Digitalna vezja UL, FRI

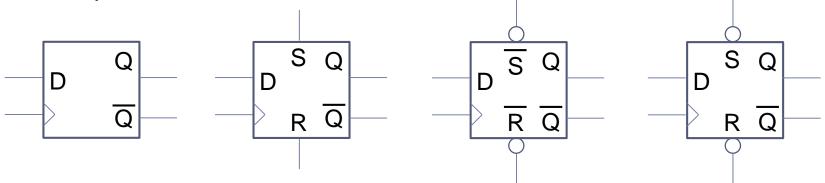
P8 Sekvenčna vezja -Registri, Števci (2)

Registri

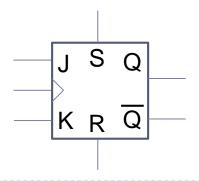
- > Tipi
 - PIPO paralelni vhod/paralelni izhod
 - PISO paralelni vhod/serijski izhod
 - SISO serijski vhod/serijski izhod
 - SIPO serijski vhod/paralelni izhod
- Funkcija registra
 - Shranjevalni
 - Pomikalni
 - Univerzalni
- Števci
 - Modul
 - Korak
 - Način

Pomnilne celice

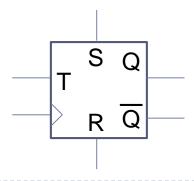
- ➤ S=1 (asinhronski Set), tudi PR
- > R=1 (asinhronski Reset), tudi CLR
- D pomnilna celica



> JK pomnilna celica

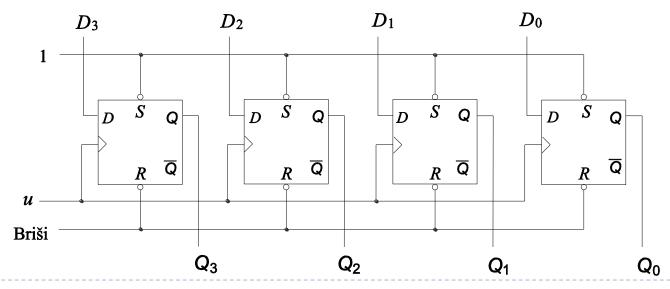


> T pomnilna celica



Shranjevalni register

- 4-mestni shranjevalni register (PIPO)
- → Podatek se nahaja na vhodih D₃,D₂,D₁,D₀
- ➤ Vpisana vsebina se pojavi na izhodih Q₃,Q₂,Q₁,Q₀
- Asinhronska vhoda R, S izhodi se spremenijo neodvisno od signala u
 - Reset (R=0) brisanje registra: Q₃= Q₂= Q₁= Q₀=0, če je signal Briši=0.
 - Set (S=1) ni uporabljen v registru



Pomikalni registri



b_{n-1} b_0 0,1,a

Pomik desno:

y₃ – vpiše se konstanta 0

 y_2 – vpiše se y_3

 y_1 – vpiše se y_2

 y_0 – vpiše se y_1

t	y ₃	y ₂	y _I	y ₀
0	_	0	_	0
I	0	_,	0	I
2	0	0	-,	0
3	0	0	0	/ _
4	0	0	0	0,4

Pomik levo:

 y_3 – vpiše se y_2

 y_2 – vpiše se y_1

 $y_1 - vpiše se y_0$

y₀ – vpiše se konstanta l

t	y ₃	y ₂	yı	y ₀
0	_	0	_	0
ı	0	I	0	_
2	I	0	1	I
3	0	1		I
4	4	I	I	I



Ciklični pomik desno:

 y_3 – vpiše se y_0

 y_2 – vpiše se y_3

 y_1 – vpiše se y_2

 y_0 – vpiše se y_1

t	y ₃	y ₂	yı	y ₀
0	I	0	ı	1
I	I	I	0	I
2	I	I		0
3	0	I	I	ı
4	I	0	I	



Ciklični pomik levo:

