

# Dekoderi

Dekoder je kombinaciona mreža koja realizuje skup prekidačkih funkcija:

$$D_0 = \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 \dots \bar{x}_n \cdot E$$

$$D_1 = \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 \dots x_n \cdot E$$

...

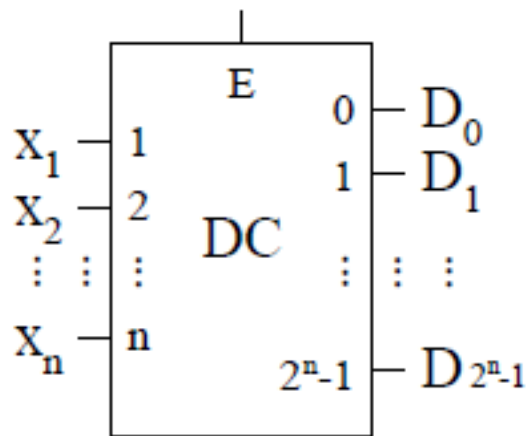
$$D_{2^n-1} = x_1 \cdot x_2 \dots x_n \cdot E$$

gde su

$x_1, x_2, \dots, x_n$  i  $E$  ulazni signali i

$D_0, D_1, \dots, D_{2^n-1}$  izlazni signali.

# Dekoderi

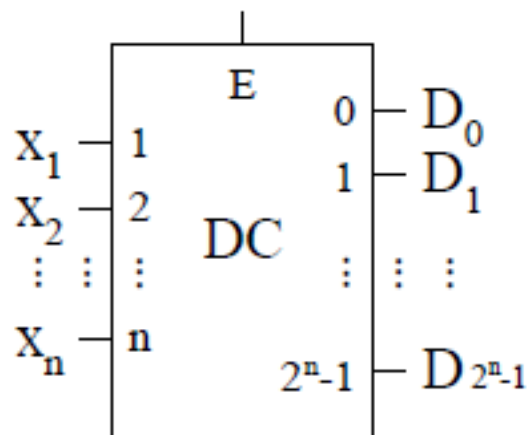


Grafički simbol dekodera

Kada je  $E = 0$ , tada svi izlazni signali  $D_0, D_1, \dots, D_{2^n-1}$  imaju vrednost 0 nezavisno od vrednosti ostalih ulaznih signala  $x_1, x_2, \dots, x_n$ . Zbog toga se ulazni signal  $E$  naziva signal blokiranja.

Kada je  $E = 1$ , tada samo jedan od izlaznih signala  $D_0, D_1, \dots, D_{2^n-1}$  ima vrednost 1. Koji će to izlazni signal biti jednoznačno je određeno vrednostima ulaznih signala  $x_1, x_2, \dots, x_n$ , jer izrazi  $\bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 \dots \bar{x}_n, \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 \dots x_n, \dots, x_1 \cdot x_2 \dots x_n$  predstavljaju potpune proizvode  $n$  promenljivih.

