

Zadatak – 1:

Dan je binarni blok kôd K s matricom provjere pariteta H :

$$H = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

- Odredite tablicu sindroma koda K za sve moguće vektore pogreške.
- Odredite kodnu riječ koja je poslana ako je primljena kodna riječ $c' = [11010]$. Je li moguće jednoznačno odrediti koja je kodna riječ poslana?

Zadatak – 2:

Dan je binarni blok kôd $K [n, k] = [7, 3]$ s matricom provjere pariteta H :

$$H = \begin{bmatrix} 1 & - & - & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & - & - & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & - & - & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & - & - & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

- Odredite sve moguće vrijednosti dvaju stupaca koji nedostaju u matrici H uzimajući pri tome da kodna riječ $[0110011]$ pripada kodu K i da je minimalna distanca koda 4, tj. $d(K)=4$.
- Dekodirajte primljenu kodnu riječ $c' = [0110111]$.

Zadatak – 3:

Dan je Hammingov kôd K s matricom provjere pariteta H :

$$H = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

- Pokažite da su $c_1 = [0010011]$ i $c_2 = [0001111]$ kodne riječi koda K i odredite Hammingovu udaljenost između njih.
- Neka je poslana kodna riječ c i neka je primljena kodna riječ $c' = c + e$. Dokažite da sindrom $s = c' \cdot H^T$ jedino ovisi o vektoru pogreške e .
- Ispišite sve sindrome za sve moguće vektore pogreške čija je težina ≤ 1 .

Zadatak – 4:

Dan je binarni ciklični blok kôd $K [15, 7]$ s generirajućim polinomom $g(x) = x^8 + x^7 + x^6 + x^4 + 1$.

- Dokažite da $g(x)$ može biti generirajući polinom koda K .
- Na ulazu kodera danog koda pojavljuje se poruka čiji je polinomski zapis $d(x) = x^4 + x + 1$. Odredite polinomski i binarni zapis kodne riječi u sistematičnom obliku.
- Je li $c(x) = x^{14} + x^5 + x + 1$ kodna riječ koda K ?

Zadatak – 5:

Dan je binarni ciklični blok kôd $K [n, k]$ koji može ispraviti jednostruku pogrešku u primljenoj kodnoj riječi. Sindromi ($s_1 - s_8$) za dani kôd su:

$$s_1 = 10100; s_2 = 01010; s_3 = 00101; s_4 = 10000$$

$$s_5 = 01000; s_6 = 00100; s_7 = 00010; s_8 = 00001$$

Odredite:

- generirajuću matricu $G = [I | A]$ danog koda.
- $[n, k]$.
- generirajući polinom koda K .
- sve kodne riječi danog koda K .
- kodnu riječ koja je poslana ako je primljena kodna riječ $c' = [01101011]$.

Zadatak – 6:

Izvorište generira 128 poruka, iz skupa od 128 jednako vjerojatnih simbola $X = \{x_0, \dots, x_{127}\}$, koje se kodiraju binarnim kodom (Shannon-Fano!). Poruke se prije odašiljanja u kanal kodiraju Hammingovom metodom zaštitnog kodiranja. Na ulazu dekodera kanala pojavljuje se slijed bitova 111101100001001101... Odredite prvu poruku (d) koja je odaslana. **Napomena:** Kontrolni bitovi u kodnoj riječi nalaze se na pozicijama 1, 2, 4, 8,...

dotok: Neka je K linearni ciklički kod, kojemu pripada $011011 \in K$

a) Ispišite kodne riječi u bin. zapisu i polinomskom

b) $g(x) = ?$

c) $d = [11] \Rightarrow C = ?$

$$r(x) = \frac{x^{n-k} \cdot d(x)}{g(x)}$$

Ako se radi o većinom
kodu...

$$a) \begin{bmatrix} 011011 \\ 110110 \\ 101101 \\ 000000 \end{bmatrix}$$

$$K = \{0, x^4 + x^3 + x + 1, x^4 + x^2 + x, x^5 + x^3 + x^2 + 1\}$$

$$C = d(x) + r(x)$$

b) $g(x) = \text{najmanji stupanj} = x^4 + x^3 + x + 1$

c) Radi

$$r = 4$$

$$n = 2$$

$$r = n - k$$

$$k = 6$$

$$\frac{x^4(x+1)}{x^4 + x^3 + x + 1} \Rightarrow x^5 + x^4 : x^4 + x^3 + x + 1 =$$