 y_3 – vpiše se y_2

 y_2 – vpiše se y_1

 $y_1 - vpiše se y_0$

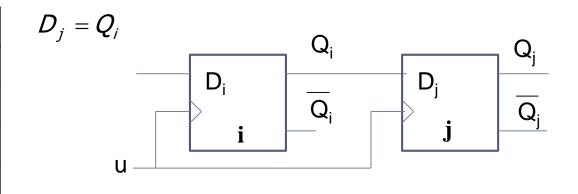
 y_0 – vpiše se y_3

t	y ₃	y ₂	yı	y ₀
0	I	0	_	
I	0	I	I	I
2	I	I	I	0
3	I	I	0	I
4	I	0	I	1

Pomik desno

Pomnilna celica D

Q _i (t)	Q _j (t)	$Q_{j}(t+1) = D$
0	0	0
0	1	0
1	0	1
1	1	1



Pomnilna celica JK $(Q_i(t+1)=Q_i)$

Q _i (t)	Q _j (t)	$Q_j(t+1)$	J	K
0	0	0	0	1
0	1	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	1	1	0

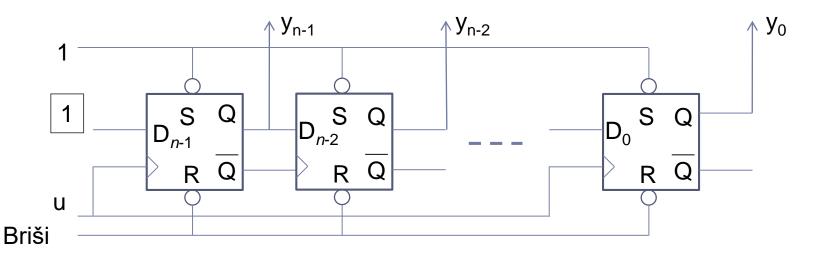
$$J_{j} = Q_{i} \qquad K_{j} = \overline{Q_{i}}$$

$$J_{i} \qquad Q_{i} \qquad U \qquad K_{j} \qquad \overline{Q_{j}}$$

$$U \qquad K_{j} \qquad \overline{Q_{j}}$$

Pomikalni register (n bitov)

- > Pomik desno:
 - > na mesto *n*-l se vpiše l
 - \triangleright po *n*-korakih so na vseh izhodih registra same enice.
- > D pomnilne celice:
 - \triangleright $D_{n-1} = I, D_{n-2} = D_{n-1}, ..., D_0 = D_1$
 - ➤ Vhod Briši (R=0)



Univerzalni register

4- bitni univerzalni register: y₃, y₂, y₁, y₀

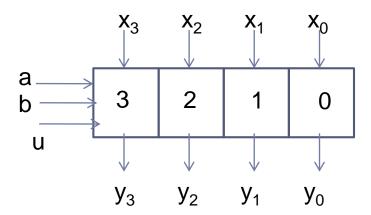
4 funkcije, ki so določene z vhodoma a in b:

a) a=0, b=0: Vpis

b) a=0, b=1: Set

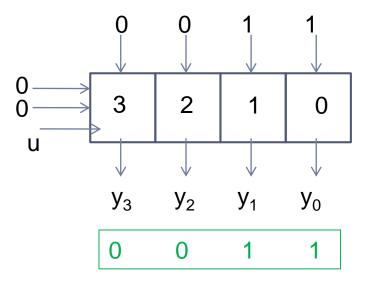
c) a=1, b=0: Reset

d) a=1, b=1: Ciklični pomik desno (CPD)

