```
module reg_shl(
    input ck, cl, en, xl,
    output zl);

reg [3:0] q;

always @(posedge ck, negedge cl)
    if (cl == 0) q <= 0;
    else if (en == 1) q <= \{q[2:0], xl\};

assign zl = q[3];
endmodule
```

3 Simulación de módulos secuenciales

- •Tenemos que dar valores a las entradas de datos (X), de reloj (clk) y de inicialización (clear, reset...) para comprobar que el módulo responde adecuadamente al diagrama de estados diseñado
- La señal clk se modela fácilmente en un bloque always:

```
Ej. always #5 clk = !clk; // clk T=10ns
```

- La secuencia de valores de entrada se hace en el bloque initial y podemos:
- asignar valor a variables:
- Esperar un tiempo
- Esperar a que llegue un flanco de la señal de reloj:
 - @(posedge clk); espera a que llegue un flanco de subida
 - @(negedge clk); espera a que llegue un flanco de bajada

3 Simulación de módulos secuenciales

```
`default nettype none
`define DUMPSTR(x) `"x.vcd`"
`timescale 100 ns / 10 ns
module biestable_d_tb();
parameter DURATION = 100;
reg sd;
wire sq;
biestable d UUT(
     .clk(sclk),
     .d(sd),
     .q(sq)
reg sclk = 0;
always #0.5 sclk = ~sclk;
```

```
initial begin
     $dumpfile(`DUMPSTR(`VCD_OUTPUT));
     $dumpvars(0, biestable_d_tb);
     #10
     sd = 1'b0:
     #25
     sd = 1'b1;
     #25
     sd = 1'b0;
     #(DURATION) $display("End of simulation");
     $finish:
end
```

Hands On!