

8. Aritmetički sklopovi

- binarno zbrajalo
- zbrajanje u kodu
- binarno oduzimanje
- binarno množenje
- > sklop za posmak



Aritmetički sklopovi

- značajna funkcija digitalnog sustava
 - ~ "obrada podataka": obavljanje aritmetičkih i logičkih operacija
 - važni podsustav
 - ~ procesor:
 - obavljanje operacija
 - cijeli brojevi (engl. integers)
 - miješani (racionalni) brojevi
 - glavni registri
 - upravljačka jedinica
 - algoritmi digitalne aritmetike

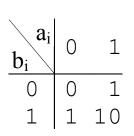


Aritmetički sklopovi

- "radni" dio procesora
 - ~ aritmetičko-logička jedinica, ALU (engl. Arithmetic-Logic Unit):
 - osnovna izvedba
 operacije nad cijelim brojevima
 - građa ALU:
 - binarno zbrajalo
 zbrajanje, oduzimanje, množenje, dijeljenje
 - jedinica za logičke operacije
 ~ I, ILI, NE, EX-ILI
 - sklop za posmak
 množenje, dijeljenje



osnovni algoritam *binarnog* zbrajanja
 zbrajanje *dva* bita





$$S_{i} = A_{i}\overline{B}_{i} + \overline{A}_{i}B_{i} = A_{i} \oplus B_{i}$$

$$C_{i} = A_{i} \cdot B_{i}$$



sklopovska izvedba zbrajanja dva bita
 poluzbrajalo (engl. half-adder)

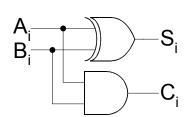
$$S_{i} = A_{i}\overline{B}_{i} + \overline{A}_{i}B_{i}$$

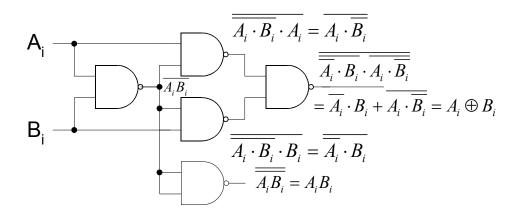
$$= A_{i} \oplus B_{i}$$

$$C_{i} = A_{i} \cdot B_{i}$$

$$C_{i} = A_{i} \cdot B_{i}$$

$$C_{i} = A_{i} \cdot B_{i}$$







zbrajanje s prijenosom
 zbrajanje tri bita

$$S_{i} = \overline{A_{i}}\overline{B_{i}}C_{i-1} + \overline{A_{i}}B_{i}\overline{C}_{i-1} + A_{i}\overline{B_{i}}\overline{C}_{i-1} + A_{i}B_{i}C_{i-1}$$

$$= (\overline{A_{i}}\overline{B_{i}} + A_{i}B_{i}) \cdot C_{i-1} + (\overline{A_{i}}B_{i} + A_{i}\overline{B_{i}}) \cdot \overline{C}_{i-1}$$

$$= (\overline{A_{i}} \oplus \overline{B_{i}}) \cdot C_{i-1} + (A_{i} \oplus \overline{B_{i}}) \cdot \overline{C}_{i-1}$$

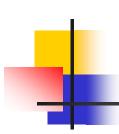
$$= (A_{i} \oplus B_{i}) \oplus C_{i-1}$$

$$= A_{i} \oplus B_{i} \oplus C_{i-1}$$

$$C_{i} = \overline{A_{i}}B_{i}C_{i-1} + A_{i}\overline{B_{i}}C_{i-1} + A_{i}B_{i}\overline{C}_{i-1} + A_{i}B_{i}C_{i-1}$$

$$= (\overline{A_{i}}B_{i} + A_{i}\overline{B_{i}}) \cdot C_{i-1} + A_{i}B_{i}$$

 $= (A_i \oplus B_i) \cdot C_{i-1} + A_i B_i$



- sklopovska izvedba zbrajanja tri bita
 potpuno zbrajalo (engl. full-adder):
 kaskadiranje dva poluzbrajala!
 - $S' = A_i \oplus B_i$ $C' = A_i \cdot B_i$ $S_i = S' \oplus C_{i-1}$ $C_i = S' \cdot C_{i-1} + C'$ = C'' + C' $A_i \quad S_i \\
 H \quad C' \quad B_i \quad C_i \\
 C_{i-1}$

$$\begin{array}{c|cc}
 & A_i & S_i \\
 & B_i & F \\
 & C_{i-1} & C_i
\end{array}$$