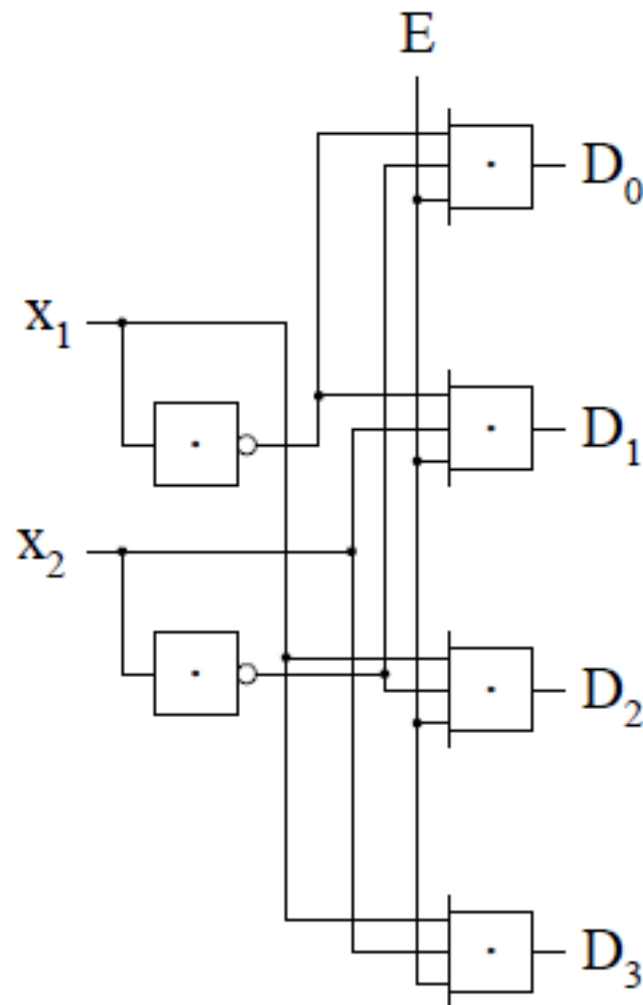
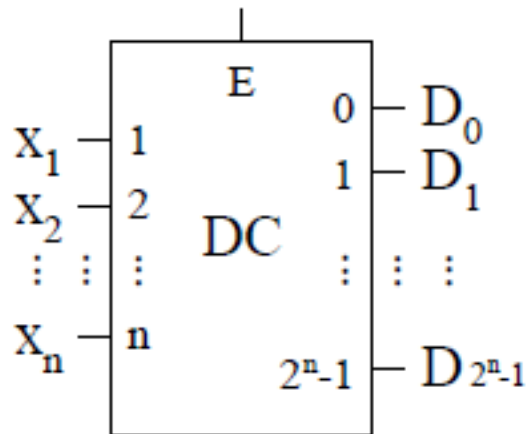
# Dekoderi



Dekoder se može realizovati pomoću NE i I elemenata prema datim relacijama.

# Dekoderi

Dekoder se može realizovati pomoću NE i I elemenata prema datim relacijama.



Dekoder sa NE i I elementima za  $n=2$

# Koderi

Koder je kombinaciona mreža čija je funkcija u osnovi inverzna funkciji dekodera. Funkciju koderu je teško definisati u opštem slučaju, pa se zato funkcija koderu razmatra za konkretne primere.

Tablica definiše koder sa  
ulaznim signalima  $C_0, C_1, \dots, C_7$  i  
izlaznim signalima  $Z_1, Z_2, Z_3$  i  $W$ .

$C_0$	$C_1$	$C_2$	$C_3$	$C_4$	$C_5$	$C_6$	$C_7$	$Z_1$	$Z_2$	$Z_3$	$W$
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1
0	0	1	0	0	0	0	0	0	1	0	1
0	0	0	1	0	0	0	0	0	1	1	1
0	0	0	0	1	0	0	0	1	0	0	1
0	0	0	0	0	1	0	0	1	0	1	1
0	0	0	0	0	0	1	0	1	1	0	1
0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1

Tablični prikaz funkcionisanja koderu

# Koderi

$C_0$	$C_1$	$C_2$	$C_3$	$C_4$	$C_5$	$C_6$	$C_7$	$z_1$	$z_2$	$z_3$	W
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1
0	0	1	0	0	0	0	0	0	1	0	1
0	0	0	1	0	0	0	0	0	1	1	1
0	0	0	0	1	0	0	0	1	0	0	1
0	0	0	0	0	1	0	0	1	0	1	1
0	0	0	0	0	0	1	0	1	1	0	1
0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1

Slika 3 Tablični prikaz funkcionisanja koderi

Svakom ulazu  $C_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, 7$ , pridružen je binarni broj  $i$  koji se dobija na izlazima  $z_1$ ,  $z_2$ ,  $z_3$  kada na ulaze  $C_0, C_1, \dots, C_7$  dođe vektor u kojem samo koordinata  $C_i$  ima vrednost 1 a sve ostale koordinate vrednost 0. Ulazni vektori u kojima više koordinata imaju vrednost 1 su zabranjeni i pretpostavlja se da ne dolaze na ulaze koderi, pa nisu uneti u tablicu sa slike 3.

