

Vježbe 8

Komutacioni sistemi

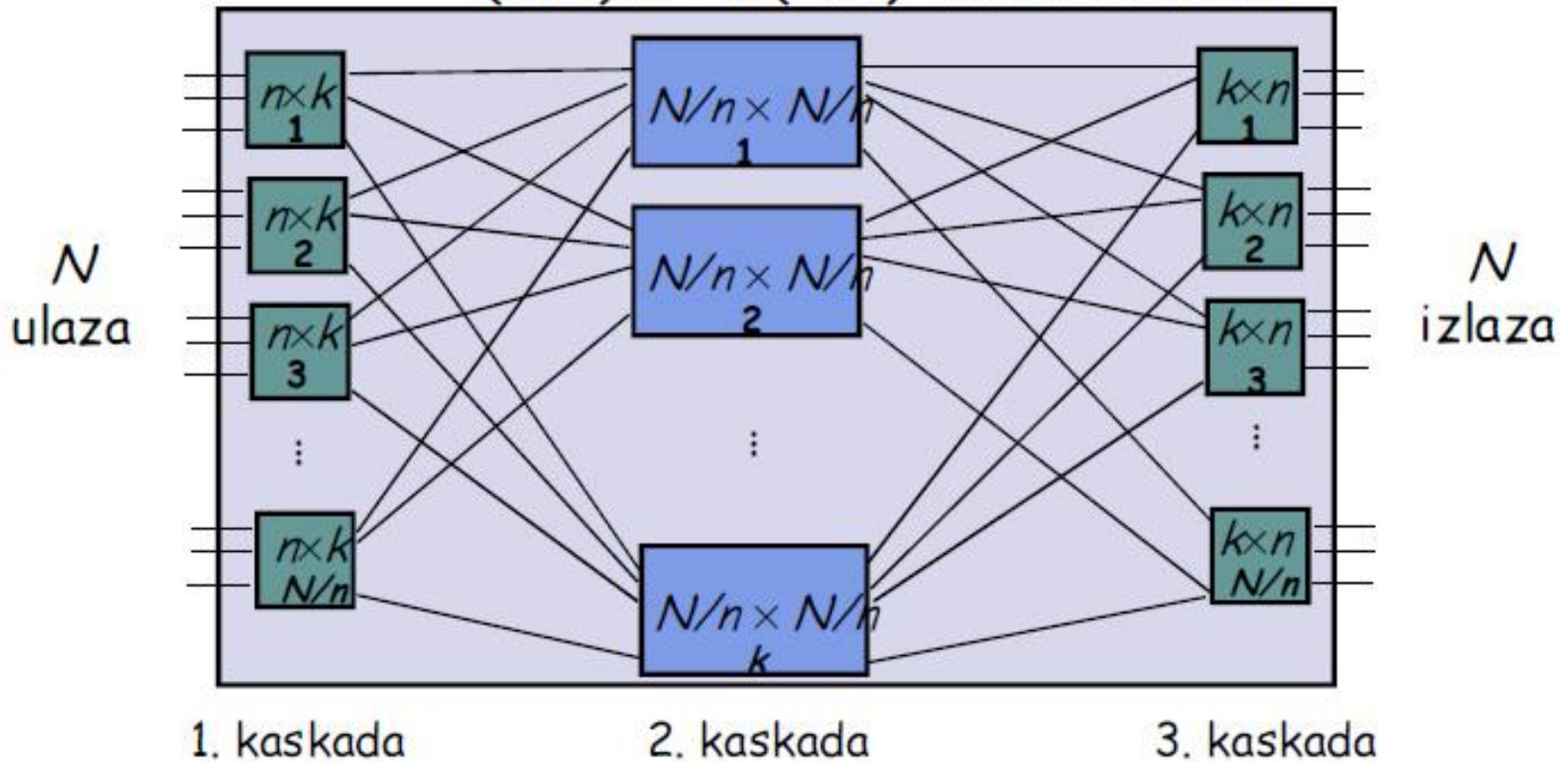
Primjer 1

Dat je trokaskadni prostorni komutator sa N ulaza. Broj komutatora u međukaskadi je k . Ako je broj ulaza komutatora prve kaskade n , odrediti k tako da uz neblokirajući dizajn bude minimalan broj ukrasnih tačaka. Odrediti minimalan broj ukrasnih tačaka. $N=1024$.