VHDL ponašajni model potpunog zbrajala

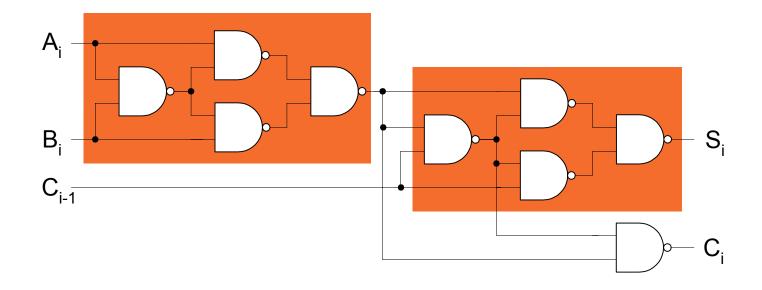
```
library ieee;
use ieee.std_logic_1164.all;

entity potpunoZbrajalo is
   port (a, b, cin: in std_logic;
        s, cout: out std_logic);
end potpunoZbrajalo;

architecture ponasajna of potpunoZbrajalo is
   begin
        s <= a xor b xor cin;
        cout <= (a and b) or (a and cin) or (b and cin);
end ponasajna;</pre>
```

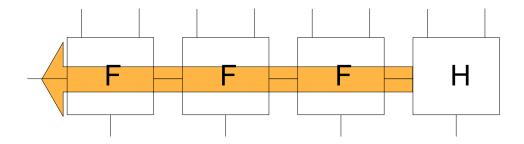


- potpuno zbrajalo
 - ~ izvedba samo sklopovima NI s 2 ulaza





- zbrajanje višebitnih brojeva
 - ~ iteriranje (jednobitnih) potpunih zbrajala
 - iteriranje u prostoru
 - paralelno izvršavanje operacije zbrajanja
 - ipak se prijenos širi "serijski" (engl. ripple carry)
 - a₀ PLUS b₀
 potpuno zbrajalo (uz C_{i-1} = 0)





- VHDL strukturni model n-bitnog zbrajala
 - općeniti model koji pozivom s n = 4 generira
 4-bitni modul (parametar definiran s generic)
 - naredba generate generira n primjeraka komponente

```
library ieee;
use ieee.std logic 1164.all;
entity nBitZbrajalo is
  generic (n: positive);
  port (a, b: in std logic vector(n-1 downto 0);
        cin: in std logic;
              out std logic vector(n-1 downto 0);
        cout: out std logic);
end nBitZbrajalo;
architecture strukturna of nBitZbrajalo is
  signal carrys: std logic vector(n downto 0);
  begin
    carrys(0) \le cin;
    zbrajala: for i in 0 to n-1 generate
      begin
        zbrajalo: entity work.potpunoZbrajalo
                  port map (a(i),b(i),carrys(i),s(i),carrys(i+1));
      end generate;
  cout <= carrys(n);</pre>
end strukturna;
```

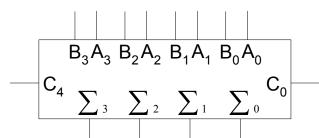


- višebitno paralelno zbrajalo
 - ~ MSI modul (obično 4-bitni)
 - mogućnost kaskadiranja
 ostvarivanje n-bitnih (n > 4) zbrajala
 - tipični primjer: 7483 (TTL, serija 74)

$$A = A_3 A_2 A_1 A_0$$

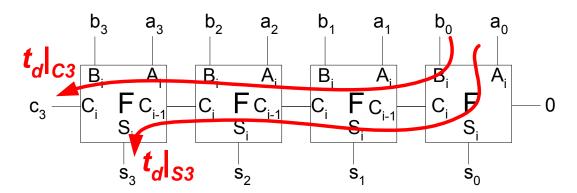
$$B = B_3 B_2 B_1 B_0$$

$$S = \Sigma_3 \Sigma_2 \Sigma_1 \Sigma_0$$





- višebitno paralelno zbrajalo
 - ~ *serijsko* rasprostiranje prijenosa: *usporavanje* rada
 - za računanje S_i potreban C_{i-1}, i = 1, ..., n-1
 - najviše vremena treba za računanje S_{n-1}, C_{n-1}