# Koderi

$C_0$	$C_1$	$C_2$	$C_3$	$C_4$	$C_5$	$C_6$	$C_7$	$z_1$	$z_2$	$z_3$	W
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1
0	0	1	0	0	0	0	0	0	1	0	1
0	0	0	1	0	0	0	0	0	1	1	1
0	0	0	0	1	0	0	0	1	0	0	1
0	0	0	0	0	1	0	0	1	0	1	1
0	0	0	0	0	0	1	0	1	1	0	1
0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1

Problem su ulazni vektori 00000000 od 10000000 jer se u oba slučaja na izlazima  $z_1$ ,  $z_2$ ,  $z_3$  dobija binarni broj 000. Da bi se razlikovale ove dve situacije, uvodi se izlazni signal W koji ima vrednost 0 kada na ulaze  $C_0$ ,  $C_1$ , ...,  $C_7$  dođe vektor 00000000 i 1 kada dođe 10000000.

# Koderi

Pored razmatranog kodera, postoji i koder sa prioritetima. Ulazi su uređeni po prioritetima tako da  $C_i$  ima viši nivo prioriteta od  $C_{i-1}$  ali manji od  $C_{i+1}$ . Najniži nivo prioriteta ima ulaz  $C_0$  a najviši  $C_7$ .

$C_0$	$C_1$	$C_2$	$C_3$	$C_4$	$C_5$	$C_6$	$C_7$	$z_1$	$z_2$	$z_3$	W
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
X	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1
X	X	1	0	0	0	0	0	0	1	0	1
X	X	X	1	0	0	0	0	0	1	1	1
X	X	X	X	1	0	0	0	1	0	0	1
X	X	X	X	X	1	0	0	1	0	1	1
X	X	X	X	X	X	1	0	1	1	0	1
X	X	X	X	X	X	X	1	1	1	1	1

Tablični prikaz funkcionisanja kodera sa prioritetima

Svakom ulazu  $C_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, 7$ , pridružen je binarni broj  $i$  koji se dobija na izlazima  $z_1$ ,  $z_2$ ,  $z_3$  kada je  $C_i$  ulaz najvišeg prioriteta na kojem ulazni signal ima vrednost 1.



# Koderi

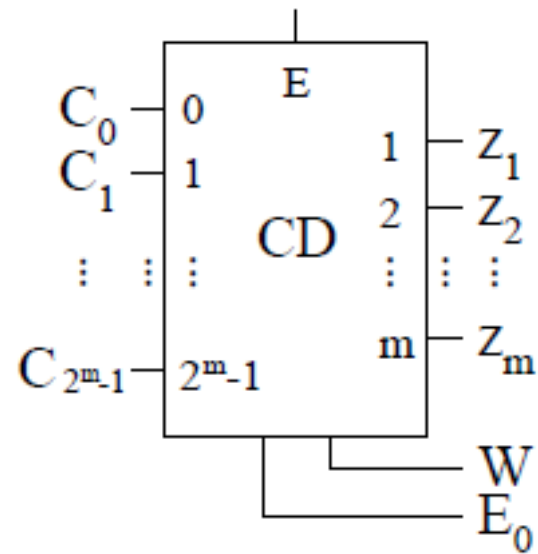
$C_0$	$C_1$	$C_2$	$C_3$	$C_4$	$C_5$	$C_6$	$C_7$	$z_1$	$z_2$	$z_3$	W
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
X	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1
X	X	1	0	0	0	0	0	0	1	0	1
X	X	X	1	0	0	0	0	0	1	1	1
X	X	X	X	1	0	0	0	1	0	0	1
X	X	X	X	X	1	0	0	1	0	1	1
X	X	X	X	X	X	1	0	1	1	0	1
X	X	X	X	X	X	X	1	1	1	1	1

Primer:

Ukoliko na ulaze  $C_0, C_1, \dots, C_7$  dođe vektor u kojem koordinate  $C_1$  i  $C_3$  imaju 1 a sve ostale koordinate 0, na izlazima  $z_1, z_2, z_3$  se dobija binarni broj 011, jer je ulaz  $C_3$  ulaz najvišeg prioriteta na koje je vrednost 1.