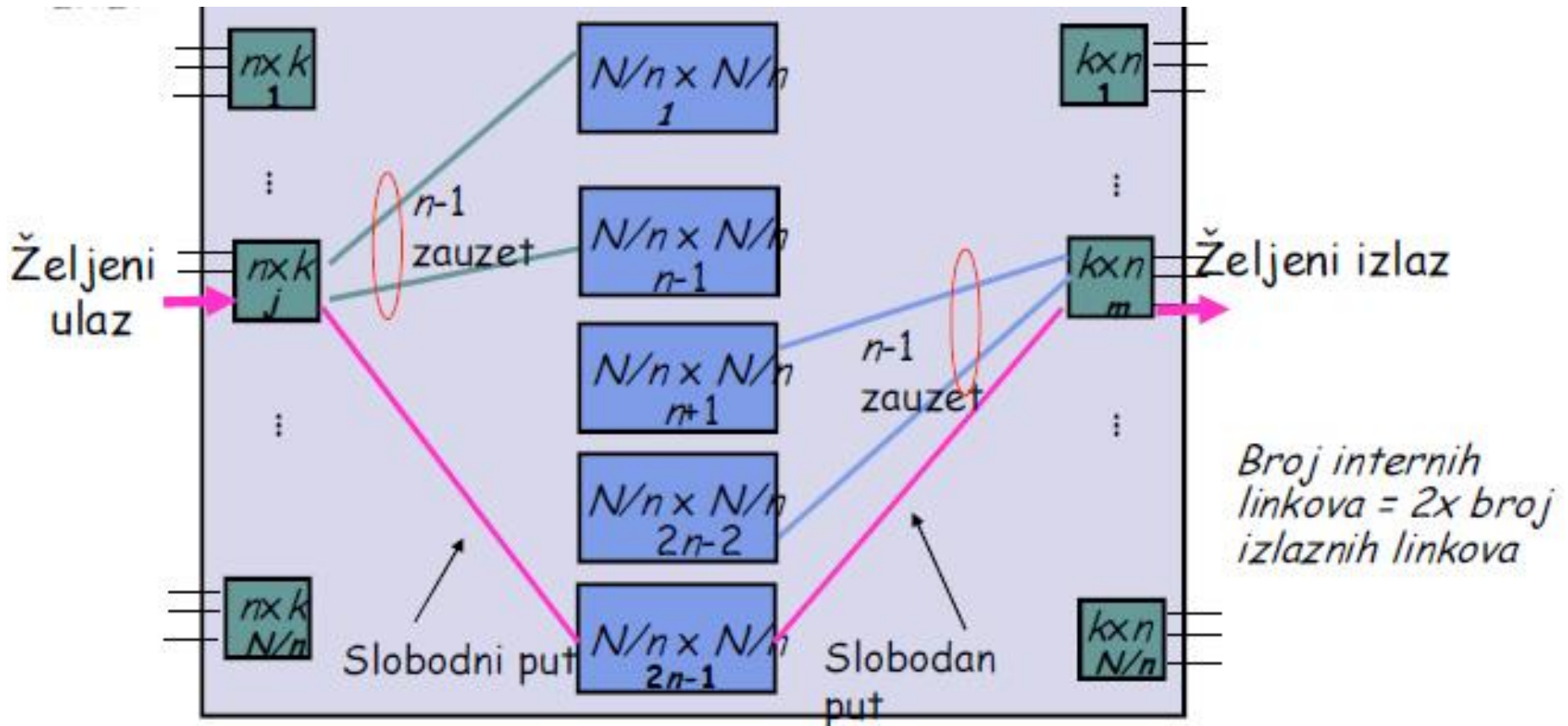
Primjer 1

$N=1024$

$2(N/n)nk + k(N/n)^2$ ukrasnih tačaka



Primjer 1



Primjer 1

Ukoliko se razmatra neblokirajući dizajn tada je $k=2n-1$. Broj ukrasnih tačaka je tada:

$C(n)$ = broj ukrasnih tačaka u Klosovom komutatoru

$$= 2Nk + k\left(\frac{N}{n}\right)^2 = 2N(2n-1) + (2n-1)\left(\frac{N}{n}\right)^2$$

Izvod po n :

$$0 = \frac{dC}{dn} = 4N - \frac{2N^2}{n^2} + \frac{2N^2}{n^3} \overset{0}{\approx} 4N - \frac{2N^2}{n^2} \implies n \approx \sqrt{\frac{N}{2}}$$

Minimalni broj ukrasnih tačaka:

$$C^* = \left(2N + \frac{N^2}{N/2}\right) \left(2\left(\frac{N}{2}\right)^{1/2} - 1\right) = 4N(\sqrt{2N} - 1) \approx 4N\sqrt{2N} = 4\sqrt{2} N^{1.5}$$

Za veliko N ovo je manje od N^2

Primjer 1

$$N=1024$$

$$n^2=N/2$$

$$n^2=512$$

$$n=22.6$$

$$n=23$$

$$k=2n-1=45$$

$C(n)$ = broj ukrasnih tačaka u Klosovom komutatoru

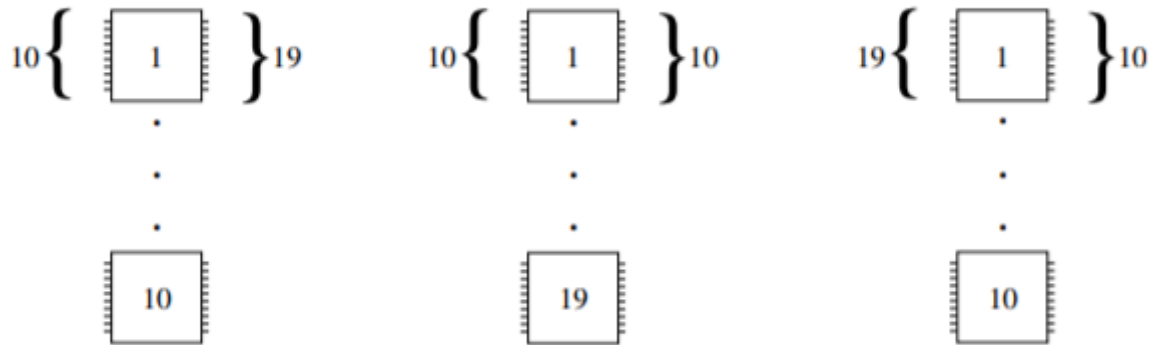
$$= 2Nk + k\left(\frac{N}{n}\right)^2 = 2N(2n-1) + (2n-1)\left(\frac{N}{n}\right)^2$$

$$C^* = \left(2N + \frac{N^2}{N/2}\right) \left(2\left(\frac{N}{2}\right)^{1/2} - 1\right)$$