$$x^4 + x$$

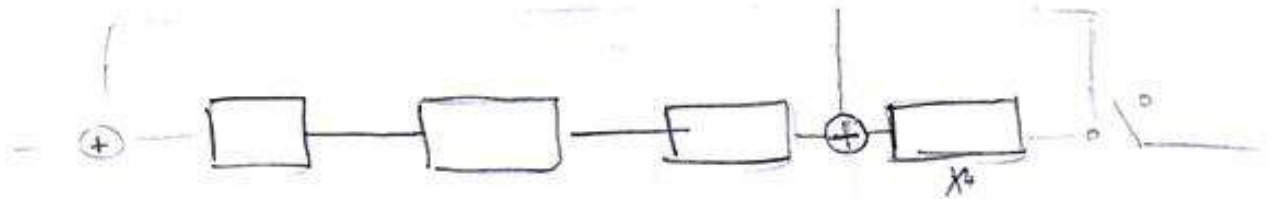
$$[0110]$$

$$C = [1110110]$$

Generirajući polinom definira kod. Ciklički kodovi od mod 2 zbrajača i posmaćni registara

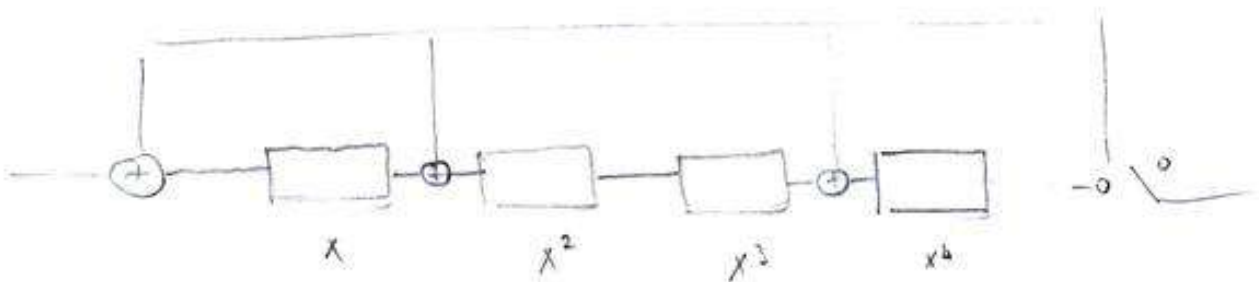
primjer:

$$g(x) = x^4 + x^3 + x + 1$$



Ako x^4 postoji
u polinomu
 $g(x) \Rightarrow$ stavi mod 2 zbrajač

$$g(x) = x^4 + x^3 + x + 1$$



Primjer

$$g(x) = x^4 + x^3 + 1$$

Za DZ?

$$r = n - k \quad n - k = 4$$

$$r = 4$$

Primjer

$$g(x) = x^3 + x^2 + 1$$

$$[7, k] \Rightarrow [7, 4]$$

$$r = 3$$

odredite sindrom za prvu primljenu kodnu riječ ako dolazi slijedeći slijed bitova

100111000...

$$S(c'(x)) = \frac{x^{n-k} \cdot c'(x)}{g(x)}$$

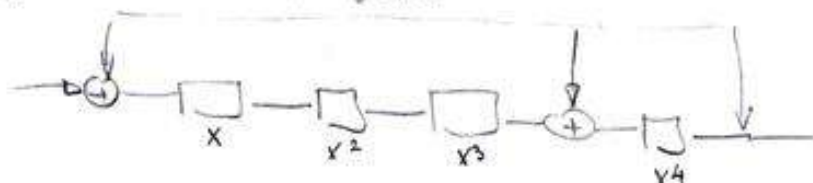
$$g(x) = (x^6 + x^5 + x^4 + x^3) \cdot x^3$$

$$(x^9 + x^6 + x^5 + x^4) : (x^6 + x^5 + x^4 + x^3) = x^3 = S$$

$$x^9 + x^6 + x^5 + x^4$$

$$S = x^3 + x = 110$$

Primjer Zadan je ciklički kodler za $[15, k]$



odredite prvu kodnu riječ koja se pojavljuje na izlazu, ako je na ulazu 1010101010101010...

$$c = ? [d | r]$$

$$g(x) = x^4 + x + 1$$

$$r = 4$$

$$r = n - k$$

$$r = 15 - 4$$

$$r = 11 \text{ uzimamo prvih 11.}$$

$$r(x) = \frac{x^{n-k} \cdot d}{g(x)} = \frac{x^4 \cdot (x^{10} + x^3 + x^0 + x^4 + x^2 + 1)}{x^4 + x + 1}$$

$$(x^{14} + x^{12} + x^{10} + x^8 + x^6 + x^4) : (x^4 + x + 1) = x^{10}$$

ZADACI

1. Zadan je binarni blok kod K s matricom H :

$$H = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

c' - primljena

a) odredite tablicu sindroma koda K za sve moguće vektore pogreške.

