

■ Uslovni iskazi

- Odlučivanje, na osnovu određenih uslova, da li će se neki iskaz(i) *izvršiti*
- Ključne riječi su **if** i **else**
- Tri su tipa uslovnih iskaza:
 - Nema **else** – iskaz(i) se *izvršava(ju)* ili se ne *izvršava(ju)*

if (<neki_izraz>) iskazi_za_tacan_izraz;

- Ima jedno **else** – *izvršava(ju)* se ili iskaz(i) za tačan uslov ili za netačan uslov

if (<neki_izraz>) iskazi_za_tacan_izraz; else iskazi_za_netacan_izraz;

- Ugnježdeni **if-else** – višestruki izbor, samo se jedan *izvršava*

if (<izraz1>) iskazi_za_tacan_izraz1;
else if (<izraz2>) iskazi_za_tacan_izraz2;
else if (<izraz3>) iskazi_za_tacan_izraz3;
else iskazi_za_sve_gornje_netacno;

■ Uslovni iskazi – nastavak

- Kod uslovnih iskaza prvo se evaluira <izraz> uz **if**
 - Ako je tačan (1 ili nenulta vrijednost) *izvršava(ju)* se iskaz(i) za tačan izraz
 - Ako je netačan (0) ili nepoznat (x ili z) *izvršava(ju)* se iskaz(i) za netačan izraz
- Iskaz (za tačno ili netačno) može biti pojedinačni iskaz ili grupa (blok) iskaza
- Blok se mora grupisati ključnim riječima **begin** i **end**
- Pojedinačni iskaz se ne mora grupisati

■ Uslovni iskazi – primjeri

```
// prvi tip uslovnog iskaza
```

```
if(!lock) buffer = data;
```

```
if(enable) izlaz = ulaz;
```

```
// drugi tip uslovnog iskaza
```

```
if (broj_baferovanih < MAX_DUZINA)
```

```
begin
```

```
    bafer = data;
```

```
    broj_baferovanih = broj_baferovanih + 1;
```

```
end
```

```
else
```

```
    $display ( "Bafer je popunjeno");
```

■ Uslovni iskazi – primjeri

```
// treći tip uslovnog iskaza – ALU sa tri operacije
if (alu_control == 0)
    y = x + z;
else if(alu_control == 1)
    y = x - z;
else if(alu_control == 2)
    y = x * z;
else
    $display("Neispravan ALU controlni signal");
```

■ Uslovni iskazi – nastavak

- Ako ima mnogo ugnježdenih **if-else-if**, kod trećeg tipa uslovnih iskaza, postaje nepregledno pratiti sve moguće uslove
- Ovakvi slučajevi se lakše zapisuju pomoću **case** direktive
- Koriste se ključne riječi **case**, **endcase** i **default**

case (izraz)

varijanta1: iskaz1;

varijanta2 : iskaz2;

varijanta3 : iskaz3;

default: podrazumijevani_iskaz; // kad nijedna od varijanti nije tačna
endcase

- **iskaz1**, **iskaz2**, ..., **podrazumijevani_iskaz** mogu biti pojedinačni iskazi ili blokovi iskaza uokvireni sa **begin** i **end**
- **izraz** se poredi sa **varijantama** onim redoslijedom kojim su navedene
- Izvršava se iskaz koji pripada prvoj varijanti koja se podudara sa izrazom

■ Uslovni iskazi – nastavak

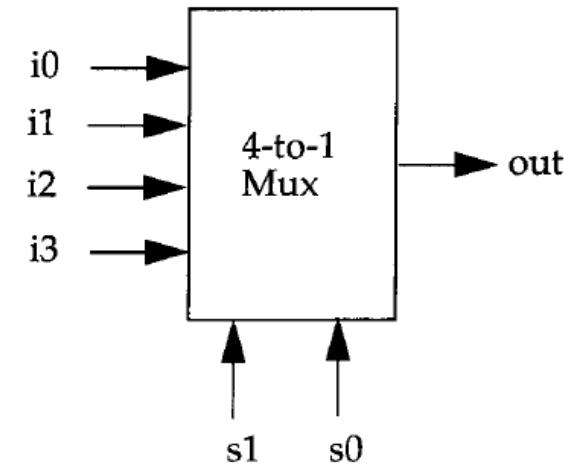
- Ako se izraz ne podudara ni sa jednom varijantom, *izvršava* se iskaz koji odgovara **default**-u
- **default** je opcion – nije obavezan
- **case** iskazi se mogu ugniježdavati
- Primjer:

```
// izvršavanje iskaza zavisno od vrijednosti ALU kontrolnog signala
reg [1:0] alu_control;
...
case (alu_control)
    2'd0 : y = x + z;
    2'd1 : y = x - z;
    2'd2 : y = x * z;
    default: $display("Neispravan ALU controlni signal");
endcase
```