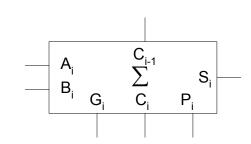
 rješenje problema serijskog rasprostiranja prijenosa ~ izdvojeno generiranje prijenosa, CLA (engl. carry look-ahead)

$$C_{i} = A_{i}B_{i} + (A_{i} \oplus B_{i}) \cdot C_{i-1}$$

$$= G_{i} + P_{i} \cdot C_{i-1}$$

$$G_{i} = A_{i}B_{i}$$

$$P_{i} = A_{i} \oplus B_{i}$$



- G_i: generirajući član (engl. generate)
 G_i = 1 ⇒ C_i = 1 bez obzira na C_{i-1}·(A_i ⊕ B_i)
 ~ G_i "generira" prijenos
- P_i: propagirajući član (engl. propagate)
 P_i = 1 ∧ C_{i-1} = 1 ⇒ C_i = 1 bez obzira na G_i
 P_i "propagira" prijenos s prethodnog bita

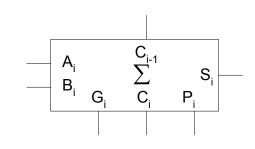


- izdvojeno generiranje prijenosa:
 - za i-ti bit u n-bitnom paralelnom zbrajalu:

$$C_i = G_i + P_i \cdot C_{i-1}$$

prvih nekoliko prijenosa: npr. za 4-bita

$$\begin{split} &C_0 = G_0 \quad \text{jer je} \quad C_{-1} = 0 \\ &C_1 = G_1 + G_0 \cdot P_1 \\ &C_2 = G_2 + G_1 \cdot P_2 + G_0 \cdot P_2 \cdot P_1 \\ &C_3 = G_3 + G_2 \cdot P_3 + G_1 \cdot P_3 \cdot P_2 + G_0 \cdot P_3 \cdot P_2 \cdot P_1 \end{split}$$



razvoj za i-ti bit:

$$C_{i} = G_{i} + G_{i-1} \cdot P_{i} + G_{i-2} \cdot P_{i} \cdot P_{i-1} + \dots + G_{0} \cdot P_{i} \cdot P_{i-1} \cdot \dots \cdot P_{2} \cdot P_{1}$$



 ostvarivanje izdvojenog generiranja prijenosa sklopom drugog reda (tipa ILI-I) ∀ C_i:

$$C_{i} = G_{i} + G_{i-1} \cdot P_{i} + G_{i-2} \cdot P_{i} \cdot P_{i-1} + \dots + G_{0} \cdot P_{i} \cdot P_{i-1} \cdot \dots \cdot P_{2} \cdot P_{1}$$

- kašnjenje pri generiranju C_i: 2⁻t_{dls}
- uračunati t_d za generiranje G_i i P_i: još 2·t_{dls}
- sveukupno kašnjenje: 4·t_{dls}



"malo drugačije" ostvarivanje C_i
 ~ manje kašnjenje pri generiranju C_i:
 2·t_{dls}+ ·t_{dls}= 3·t_{dls}

$$C_{i} = A_{i}B_{i} + (A_{i} \oplus B_{i}) \cdot C_{i-1} = A_{i}B_{i} + \overline{A_{i}}B_{i}C_{i-1} + A_{i}\overline{B_{i}}C_{i-1} =$$

$$= A_{i}B_{i} + (A_{i}B_{i} + \overline{A_{i}}B_{i}C_{i-1}) + (A_{i}B_{i} + A_{i}\overline{B_{i}}C_{i-1}) =$$

$$= A_{i}B_{i} + B_{i}C_{i-1} + A_{i}C_{i-1} = A_{i}B_{i} + (A_{i} + B_{i}) \cdot C_{i-1}$$

$$G_{i} = A_{i}B_{i}$$

$$P_{i} = A_{i} + B_{i} \text{ umjesto } P_{i} = A_{i} \oplus B_{i}$$

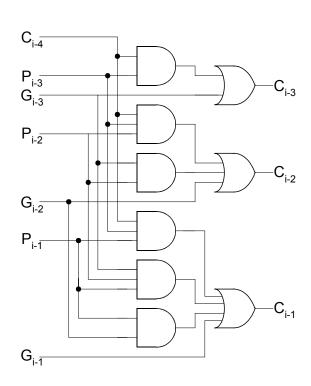


- MSI sklop za izdvojeno generiranje prijenosa ~ tipično 4-bitni moduli:
 - tehnološki problemi u ostvarenju I sklopova s (pre)velikim brojem ulaza!
 - kaskadiranje izdvojenog generiranja prijenosa za manji broj bitova
 - broj bitova zbrajala

 → kašnjenje
 - ipak kašnjenje ne raste toliko brzo kao kod zbrajala sa serijskim prijenosom!