U slučaju kada na ulaze  $C_0, C_1, \dots, C_7$  dođe vektor u kojem koordinate  $C_1, C_4$  i  $C_6$  imaju 1 a sve ostale koordinate 0, na izlazima  $z_1, z_2, z_3$  se dobija binarni broj 110, jer je ulaz  $C_6$  ulaz najvišeg prioriteta na kome je vrednost 1.

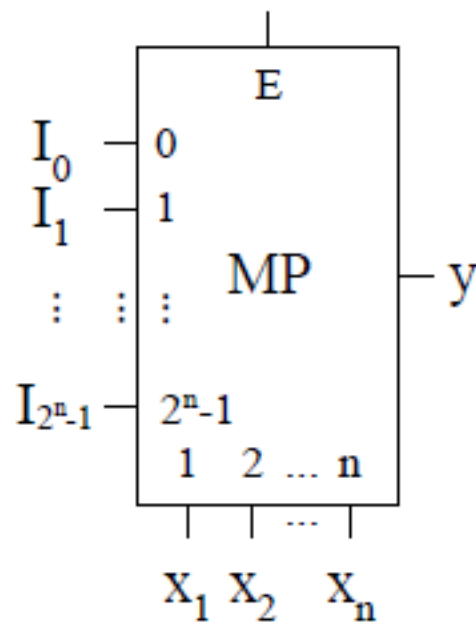
# Koderi



Grafički simbol kodera prioriteta

# Multiplexeri

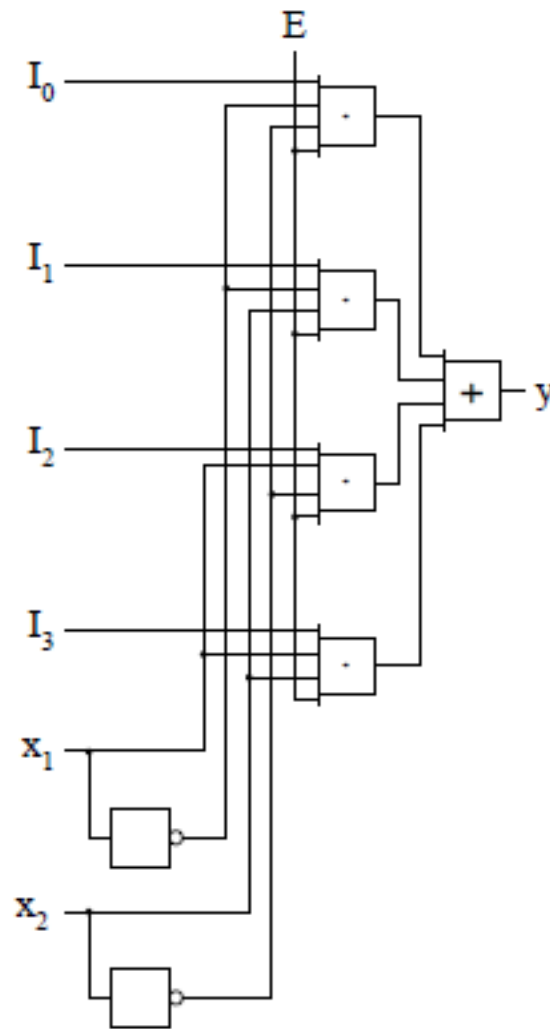
Za predstavljanje multiplexera kao bloka koristi se grafički simbol sa slike