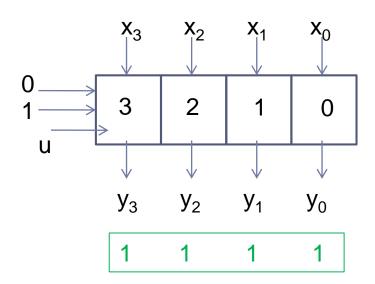


> Primeri izhodov za izbiro funkcije na vhodu

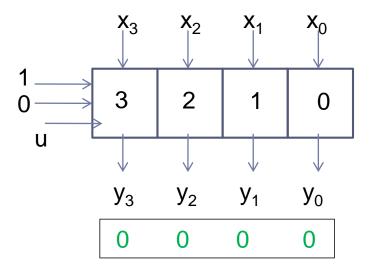
a) Vpis



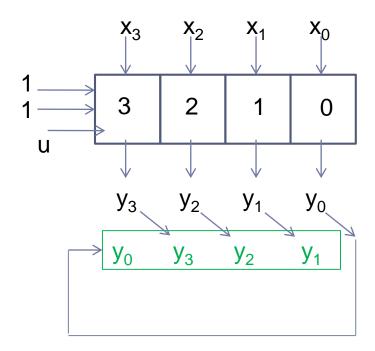
b) Set



c) Reset



d) CPD



> Aplikacijska tabela pomnilne celice i

\boldsymbol{a}	b	$y_i(t)$	$y_i(t+1)$	D_i	J_{i}	K_i
0	0	0	x_i	x_i	x_i	\bar{x}_i
0	0	1	x_i	x_i	x_i	$ar{x}_i$
0	1	0	1	1	1	\times
0	1	1	1	1	×	0
1	0	0	0	0	0	\times
1	0	1	0	0	×	1
1	1	0	y_{i+1}	y_{i+1}	y_{i+1}	\bar{y}_{i+1}
1	1	1	y_{i+1}	y_{i+1}	y_{i+1}	\bar{y}_{i+1}

D_i a	J_i a	$oldsymbol{\mathcal{K}_i}$ a	
b y_{i+1} y_{i+1} 1	$b \mid y_{i+1} \mid y_{i+1} \mid X$		Х
x_i x_i	$X = x_i$	X_i X 1 \overline{x}_i	$\overline{x_i}$
$\overline{y_i}$	y _i		_

Vezje za realizacijo univerzalnega registra

Realizacija: 4/1 MUX

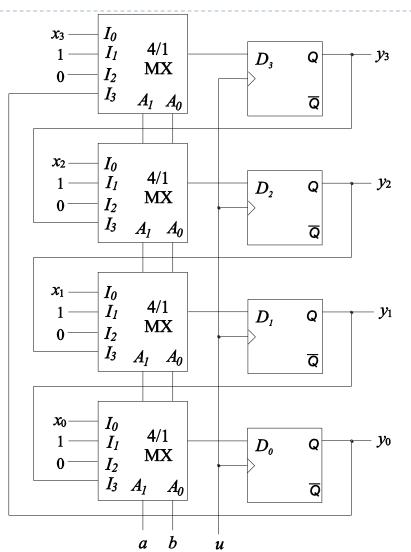
$$D_i = \overline{a}.\overline{b}.x_i \vee \overline{a}.b.1 \vee a.\overline{b}.0 \vee a.b.y_{i+1}$$

$$D_3 = \bar{a}\bar{b}x_3 \vee \bar{a}b \vee aby_0$$

$$D_2 = \bar{a}\bar{b}x_2 \vee \bar{a}b \vee aby_3$$

$$D_1 = \bar{a}\bar{b}x_1 \vee \bar{a}b \vee aby_2$$

$$D_0 = \bar{a}\bar{b}x_0 \vee \bar{a}b \vee aby_1$$



Števci

- Sekvenčno vezje: Q izhod števca
- Modul štetja (M) število različnih izhodnih stanj števca: (M=8, števec ima 8 stanj (0,1,2,3,4,5,6,7)
- Korak štetja (k=1, 2, ...)
- Način štetja:
 - Povečevanje vrednosti Inkrement: Q= Q+k
 - Zmanjševanje vrednosti Dekrement: Q=Q-k
- Primer: Digitalna ura: (Ure: Minute: Sekunde),
 M, k=1, Inkrement



DV Trebar

Števec (M=4, Inkrement, k=1)

Ura

vsak urin impulz spremeni dvojiški izhod števca

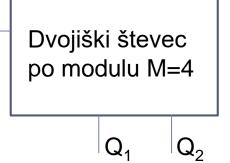


Diagram prehajanja stanj:

Vozlišča: stanja števca (0,1,2,3)

Delovanje:

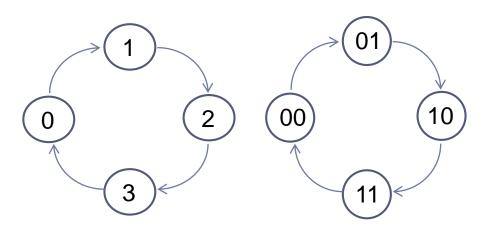
$$0\rightarrow 1\rightarrow 2\rightarrow 3\rightarrow 0\rightarrow ...$$

ali

$$00 \rightarrow 01 \rightarrow 10 \rightarrow 11 \rightarrow 00 \rightarrow ...$$