 MSI sklop za izdvojeno generiranje prijenosa (engl. carry look-ahead generator, CLA generator):



$$\begin{split} G_{i-4} &= C_{i-4} \\ C_{i-3} &= G_{i-3} + G_{i-4} \cdot P_{i-3} \\ C_{i-2} &= G_{i-2} + G_{i-3} \cdot P_{i-2} + G_{i-4} \cdot P_{i-4} \cdot P_{i-3} \\ C_{i-1} &= G_{i-1} + G_{i-2} \cdot P_{i-1} + G_{i-3} \cdot P_{i-1} \cdot P_{i-2} \\ &+ G_{i-4} \cdot P_{i-1} \cdot P_{i-2} \cdot P_{i-3} \end{split}$$



kaskadiranje MSI sklopova
 za izdvojeno generiranje prijenosa
 ~ P_i', G_i': izlazi za kaskadiranje

$$C'_{i} = (G_{i} + G_{i-1} \cdot P_{i} + G_{i-2} \cdot P_{i} \cdot P_{i-1} + G_{i-3} \cdot P_{i} \cdot P_{i-1} \cdot P_{i-2})$$

$$+ G_{i-4} \cdot (P_{i} \cdot P_{i-1} \cdot P_{i-2} \cdot P_{i-3})$$

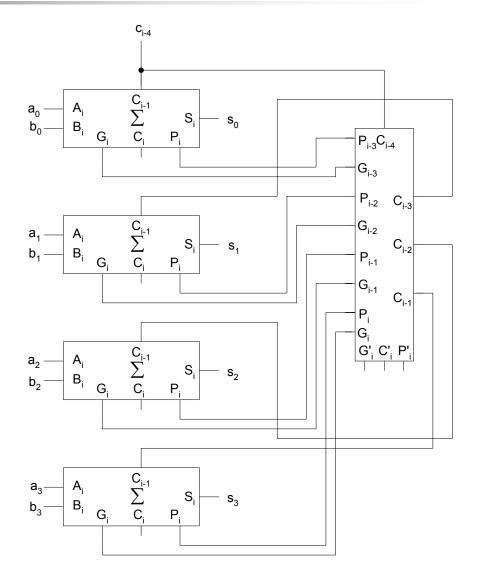
$$C'_{i} = G'_{i} + C_{i-4} \cdot P'_{i}$$

$$P'_{i} = P_{i} \cdot P_{i-1} \cdot P_{i-2} \cdot P_{i-3}$$

$$G'_{i} = G_{i} + G_{i-1} \cdot P_{i} + G_{i-2} \cdot P_{i} \cdot P_{i-1} + G_{i-3} \cdot P_{i} \cdot P_{i-1} \cdot P_{i-2}$$



Primjer: zbrajanje
4-bitnih brojeva
s izdvojenim
generiranjem
prijenosa



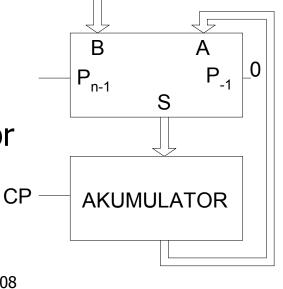


zbroj *više* n-bitnih brojeva
 ~ *pribrajanje* parcijalnoj sumi = "*akumuliranje*"

$$S = x_0 + x_1 + x_2 + \dots + x_i + \dots$$

= $(\dots(((((0) + x_0) + x_1) + x_2) + \dots + x_i) + \dots)$

- uobičajena situacija u računalima
- mora postojati registar za parcijalnu sumu
 - ~ akumulator (engl. accumulator)
 - značajni element arhitekture procesora
 - paralelno zbrajalo + akumulator= (primitivna) ALU





- BCD kod
 - ~ zanimljiv za ljudsku upotrebu (prikaz brojeva!)
 - primijeniti binarno zbrajalo
 "ekonomičnost" sklopovlja (standardni modul!)
 - eventualna korekcija rezultata;
 - izbjeći zabranjene kombinacije (1010÷1111)
 - ispravno riješiti pitanje (aritmetičkog) *preljeva*



- analiza BCD zbrajanja
 - ~ 3 mogućnosti u ovisnosti o sumi
 - suma < 10 ~ OK
 - 10 ≤ suma ≤ 15 ~ generirati ispravnu BCD znamenku + BCD prijenos
 - suma > 15 ~ generirati ispravnu BCD znamenku + BCD prijenos

suma:



- rezultat binarnog zbrajanja neispravan u kontekstu BCD koda
 - ~ korekcija:
 - oduzeti $10 = 1010_2$
 - uz 4-bitni prikaz: -10 = -16 + 6 \sim oduzimanje 10 = pribrajanje 6