$$\begin{matrix} n=5 \\ r=3 \end{matrix} \} k=2$$

Vektor pogreške (e)	sindrom
00000	000
00001	101
00010	001
00100	111
01000	110
10000	100
10100	011

$$s = c' \cdot H^T$$

$$s = (c + e) \cdot H^T$$

$$s = \underbrace{c \cdot H^T}_0 + e \cdot H^T$$

$$s = e \cdot H^T$$

$$H^T = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

b) odredite kodnu riječ koja je poslana ako je primljena $c' = [11010]$

$$s = c' \cdot H^T = [11010] \cdot \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} = [011] \rightarrow e = 10100$$

$$e = c' - c$$

$$c = c' - e$$

$$c = [11010] - [10100]$$

$$c = [01110]$$

- Nije moguće jer ovisi o tablici

3

$$H = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$a) S_1 = c_1 \cdot H^T = [0010011] \cdot \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = [000]$$

$$S_2 = c_2 \cdot H^T = [000]$$

$$d_{\min} = 3$$

b)

$$c' = c + e$$

$$S = c' \cdot H^T$$

$$S = (c + e) \cdot H^T = \underbrace{c \cdot H^T}_S + e \cdot H^T = e \cdot H^T$$

c) Ispišite sve sindrome čija je težina ≤ 1

e	S
00000000	000
00000001	001
00000100	010
00001000	100
00010000	111
00100000	011
01000000	101
10000000	110

3.

Iz sindroma:

$$H = \left[\begin{array}{ccc|cccc} 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Ispravi jednostruku pogrešku $\Rightarrow H^T = S$

$$G = [I | A] = \left[\begin{array}{ccc|ccccc} 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

b.) $[n, k]$

$$n = 8 \quad r = 5 \\ k = 3$$

c.) polinom: $g(x) = 1 + x^2 + x^5$ d.) $d = [011]$

$$c = [01101111]$$

$$e) S = c' \cdot H^T = [01101111] \cdot \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = [00100]$$

$$d = [0111]$$

6. $N=128=2^7$ $k=7$ dužina bitova koja ulazi u koder kanala

$$p_i = \frac{1}{N}$$

sljed bitova $c' = 111101100001001101\dots$

a) odredite prvu poruku koja je poslana

c_1	c_2	d_1	c_3	d_2	d_3	d_4	c_4	d_5	d_6	d_7	d_8
1	1	1	1	0	1	1	0	0	0	0	1
	1	1	-	-	1	1	-	-	0	0	0
			1	0	1	1	-	-	-	-	1
							0	0	0	0	0

$$0101 = 5_{(10)}$$

$$c = 11111110000$$

$$d = 1011000$$

Primjer

2 kodne riječi

Na prijemnoj strani se kod dekodiranja koristi pravilo minimalne udaljenosti. Odredite vjerojatnost pog. dekodiranja.

$$p_g = 0.2$$

$$X_1 = \{0, 0, 0\}$$



$$X_2 = \{1, 1, 1\}$$

000	111
001	110
010	011
100	101

Primjer

Zadan je binarni blok kod $K[n, 2]$. Zadano je $d_{\min} = 5$, odredite minimalnu duljinu kodne riječi n .

$$t = \frac{d_{\min} - 1}{2}$$

$$t = 2$$

$$H = 2^k$$

$$2^{n-k} \geq \sum_{i=0}^t \binom{n}{i}$$

Iz ovoga odredimo

$$n = 7$$

Primjer Zadan je $[k+1, k]$ s parnim paritetom:

a) Odredite sve kodne riječi koda $[4, 3]$

b) Koje pogreške možete otkriti ovakav kod

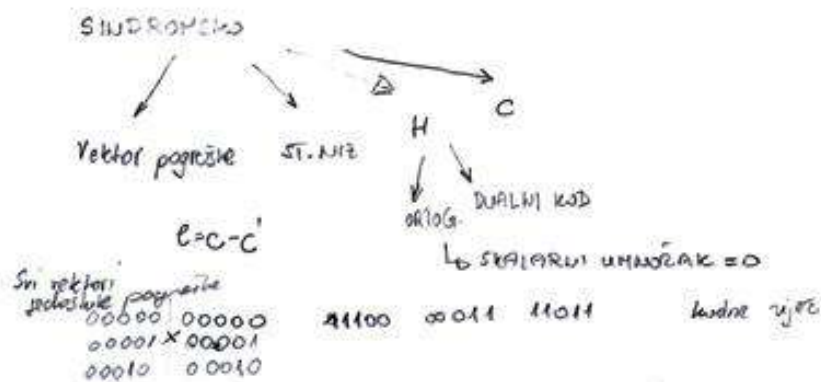
c) Izračunajte neadekvatnih pogrešaka, na jednom bitu $p_g = 0.04$

$$a.) H = 2k = 2 \cdot 3 = 8$$

000 0
001 1
010 1
011 0
100 1
101 0
110 0
111 1

b) jednokute i dvokute

$$c) p_{ep} = \binom{4}{2} p^2 (1-p)^2 + \binom{4}{4} p^4 (1-p)^0 = 2.8 \cdot 10^{-3}$$



Zadatak Zadan je blok kod $[A|I]$ s generirajućom matricom

$$G = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

J A

a) $H = [A^T | I] = ?$

b) $d = ?$

c) Perfektni kod = ?

d) odredi c ako je $c' = 1110100$

a) $H = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$

A^T

b) $d = ?$

U Matrici H naći min. broj stupaca da se dobije nula.
To će biti distance koda.