Grafički simbol multiplexera

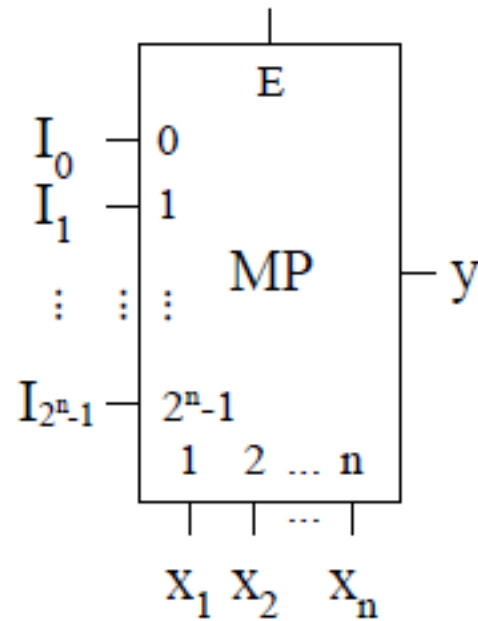
# Multiplekseri

Dekoder se može realizovati pomoću NE i I elemenata prema datim relacijama. Strukturna šema multipleksera za  $n=2$  je data na slici 10.



Multiplexer sa NE, I i ILI elementima za  $n=2$

# Multiplexeri



## Grafički simbol multipleksera

Ulazni signali multipleksera  $I_0, I_1, \dots, I_{2^n-1}$  i odgovarajući ulazi nazivaju se informacionim, a ulazni signali  $x_1, x_2, \dots, x_n$  i odgovarajući ulazi upravljačkim. Multiplexer selektuje jedan od binarnih signala koji dolaze na informacione ulaze i prenosi ga na izlaz, pa se zato za multiplexer koristi i naziv selektor.

# Demultiplekser

Demultiplekser je kombinaciona mreža koja realizuje skup prekidačkih funkcija:

$$D_0 = \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 \cdot \dots \cdot \bar{x}_n \cdot I \cdot E$$

$$D_1 = \bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 \cdot \dots \cdot x_n \cdot I \cdot E$$

...

$$D_{2^n-1} = x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n \cdot I \cdot E$$

gde su

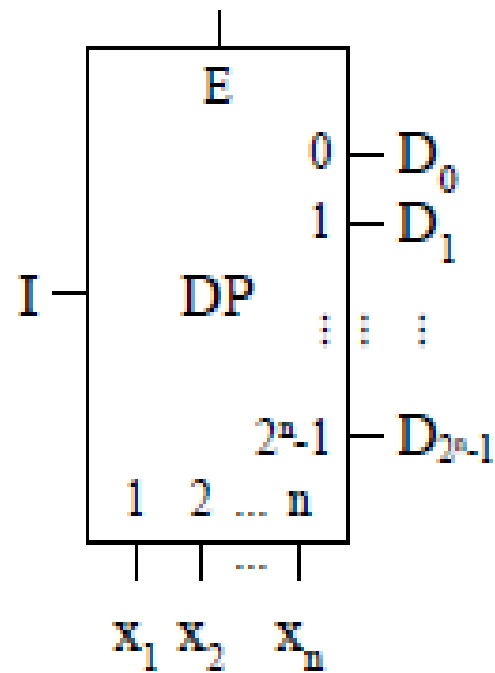
$x_1, x_2, \dots, x_n, I$  i  $E$  ulazni signali i

$D_0, D_1, \dots, D_{2^n-1}$  izlazni signali.

Kada je  $E = 0$ , tada svi izlazni signali  $D_0, D_1, \dots, D_{2^n-1}$  imaju vrednost 0 nezavisno od vrednosti ostalih ulaznih signala  $x_1, x_2, \dots, x_n$  i  $I$ . Zbog toga se ulazni signal  $E$  naziva signal blokiranja.

Kada je  $E = 1$ , tada samo jedan od izlaznih signala  $D_0, D_1, \dots, D_{2^n-1}$  ima vrednost ulaznog signala  $I$ , a na svim ostalim izlazima je 0. Koji će to izlazni signal biti jednoznačno je određeno vrednostima ulaznih signala  $x_1, x_2, \dots, x_n$ , jer izrazi  $\bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 \cdot \dots \cdot \bar{x}_n$ ,  $\bar{x}_1 \cdot \bar{x}_2 \cdot \dots \cdot x_n$ , ...,  $x_1 \cdot x_2 \cdot \dots \cdot x_n$  predstavljaju potpune proizvode  $n$  promenljivih.