■ Uslovni iskazi – nastavak

■ Primjer: Multiplekser 4/1

```
module mux4_to_1(out, i0, i1, i2, i3, s1, s0);
output out;
input i0, i1, i2, i3, s1, s0;
reg out;
always @ (s1 or s0 or i0 or i1 or i2 or i3)
    case ({s1, s0}) // izbor se zasniva na konkatenaciji signala
        2'd0 : out = i0;
        2'd1 : out = i1;
        2'd2 : out = i2;
        2'd3 : out = i3;
        default: $display("neispravni kontrolni signali");
    endcase
endmodule
```



■ Uslovni iskazi – nastavak

- Porede se 0, 1, x i z vrijednosti u izrazu i u ponuđenim varijantama, bit po bit
- Ako su izraz i varijanta nejednake dužine (broja bita) kraći se dopunjava nulama
- Ako postoji više varijanti vrijednosti izraza za koje treba da se *izvrši isti blok*, mogu se staviti zajedno, odvojeni zarezima:
 - umjesto:
`2'd0 : out = i0;
2'd1 : out = i0;
2'd2 : out = i0;`
 - može:
`2'd0, 2'd1, 2'd2 : out = i0;`

■ Uslovni iskazi – nastavak

- Primjer: demultiplexer 1/4 sa potpunim definisanjem selekcionih signala

```
module demultiplexer1_to_4 (out0, out1, out2, out3, in, s1, s0);
... // deklaracije portova
always @ (s1 or s0 or in)
  case ({s1, s0})
    2'b00 : begin out0 = in; out1 = 1'bz; out2 = 1'bz; out3 = 1'bz; end
    2'b01 : begin out0 = 1'bz; out1 = in; out2 = 1'bz; out3 = 1'bz; end
    2'b10 : begin out0 = 1'bz; out1 = 1'bz; out2 = in; out3 = 1'bz; end
    2'b11 : begin out0 = 1'bz; out1 = 1'bz; out2 = 1'bz; out3 = in; end
    2'bx0, 2'bx1, 2'bxz, 2'bxx, 2'b0x, 2'b1x, 2'bzx : // x ima prioritet nad z
      begin out0 = 1'bx; out1 = 1'bx; out2 = 1'bx; out3 = 1'bx; end
    2'bz0, 2'bz1, 2'bzz, 2'b0z, 2'b1z :
      begin out0 = 1'bz; out1 = 1'bz; out2 = 1'bz; out3 = 1'bz; end
    default: $display("Nespecificirani kontrolni signali");
  endcase
endmodule
```

■ Uslovni iskazi – nastavak

- Postoje dvije podvarijante **case** direktive: **casex** i **casez**
- **casez** tretira sve **z** vrijednosti u case alternativama ili case izrazu kao "bilo šta" vrijednosti; pozicije sa vrijednošću **z** se mogu predstaviti i sa **?**
- **casex** tretira sve **x** i **z** vrijednosti u case alternativama ili case izrazu kao "bilo šta" vrijednosti
- Pomoću **casex** i **casez** se mogu porebiti samo pozicije koje nisu **x** ili **z** u case izrazu i case alternativama

■ Uslovni iskazi – nastavak

- **Primjer:** dekodiranje bitova u četvorobitnom podatku – samo se jedan bit posmatra da se definiše sljedeće stanje, a ostali bitovi se ignorišu

```
reg [3:0] podatak;  
integer sljedece_stanje;  
casex (podatak) // vrijednost x predstavlja "bilo šta" bit  
    4'b1xxx : sljedece_stanje = 3;  
    4'bx1xx : sljedece_stanje = 2 ;  
    4'bxx1x : sljedece_stanje = 1;  
    4'bxxx1 : sljedece_stanje = 0;  
    default : sljedece_stanje = 0;  
endcase
```