2 broj 3 stupca daje 0.

$d(k) = 3$

c) $M = 16$

$$M = \frac{2^n}{\sum_{i=0}^t \binom{n}{i}} = \frac{128}{\binom{7}{0} + \binom{7}{1}} = \frac{128}{8} = 16$$

Perfektni kod

$$t = \left\lfloor \frac{dk-1}{2} \right\rfloor = \frac{3-1}{2} = 1$$

d) Primljena kodna riječ $c' \in C$ $c' H^T = 0$

$$[1110101] \cdot \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = [001]$$

Idem u H i nađi red

Kod $K, G = H$
Dualni kod $K^T \cdot G \rightarrow H^T$

sindrom: $s = c' \cdot H^T$

2. Zadan je bin-kod

$$G = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$[n, k] = [2, 4]$$

a) Pronađite stand. niz koda K

b) Tablica sindroma koda K

4 kodne riječi:

00
01
10
11

0000 0000 0101 1010 1111
1000

Sve kodne riječi

0000
0101
1010
1111

③ Za zadan kod K dani su matrica H^T

$$H^T = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

odredite sve kodne riječi koda K?

$$H = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$n=4$$

$$c[abcd] \cdot H^T = 0$$

$$c[abcd] \cdot \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$a+b+d=0$$

$$b+c+d=0$$

$$a+c=0$$

$$\begin{bmatrix} a & b & c & d \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

Primjer: Linearni binarni blok kod K

$$H = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$C' = [110110]$$

$C = ?$

$$C' \cdot H^T = S$$

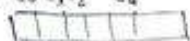
$$[110110] \cdot \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} = [110]$$

$$C = [100110]$$

HAMMINGOV KOD

- perfektni kod - sve kombinacije kodnih riječi padu u sfere C_1 i C_2

a) c_0, c_2, c_4



b) 1 kontrolni bit kontrolira jedan zn, pa jedan ne

c) kontrolni bit nekontrolira zaštitne bitove

Primjer: Recimo da smo primili

$$C' = [0110111]$$

$$1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1$$

$$1 - 0 - 1 - 0 - 1 - \begin{vmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{vmatrix}$$

Smjesto-greška

Kako dobiti generirajuću matricu hammingova koda

$$G = [I \ A] = ? \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

k_1 - kontrolni bitovi

Primjer: Hammingov kod $[5, 2]$, odrediti

a) $G = [I \ A]$

$$r = n - k$$

b) $C = ?$

$$r = 3$$

c) Linearnost koda

a) $k_1 = m_1 \oplus m_2$
 $k_2 = m_1$
 $k_3 = m_2$

$$G = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

b)

00	00000
01	01101
10	10111
11	11011

c) Kod je linearan

Primjer: Zadan je Hamming $[7,4]$, kodne riječi sa biranjem simbola, oštećene

a) c? ako je primljena $c = [101?01?]$

Primjer:

$$[n, k] = [6, 3]$$

$$c = [\underbrace{d_1 d_2 d_3}_{\text{poruka}}, \underbrace{c_4 c_5 c_6}_{\text{zaštita}}]$$

$$c_4 = d_1 \oplus d_2 \oplus d_3$$

$$c_5 = d_1 \oplus d_3$$

$$c_6 = d_2 \oplus d_3$$

$$H = [r \times 2^{r-1}]$$

$$c' = [010111]$$

oštećene primljena riječ
c?

$$H = [A^T | I]$$

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$H = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$c' \cdot H^T = [010]^T$$

CIKLICKI KOD

a) Linearnost:

$$g(x) = \text{polinom}$$

$$g(x) = x^{n-k} + \dots + 1$$

↓
Polinom definira generirajuću matricu G

• Kako napraviti stand. $G = [I | A]$

$$g(x) = x^3 + x^2 + 1 \quad [7, 4]$$

1. Korak:

$$\begin{bmatrix} g(x) \end{bmatrix} \Rightarrow G = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \rightarrow \oplus$$

→ ako je 1

2. Korak

$$G = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ g(x) \end{bmatrix}$$

$$G = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Matrica u stand. obliku