# Demultiplexer

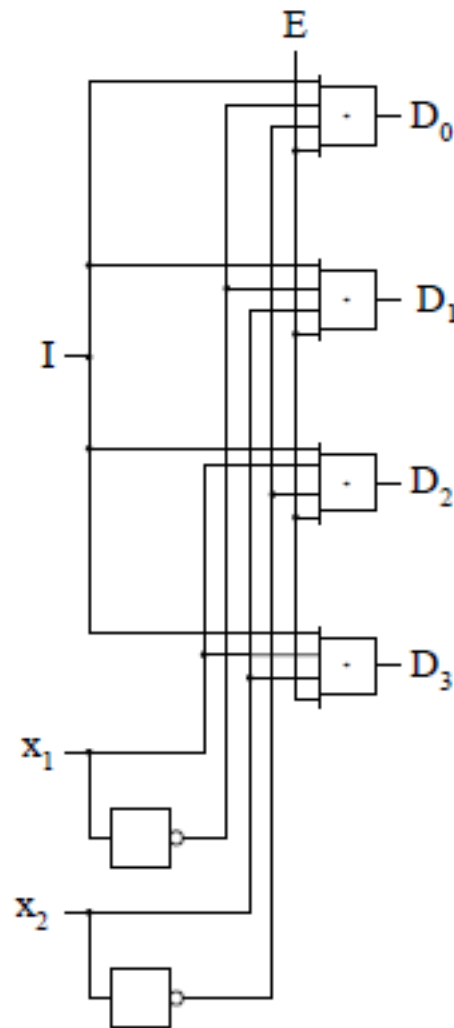


Grafički simbol demultipleksera

# Demultiplexer

Demultiplexer se može realizovati pomoću NE i I elemenata prema datim relacijama.

Strukturna šema demultiplexera za  $n=2$  je data na slici 12.



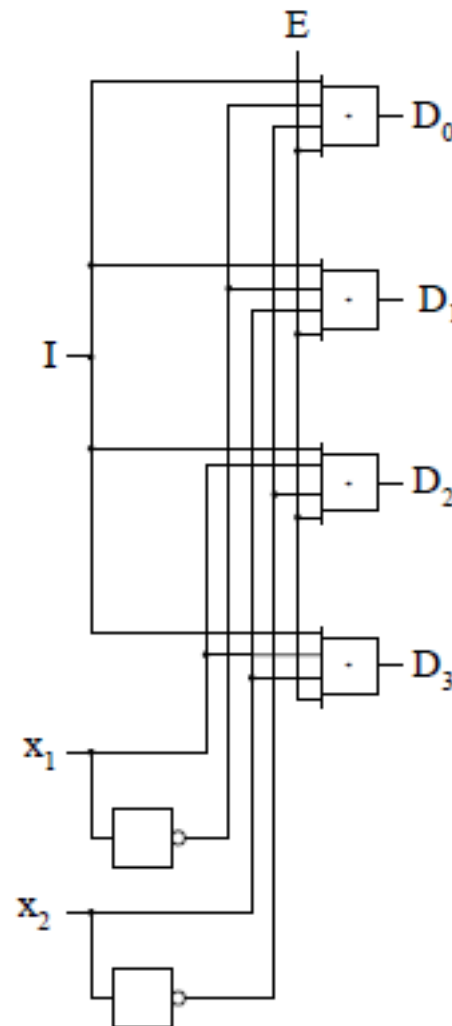
Demultiplexer sa NE i I elementima za  $n=2$



# Demultiplexer

Demultiplexer se može realizovati pomoću NE i I elemenata prema datim relacijama.

Strukturna šema demultiplexera za  $n=2$  je data na slici 12.



Demultiplexer sa NE i I elementima za  $n=2$