- Vrijednost **podatak** = 4'b10xz bi rezultiralo sa **sljedece_stanje** = 3

■ Petlje

- Postoje 4 tipa petlji u Verilogu: **while**, **for**, **repeat** i **forever**.
- Sintaksa je vrlo slična kao u programskom jeziku C
- Petlje se mogu pojaviti samo unutar **initial** ili **always** bloka
- Unutar petlji se mogu nalaziti izrazi za unošenje kašnjenja

■ **While** petlja

- Izvršava se dok uslov petlje ne postane netačan
- Ako se u petlju uđe dok je uslov netačan, petlja se neće uopšte izvršiti
- Ako je unutar petlje više iskaza, grupišu se sa **begin** i **end**

■ Primjer while petlje

```
// Inkrementira promjenljivu brojac od 0 do 127
// Izlazi iz petlje za brojac==128.
// Stalno prikazuje vrijednost promjenljive brojac
integer brojac;
initial
begin
    brojac = 0;
    while (brojac < 128)
        begin
            $display("brojac = %d", brojac);
            brojac = brojac + 1;
        end
    $finish;
end
```

■ Primjer while petlje

```
// Nadji prvi bit sa log. 1 u vektorskoj promjenljivoj
`define TRUE 1'b1;
`define FALSE 1'b0;
reg [15:0] vektor;
integer i; // brojač
reg nastavi; // za prekid petlje – tzv. „semafor“
initial
begin
    vektor = 16'b 0010_0000_0000_0000; i = 0; nastavi = `TRUE;
    while((i < 16) && nastavi)
        begin
            if (vektor[i])
                begin
                    $display("Nadjena log. jedinica na bitu broj %d", i);
                    nastavi = `FALSE;
                end
            i = i + 1;
        end
    end
```

■ For petlja

- Sadrži tri dijela:
 - Inicijalizaciju
 - Provjeru tačnosti uslova za prekid petlje
 - Proceduralno dodjeljivanje vrijednosti kontrolnoj promjenljivoj
- Primjer brojača sa while petljom preko for petlje:

integer brojac;

initial

```
for (brojac=0; brojac < 128; brojac = brojac + 1)  
    $display("brojac = %d", brojac);
```

- Inicijalizacija i promjena kontrolne promjenljive su uključeni u tijelo **for** petlje i ne moraju se navoditi odvojeno => kompaktnija struktura nego kod **while** petlje
- **While** petlja, sa druge strane, ima šire polje upotrebe

■ For petlja – nastavak

■ Primjer: inicializacija niza

```
`define MAX_DUZINA 32
integer stanje[0: `MAX_DUZINA - 1];
integer i;
initial
begin
    for(i = 0; i < 32; i = i + 2) // inicializacija parnih lokacija sa nulom
        stanje[i] = 0;
    for(i = 1; i < 32; i = i + 2) // inicializacija neparnih lokacija sa 1
        stanje[i] = 1;
end
```

■ Repeat petlja

- Repeat petlja se *izvršava* konstantan broj puta
- Ne može se koristiti za petlju koja zavisi od logičkog uslova
- Repeat konstrukcija mora sadržati broj ponavljanja, u obliku konstante, promjenljive ili vrijednosti signala
- Ako je u pitanju promjenljiva ili signal, vrijednost se evaluira **samo prilikom započinjanja petlje**, a ne tokom njenog izvršavanja
- **Primjer** ranijeg brojača preko *repeat* petlje:

initial

begin

 brojac= 0;

 repeat(128)

 begin

 \$display(" brojac = %d", brojac);

 brojac = brojac + 1;

 end

 end

■ Repeat petlja - primjer

```
module data_buffer (data_start, data, clock);
parameter cycles = 8; // Bafer za podatke koji ih prihvata na pozitivnoj
input data_start, clock; // ivici takta u toku 8 ciklusa nakon što primi
input [15:0] data; // start signal
reg [15:0] buffer [0:7];
integer i;
always @(posedge clock)
begin
    if (data_start) // start signal
        begin
            i = 0;
            repeat (cycles) // smješta podatke na sljedećih 8 ivica takta
                begin
                    @(posedge clock) buffer[i] = data;
                    i = i + 1;
                end
        end
    end
end
endmodule
```