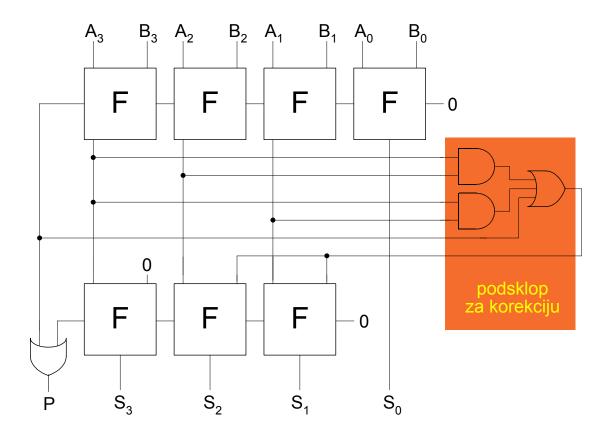


- neformalni algoritam:
 - zbrojiti BCD znamenke po pravilima binarnog zbrajanja
 - if (preljev = 0) and (suma = kodna riječ iz BCD)
 then rezultat je ispravan
 else dodati 6₁₀ = 0110₂
- sklopovski:

$$korekcija = S_3 \cdot (S_2 + S_1) + C_3$$



sklop BCD zbrajala:

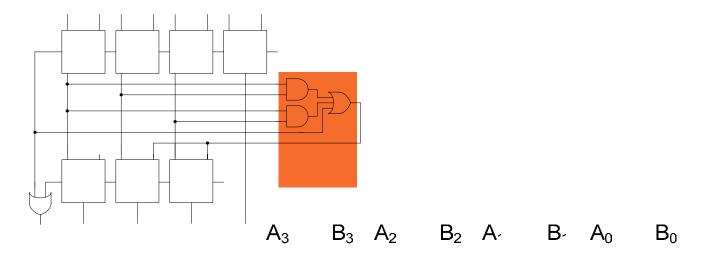




 nacrtati sklop za zbrajanje dva 4-znamenkasta BCD broja (uputa: na raspolaganju su moduli 1-znamenkastog BCD zbrajala)



VHDL strukturni model BCD zbrajala



0 FER-Zagreb, Digitalna logika 2007/08

F

F

F

za korekciju



```
architecture strukturna of BCDZbrajalo is
  signal carrys1: std logic vector(4 downto 0);
  signal carrys2: std logic vector(3 downto 0);
                 s1: std logic vector(3 downto 0);
  signal
  signal korekcija: std logic;
             ulaz2: std logic vector(2 downto 0);
  signal
begin
  carrys1(0) <= '0';
  zbrajala1: for i in 0 to 3 generate
    begin
      zbrajalo: entity work.potpunoZbrajalo
                port map (a(i),b(i),carrys1(i),s1(i),carrys1(i+1));
    end generate;
  korekcija \leq (s1(3) \text{ and } s1(2)) \text{ or } (s1(3) \text{ and } s1(1));
  ulaz2 <= '0' & korekcija & korekcija;
  carrys2(0) <= '0';
  zbrajala2: for i in 0 to 2 generate
    begin
      zbrajalo: entity work.potpunoZbrajalo
                port map (s1(i+1),ulaz2(i),carrys2(i),s(i+1),carrys2(i+1));
    end generate;
  p <= carrys1(4) or carrys2(3);</pre>
  s(0) \le s1(0);
end strukturna;
```



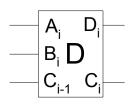
Binarno oduzimanje

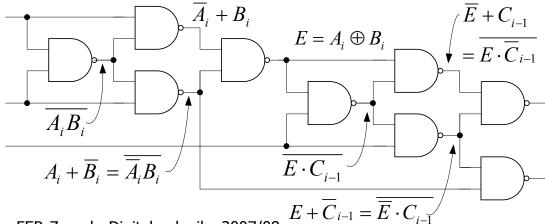
• potpuno odbijalo na način potpunog zbrajala:

A_i	B_{i}	C_{i-1}	D_{i}	C_{i}
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	1	0	0	0
1	1	1	1	1

$$D_{i} = S_{i} = A_{i} \oplus B_{i} \oplus C_{i-1}$$

$$C_{i} = \overline{A}_{i}B_{i} + (\overline{A}_{i} \oplus B_{i}) \cdot C_{i-1}$$