Usmerjene povezave:

Prehod iz stanja 2 stanje 3 (t→t+1)



Izračun krmilnih vhodov

Delovanje števca:

- Časovno zaporedje
- Urin signal

u - urin signal

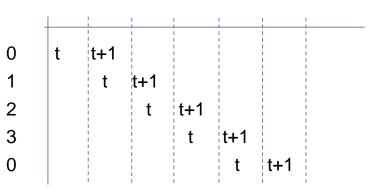


Tabela prehajanja stanj:

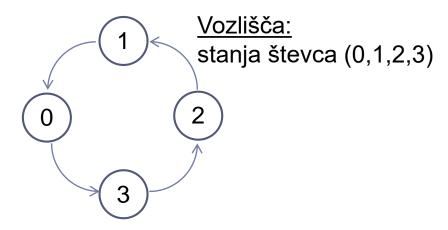
Q_1	Q_0	Q_1	Q_0	$J_1 = K_1$	J ₀ =K ₀
(t)	(t)	(t⊦	-1)		
0	0	0	1	0	1
0	1	1	0	1	1
1	0	1	1	0	1
1	1_	0	0	1	1

J=K	Q(t+1)
0	Q(t)
1	$\overline{Q}(t)$

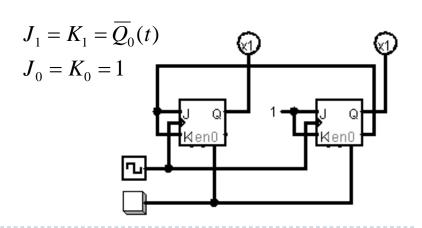
$$J_1 = K_1 = Q_0(t)$$
$$J_0 = K_0 = 1$$

Števec (M=4, Dekrement, k=1)

Diagram prehajanja stanj:

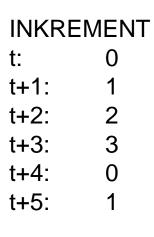


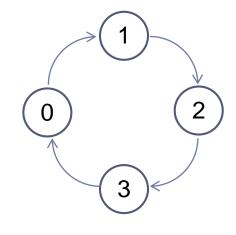
t	t	t+1	t+1		
Q_1	Q_0	Q_1	Q_0	J ₁ =K ₁	$J_0 = K_0$
0	0	1	1	1	1
0	1	0	0	0	1
1	0	0	1	1	1
1	1	1	0	0	1



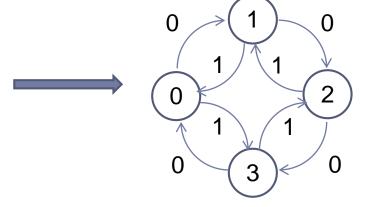
Števec s krmilnim vhodom (a)

Združimo delovanje dveh funkcij štetja v istem števcu, to sta Inkrement in Dekrement



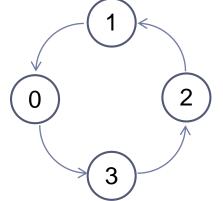






t:	0
t+1:	3
t+2:	2
t+3:	1
t+4:	0
t+5:	3

DEKREMENT



a	
0	INKREMENT (Q=Q+I)
1	DECREMENT (Q=Q-I)

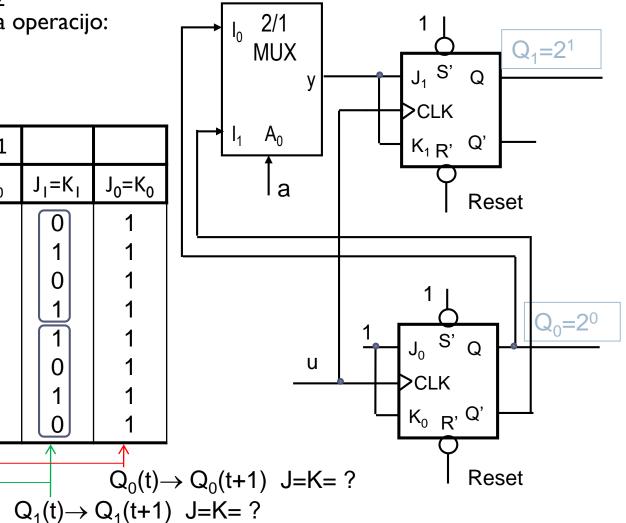
 Krmiljenje je izvedeno z multiplekserjem, ki izbira operacijo:

inkrement (a=0)

dekrement (a=1)

	t	t	t+1	t+1		
а	Q_1	Q_0	Q_1	Q_0	J _I =K _I	$J_0 = K_0$
0	0	0	0	1	0	1
0	0	1	1	0		1
0	1	0	1	1	0	1
0	1	1	0	0		1
1	0	0	1	1	1	1
1	0	1	0	0	0	1
1	1	0	0	1		1
1	1	1	1	0	0	1
				7	1	

Določiti



DV Trebar

Števec (M=8, Inkrement, k=1)

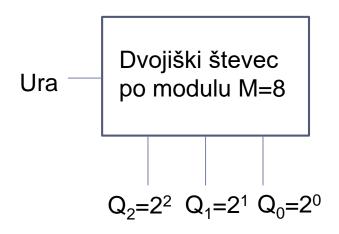


Diagram prehajanja stanj:

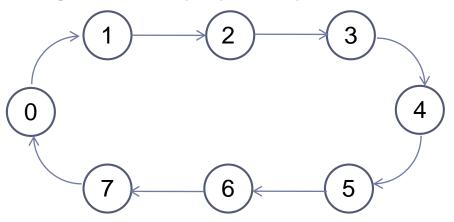


Tabela prehajanja stanj:

Q_2	Q_1	Q_0	Štetje
0	0		0
0	0	0 1 0	1
0	1	0	2
0 0 0 0 1	1	1	1 2 3 4 5 6 7
1	0	0	4
1	0	1	5
1	1	0	6
1	1	1	7
0	0	0	0
0	0	1	1
_	-	-	-

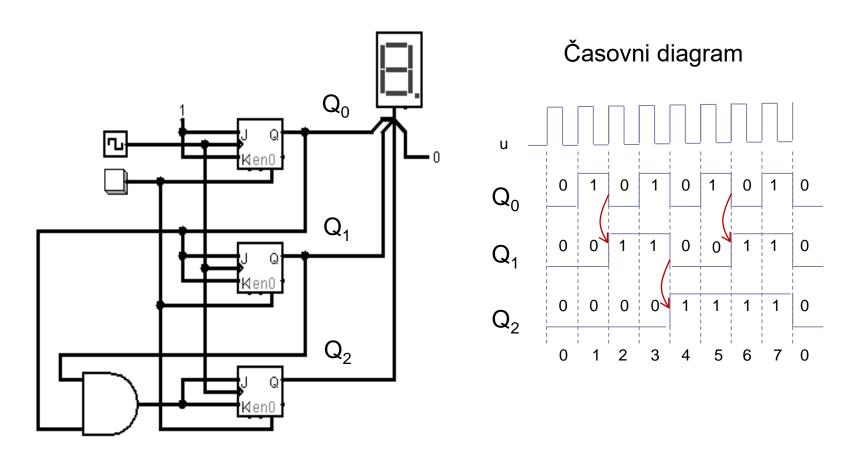
- t trenutno stanje števca
- > t+I naslednje stanje števca

t	t	t	t+1	t+1	t+1	J ₂ =K ₂	J _I =K _I	J ₀ =K ₀
Q_2	Q_1	Q_0	Q_2	Q_1	Q_0			
0	0	0	0	0	1	0	0	1
0	0	1	0	1	0	0	1	1
0	1	0	0	1	1	0	0	1
0	1	1	1	0	0	1	1	1
1	0	0	1	0	1	0	0	1
1	0	1	1	1	0	0	1	1
1	1	0	1	1	1	0	0	1
1	1	1	0	0	0	1	1	1