■ Forever petlja

- Forever petlja ne sadrži nikakve izraze i izvršava se neprekidno
- Ekvivalentno sa `while(1)`
- Tipično se koristi zajedno sa konstrukcijama za kontrolu tajminga
- U suprotnom bi simulator beskonačno izvršavao ovaj iskaz bez napredovanja u vremenskom domenu => ostatak dizajna nikad se ne bi izvršio
- *Primjer:* generator takta

```
reg clock;  
initial  
begin  
    clock = 1'b0;  
    forever #10 clock = ~clock; // perioda je 20 vremenskih jedinica  
end
```

■ Forever petlja – nastavak

- *Primjer:* sinhronizovati vrijednosti dva registra na svakoj pozitivnoj ivici takta

```
reg clock;
```

```
reg X, Y;
```

```
initial
```

```
forever @(posedge clock) X = Y;
```

■ Sekvencijalni i paralelni blokovi

- Više iskaza se grupišu u blok pomoću iskaza za grupisanje, da bi se ponašali kao jedan izraz
- U dosadašnjim primjerima smo koristili ključne riječi **begin** i **end** za grupisanje iskaza
- Radilo se o **sekvencijalnim blokovima**: iskazi u bloku se *izvršavaju* jedan **poslije** drugoga
 - Iskazi u sekvencijalnom bloku se obrađuju onim redom kojim su navedeni
 - Iskaz se *izvršava* tek nakon što prethodni iskaz završi *izvršavanje* (osim kod neblokirajućeg dodjeljivanja sa *intra-assignment* vremenskom kontrolom)
 - Ako se specificira kašnjenje ili događaj, posmatra se u odnosu na vremenski trenutak u kojem je prethodni iskaz završio sa *izvršavanjem*

■ Sekvencijalni blok – primjer

```
reg x, y; // sekvencijalni blok bez kašnjenja
```

```
reg [1:0] z, w;
```

```
initial
```

```
begin
```

```
    x = 1'b0;
```

```
    y = 1'b1;
```

```
    z = {x, y};
```

```
    w = {y, x};
```

```
end // krajnje vrijednosti su x = 0, y = 1, z = 1, w = 2, u time=0
```

```
reg x, y; // sekvencijalni blok sa kašnjenjem
```

```
reg [1:0] z, w;
```

```
initial
```

```
begin
```

```
    x = 1'b0; // završava se u trenutku 0
```

```
    #5 y = 1'b1; // završava se u trenutku 5
```

```
    #10 z = {x, y}; // završava se u trenutku 15
```

```
    #20 w = {y, x}; // završava se u trenutku 35
```

```
end // iste krajnje vrijednosti samo u drugim vremenskim trenu22ma
```

■ Paralelni blokovi

- Specificiraju se ključnim riječima **fork** i **join**
- Imaju sljedeće karakteristike:
 - Iskazi u paralelnom bloku se *izvršavaju* konkurentno
 - Redoslijed se kontroliše kašnjenjima ili događajima, pridruženim iskazima
 - Ako je specificiran događaj ili kašnjenje, odnosi se na trenutak **ulaska** u blok
- Uočiti glavnu razliku između sekvenčnog i paralelnog bloka: svi iskazi u paralelnom bloku se “*startuju*” u trenutku ulaska u blok => **redoslijed navođenja iskaza u paralelnom bloku nije važan**

■ Paralelni blok – primjer

- Konvertovati prethodni primjer sekvencijalnog bloka u paralelni:

```
reg x, y;      // paralelni blok sa kašnjenjem
reg [1:0] z, w;
initial
  fork
    x = 1'b0;          // završava se u trenutku 0
    #5 y = 1'b1;       // završava se u trenutku 5
    #10 z = {x, y};    // završava se u trenutku 10
    #20 w = {y, x};    // završava se u trenutku 20
  join // blok se završava u trenutku 20 umjesto u trenutku 35
```

■ Paralelni blokovi – nastavak

- Sa paralelnim blokovima se mora biti pažljiv: *race condition*
- Prvi primjer sa sekvensijalnim blokom, ako se pretvori u paralelni blok:

```
reg x, y;  
reg [1:0] z, w;  
initial  
    fork  
        x = 1'b0;  
        y = 1'b1;  
        z = {x, y};  
        w = {y, x};  
    join
```