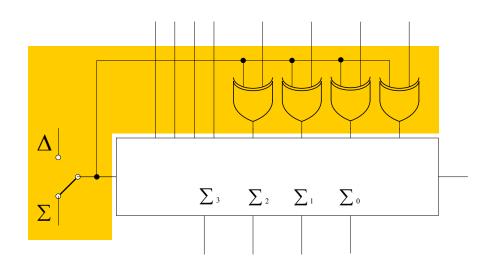






Binarno oduzimanje

potpuno odbijalo s dvojnim komplementom,
 binarno zbrajalo + dodatno sklopovlje



 $a_0 a_1 a_2 a_3 b_0 b_2$

$$c_0 = \begin{cases} 0 & \Sigma & a_3 a_2 a_1 a_0 + b_3 b_2 b_1 b_0 = s_3 s_2 s_1 s_0 \\ 1 & \Delta & a_3 a_2 a_1 a_0 - b_3 b_2 b_1 b_0 = d_3 d_2 d_1 d_0 \end{cases}$$



- VHDL strukturni model potpunog odbijala s dvojnim komplementom:
 - generiranje primjerka parametrizirane komponente
 utvrđivanje vrijednosti parametra n
 naredbom generic map

```
library ieee;
use ieee.std logic 1164.all;
entity ZbrajaloOduzimalo is
  port (a, b:
                   in std logic vector(3 downto 0);
                   out std logic vector(3 downto 0);
        operacija: in std logic;
                   out std logic);
        cout:
end ZbrajaloOduzimalo;
architecture strukturna of ZbrajaloOduzimalo is
  signal b int: std logic vector(3 downto 0);
  begin
    m: entity work.nBitZbrajalo generic map (n => 4) port map
(a,b int,operacija,s,cout);
    xorovi: for i in 0 to 3 generate
      b int(i) <= b(i) xor operacija;</pre>
  end generate;
end strukturna;
```



Binarno oduzimanje

- izvesti sklop za oduzimanje u BCD kodu:
 - izvesti algoritam oduzimanja
 - nacrtati sklop za oduzimanje BCD znamenki
 - napisati VHDL ponašajni model sklopa
 - napisati VHDL strukturni model sklopa



Binarno množenje

- sklopovska izvedba sklopa za množenje binarnih brojeva (bez predznaka)
 - ~ implementacija Hornerove sheme kombinacijskim sklopovima npr. množenje 4-bitnih brojeva

$$M \times N = ((M \cdot n_3 \cdot 2 + M \cdot n_2) \cdot 2 + M \cdot n_1) \cdot 2 + M \cdot n_0, n_i \in \{0,1\}$$

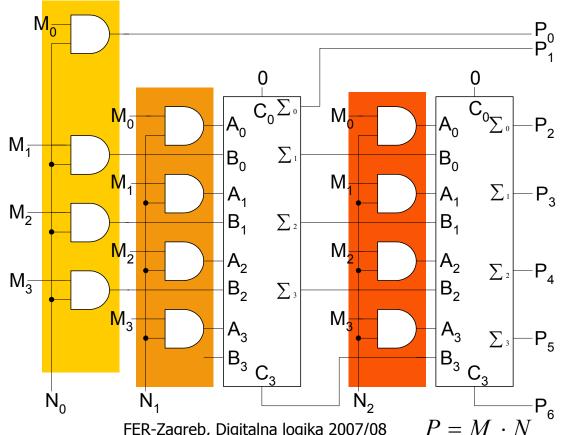
- posmak multiplikanda
 niz posmaknutih zbrajala
- odabir posmaknutog multiplikanda
 ~ niz koincidentnih sklopova (sklopovi I)
- broj stupnjeva~ broj bitova multiplikatora



Binarno množenje

Primjer: sklop za množenje binarnih brojeva bez predznaka (engl. unsigned array multiplier)

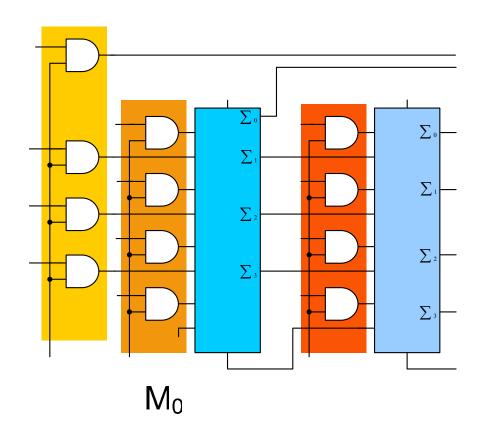
$$P = M \times N = (M \cdot n_2 \cdot 2 + M \cdot n_1) \cdot 2 + M \cdot n_0, n_i \in \{0,1\}$$