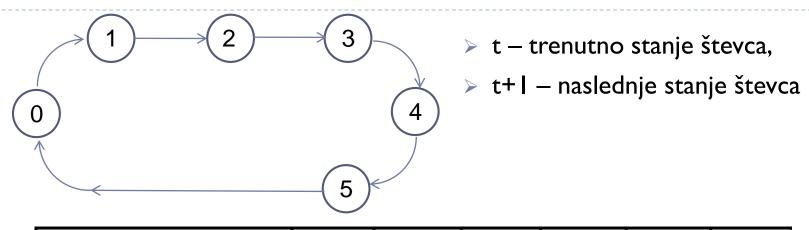
$$J_{2} = K_{2} = Q_{1}(t).Q_{0}(t)$$
$$J_{1} = K_{1} = Q_{0}(t)$$
$$J_{0} = K_{0} = 1$$

Delovanje števca

Vezje vključuje 3 pomnilne celice JK, vrata AND

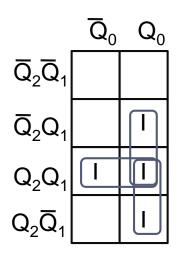


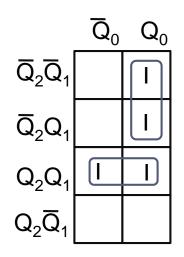
Načrtovanje sinhronskega števca (M=6)

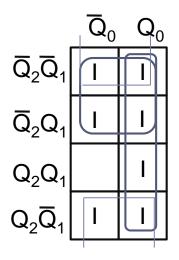


Q_2	Q_1	Q_0	Q_2	Q_1	Q_0	J2=K2	J1=K1	JO=KO
(t)	(t)	(t)	(t+1)	(t+1)	(t+1)			
0	0	0	0	0	1	0	0	1
0	0	1	0	1	0	0	1	1
0	1	0	0	1	1	0	0	1
0	1	1	1	0	0	1	1	1
1	0	0	1	0	1	0	0	1
1	0	1	0	0	0	1	0	1
1	1	0	0,x	0,x	0,x	1,x	1,x	0,x
1	1	1	0,x	0,x	0,x	1,x	1,x	1,x

Rešitev a) fiksne vrednosti za J,K







$$J_2 = K_2 =$$
 $Q_2Q_1 \lor Q_1.Q_0 \lor Q_2Q_0$

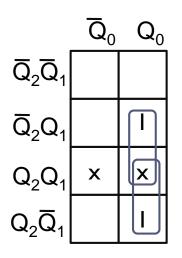
$$J_1 = K_1 = \overline{Q}_2 Q_0 \vee Q_2 Q_1$$
 $J_0 = K_0 = \overline{Q}_2 \vee \overline{Q}_1 \vee Q_0$

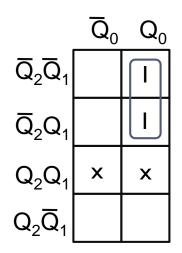
$$J_{\scriptscriptstyle 0} = K_{\scriptscriptstyle 0} = \overline{Q}_{\scriptscriptstyle 2} \vee \overline{Q}_{\scriptscriptstyle 1} \vee Q_{\scriptscriptstyle 0}$$

Vezje vključuje 3 pomnilne celice JK in in 5x AND, 3x OR logična vrata za realizacijo vhodnih funkcij:

$$J_2 = K_2$$
, $J_1 = K_1$, $J_0 = K_0$

Rešitev b) redundance za J=K





	\overline{Q}_0	Q_0
$\overline{Q}_2\overline{Q}_1$		
\overline{Q}_2Q_1	Ι	I
Q_2Q_1	x	x
$Q_2\overline{Q}_1$		

$$J_2 = K_2 = Q_1.Q_0 \lor Q_2.Q_0$$
 $J_1 = K_1 = \overline{Q}_2Q_0$

$$J_1 = K_1 = \overline{Q}_2 Q_0$$

$$J_0 = K_0 = 1$$

Enostavnejše vezje vključuje 3 pomnilne celice JK in 3x AND, Ix OR logična vrata za realizacijo vhodnih funkcij:

$$J_2 = K_2$$
, $J_1 = K_1$, $J_0 = K_0$