- Javlja se *race condition*: svi iskazi započinju u trenutku *time=0*; redoslijed izvršavanja nije poznat; ako **x** i **y** dobiju vrijednosti prije **z** i **w**, onda će biti **z=1** i **w=2**; ako ih dobiju poslije, biće **z=w=2'bxx**
- Rezultat za **z** i **w** zavisi od implementacije simulatora! (nije determinisan)

■ Paralelni blokovi – zaključak

- Ključna riječ **fork** se može posmatrati kao račvanje jednog toka u više nezavisnih tokova
- Ključna riječ **join** se može posmatrati kao spajanje (udruživanje) nezavisnih tokova u jedan zajednički tok
- Nezavisni tokovi se obavljaju konkurentno

■ Osobine blokova

- Ugnježđivanje blokova (sekvenčijalni i paralelni se mogu kombinovati):

```
module nested_bloks;  
reg x, y;  
reg [1:0] z, w;  
initial  
begin  
$monitor($time, " x=%b, y=%b, z=%b, w=%b",x,y,z,w);  
x=1'b0;  
fork  
#5 y=1'b1;  
#10 z={x, y};  
join  
#20 w={y, x};  
end  
endmodule
```

0 x=0, y=x, z=xx, w=xx
5 x=0, y=1, z=xx, w=xx
10 x=0, y=1, z=01, w=xx
30 x=0, y=1, z=01, w=10

■ Osobine blokova – nastavak

■ Imenovanje blokova (bloku se može dati ime):

- U imenovanom bloku se mogu deklarisati lokalne promjenljive
- Imenovani blok je dio hijerarhije dizajna: može se pristupiti promjenljivima po *punom* imenu
- Imenovani blokovi se mogu *isključiti* (zaustaviti njihov rad)

module top;

initial

begin: blok1 // sekvencijalni blok nazvan *blok1*

 integer i; // cijelobrojna prom. *i* je lokalna u bloku *blok1*

 ... // može joj se pristupiti kao top.blok1.i

end

initial

fork: blok2 // paralelni blok nazvan *blok2*

 reg i; // registrarska prom. *i* je lokalna u bloku *blok2*

 ... // može joj se pristupiti kao top.blok2.i

join

■ Osobine blokova – nastavak

- Isključivanje imenovanih blokova (imenovani blok se može isključiti)
- Blok se isključuje pomoću ključne riječi **disable**
- Koristi se da se izade iz petlje, servisira pojava greške, kontroliše izvršavanje dijela koda na osnovu nekog kontrolnog signala, ...
- Kad se blok isključi, *izvršavanje* se preusmjerava na iskaz koji se nalazi neposredno nakon bloka
- Slično kao **break** za izlazak iz petlje u programskom jeziku C – samo što se **break** odnosi na tekuću petlju, a **disable** omogućava isključivanje bilo kojeg imenovanog bloka unutar dizajna

- Prisjetimo se primjera sa traženjem prvog bita koji ima vrijednost 1 u vektoru (koristili smo **promjenljivu nastavi kao semafor**)

■ Može bez uvođenja semafora

```
// Nadji prvi bit sa log. 1 u vektorskoj promjenljivoj
`define TRUE 1'b1;
`define FALSE 1'b0;
reg [15:0] vektor;
integer i; // brojac
reg nastavi; // za prekid petlje
initial
begin
    vektor = 16'b 0010_0000_0000_0000; i = 0; nastavi = `TRUE;
    while((i < 16) && nastavi)
        begin
            if (vektor[i])
                begin
                    $display("Nadjena log. jedinica na bitu broj %d", i);
                    nastavi = `FALSE;
                end
            i = i + 1;
        end
    end
end
```

■ Osobine blokova – nastavak

```
// Nadji prvi bit sa log. 1 u vektorskoj promjenljivoj
reg [15:0] vektor;
integer i; // brojac
initial
begin
    vektor = 16'b 0010_0000_0000_0000; i = 0;
begin: petlja
    while(i < 16)
        begin
            if (vektor[i])
                begin
                    $display("Nadjena log. jedinica na bitu broj %d", i);
                    disable petlja;
                end
            i = i + 1;
        end
    end
end
end
```