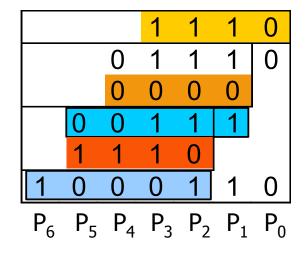


sklop za množenje binarnih brojeva bez predznaka
 ~ pridruživanje operacija–razina sklopovlja

$$m_3 m_2 m_1 m_0 \times n_2 n_1 n_0 = p_6 p_5 p_4 p_3 p_2 p_1 p_0$$



$$1110 \times 101 = 1000110$$



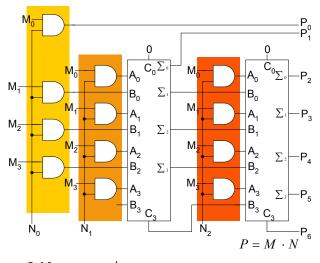


- nacrtati sklop za množenje binarnih brojeva M x N:
 - $M = m_3 m_2 m_1 m_0$, $N = n_4 n_3 n_2 n_1 n_0$
 - $M = m_7 ... m_0$, $N = n_3 n_2 n_1 n_0$ koristiti module 4-bitnih zbrajala



 VHDL strukturni model sklopa za množenje binarnih brojeva bez predznaka

$$M \times N = (M \cdot n_2 \cdot 2 + M \cdot n_1) \cdot 2 + M \cdot n_0, n_i \in \{0,1\}$$



```
library ieee;
use ieee.std_logic_1164.all;
entity Mnozilo4_3 is
   port (m: in std_logic_vector(3 downto 0);
        n: in std_logic_vector(2 downto 0);
        p: out std_logic_vector(6 downto 0));
end Mnozilo4 3;
```



```
architecture strukturna of Mnozilo4 3 is
  signal pom1: std logic vector(4 downto 0);
  signal pom2: std logic vector(3 downto 0);
  signal pom3: std logic vector(4 downto 0);
  signal pom4: std logic vector(3 downto 0);
  signal pom5: std logic vector(4 downto 0);
begin
  prvi: for i in 0 to 3 generate
                                                                       \sum_{i}
    begin
      pom1(i) \le m(i) and n(0);
                                                                   B_2
                                                                       \sum_{3}
    end generate;
  pom1(4) <= '0';
  p(0) \le pom1(0);
  drugi: for i in 0 to 3 generate
    begin
                                                    N_0
      pom2(i) \le m(i) and n(1);
    end generate;
  m1: entity work.nBitZbrajalo generic map (n => 4)
      port map (pom2, pom1 (4 downto 1), '0', pom3 (3 downto 0), pom3 (4));
  p(1) \le pom3(0);
  treci: for i in 0 to 3 generate
    begin
      pom4(i) \le m(i) and n(2);
    end generate;
  m2: entity work.nBitZbrajalo generic map (n => 4)
      port map (pom4, pom3 (4 downto 1), '0', pom5 (3 downto 0), pom5 (4));
  p(5 \text{ downto } 2) \le pom5(3 \text{ downto } 0);
  p(6) \le pom5(4);
end strukturna;
```

P₃

 $P = M \cdot N$



 napisati parametrizirani VHDL strukturni model sklopa za množenje m-bitnog broja M s n-bitnim brojem N (parametri m i n)



- porast broja bitova:
 - multiplikanda:
 - ~ povećanje broja bitova zbrajala
 - multiplikatora:
 - ~ povećanje broja stupnjeva



- sklopovi za množenje unutar ALU:
 - iskoristiti binarno zbrajalo !!!
 uzastopno pribrajanje multiplikanda?
 - bolje
 - ~ "upravljani posmak" multiplikanda + pribrajanje parcijalnih produkata: odvijanje u vremenu
 - sporije od n-stupanjskog rješenja
 - brže od uzastopnog pribrajanja multiplikanda
 - potreban sklop za posmak



- vrste posmaka (engl. shift):
 - logički
 - ~ posmak cijelih brojeva *bez predznaka*/uzorka bitova:
 - posmak udesno: umetanje 0 s lijeva
 - posmak ulijevo: umetanje 0 s desna
 - aritmetički
 - ~ posmak cijelih brojeva *s predznakom* (2-komplement):
 - posmak udesno: ponavljanje najznačajnijeg bita (bit predznaka) radi ispravne interpretacije posmaknutog broja (dijeljenje!)
 - posmak ulijevo: umetanje 0 s desna
 - kružni
 - ~ "rotiranje" bitovnog uzorka

Primjer: posmak brojeva udesno

- posmak broja F0₁₆ = 11110000₂
 - aritmetički: 11110000 >> 2 → 11111100 (FC)
 - logički: 11110000 >> 2 → 00111100 (3C)
- posmak broja 5050₁₆ = 0101000001010000₂
 - aritmetički:
 01010000010100000 >> 4 → 0000010100000101
 - logički: isto!
- posmak broja BBCC₁₆ = 1011101111001100₂
 - aritmetički:
 1011101111001100 >> 4 → 111110111100
 - logički: 1011101111001100 >> 4 → 0000101110111100



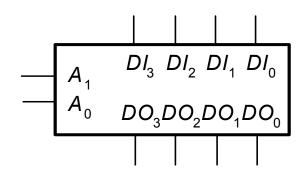
- sklop za posmak (engl. shifter):
 - direktno djelovanje na podatak u registru:
 - poseban tip registra ~ sekvencijski sklop
 - posmak se odvija u vremenu
 - (posebni) kombinacijski sklop:
 - posmak se ostvaruje iteriranjem sklopova
 - princip: *mreža* multipleksora



Primjer: 4-bitni sklop za kružni posmak

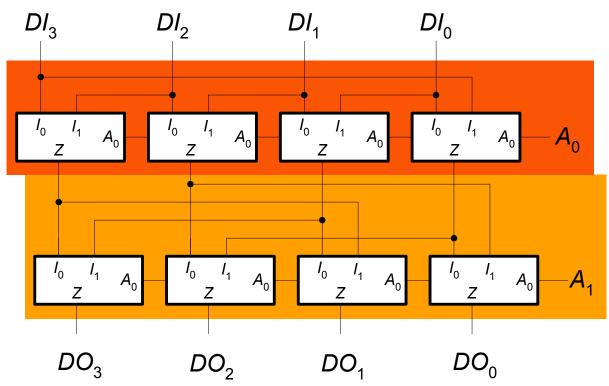
- posmak u smjeru viših težina
 posmak ulijevo
- posmak udesno za k mjesta
 posmak ulijevo za (n k) mjesta,
 n: broj bitova riječi

i	A_1	A_0	DO_3	DO_2	DO_1	DO_0
0	0	0	DI_3	DI_2	DI_1	DI_0
1	0	1	DI_2	DI_1	DI_0	DI_3
2	1	0	DI_1	DI_0	DI_3	DI_2
3	1	1	$\overline{\mathrm{DI}_0}$	$\overline{\mathrm{DI}_3}$	DI_2	$\overline{\mathrm{DI}_{1}}$



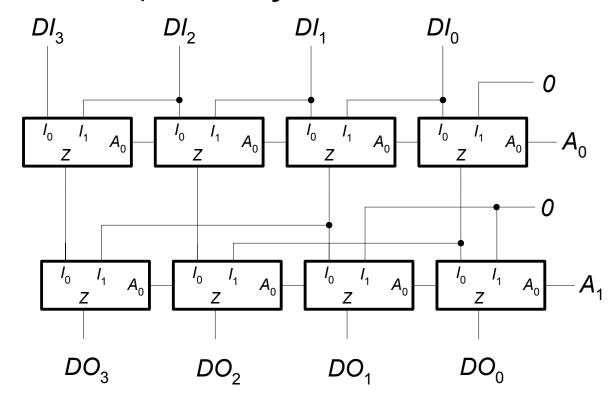


- izvedba sklopa za kružni posmak:
 - prva razina (A₀)
 posmak ulijevo za *jedno* mjesto (A₀ = 1)
 - druga razina (A₁)
 posmak ulijevo za *dva* mjesta (A₁ = 1)





- sklop za posmak ulijevo:
 - nema "povratne veze" na rubovima sklopa
 - s desna umetati 0
 - posmak za 1, 2 ili 3 mjesta





- napisati VHDL strukturni model sklopa za posmak ulijevo (uputa: pročitati str. 322-327 u knjizi Peruško, Glavinić: Digitalni sustavi)
- nacrtati 4-bitni sklop za posmak udesno za 1 do 3 mjesta;
 sklop ostvaruje logički i aritmetički posmak
- napisati VHDL strukturni model sklopa za posmak udesno
- nacrtati 4-bitni sklop za posmak koji ostvaruje:
 - posmak ulijevo za jedno mjesto
 - posmak udesno za jedno mjesto
 - bez posmaka
 - postavljanje konstante 0000

(uputa: koristiti multipleksore 4/1)