$$C = (2 * 1024 + 1024^2 / 512) (2 * 512^{0.5} - 1) = 6144 * 44 = 270336$$

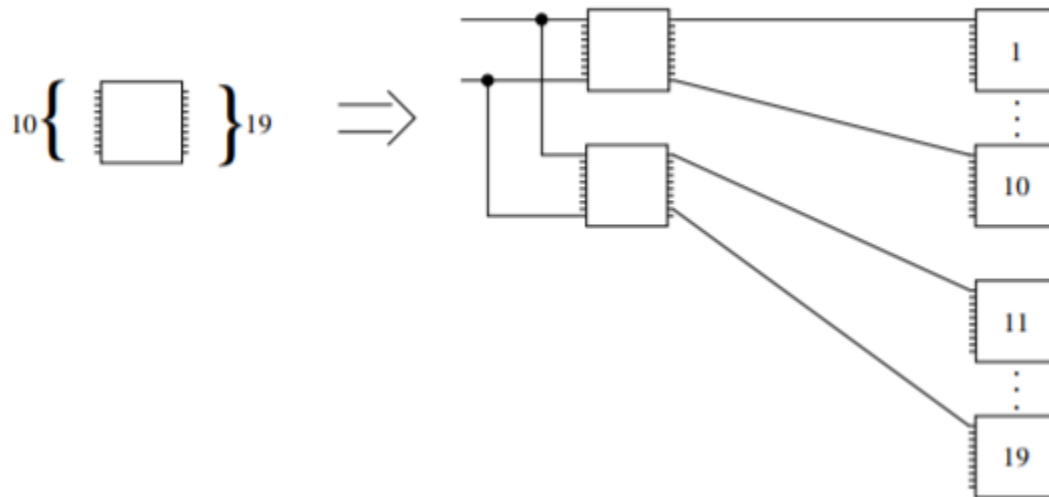
Primjer 2

Kako izgleda dizajn Klosovog neblokirajućeg komutatora veličine 100x100, koji koristi module veličine 10x10 u međukaskadi. Izračunati ukupnu kompleksnost u funkciji kompleksnosti $C(10)$ 10x10 modula.



Primjer 2

Kako izgleda dizajn Klosovog neblokirajućeg komutatora veličine 100x100, koji module veličine 10x10 u međukaskadi. Izračunati ukunu kompleksnost u funkciji kompleksnosti $C(10)$ 10x10 modula



$$C_{SNB}(100) = 10 \times 2C(10) + 19C(10) + 10 \times 2C(10) = 59C(10)$$

Primjer 3

Dizajnirati nebokirajući Klosov komutator veličine 1000x1000 koristeći samo 10x10 module. Izračunati kompleksnost u funkciji od $C(10)$.

$$\begin{aligned}C_{SNB}(1000) &= 100 \times 2C(10) + 19C_{SNB}(100) + 100 \times 2C(10) \\C_{SNB}(1000) &= 400C(10) + 19(59C(10)) = (400 + 1121)C(10) = 1521C(10)\end{aligned}$$

Primjer 4

Dato je trokaskadno komutaciono polje (KP) $C_3(4,4,4,4,4)$. Za dato KP su uspostavljene sledeće veze: $(1,C,10)$, $(2,B,5)$, $(3,D,13)$, $(4,A,15)$, $(5,A,1)$, $(6,C,6)$, $(8,B,14)$, $(9,D,7)$, $(11,C,2)$, $(12,A,12)$, $(13,D,9)$, $(16,B,3)$. Koristeći Paullov algoritam izvršiti deblokadu veze $(7,11)$.

Primjer 4

Oznaka $C_3\{n, m, k, \tilde{m}, \tilde{n}\}$ je standardna oznaka kojom se obilježava trokaskadno Klosovo komutaciono polje, gdje su oznake:

- n – broj ulaza u komutator iz prve kaskade
- m – broj komutatora u prvoj kaskadi
- k – broj komutatora u drugoj kaskadi
- \tilde{m} – broj komutatora u trećoj kaskadi
- \tilde{n} – broj izlaza iz komutatora u trećoj kaskadi

Primjer 4

Prikaz uspostavljenih veza upotrebom

Paullove matrice:

I \ III	1	2	3	4
1		B	C	A,D
2	A	C		B
3	C	D	A	
4	B		D	

Prvi korak je nalaženje razlike skupova oznaka komutatora druge kaskade iz odgovarajuće vrste i kolone kojem pripada polje gdje se nalazi veza koja je blokirana. U našem slučaju druga vrsta i treća kolona su u pitanju:

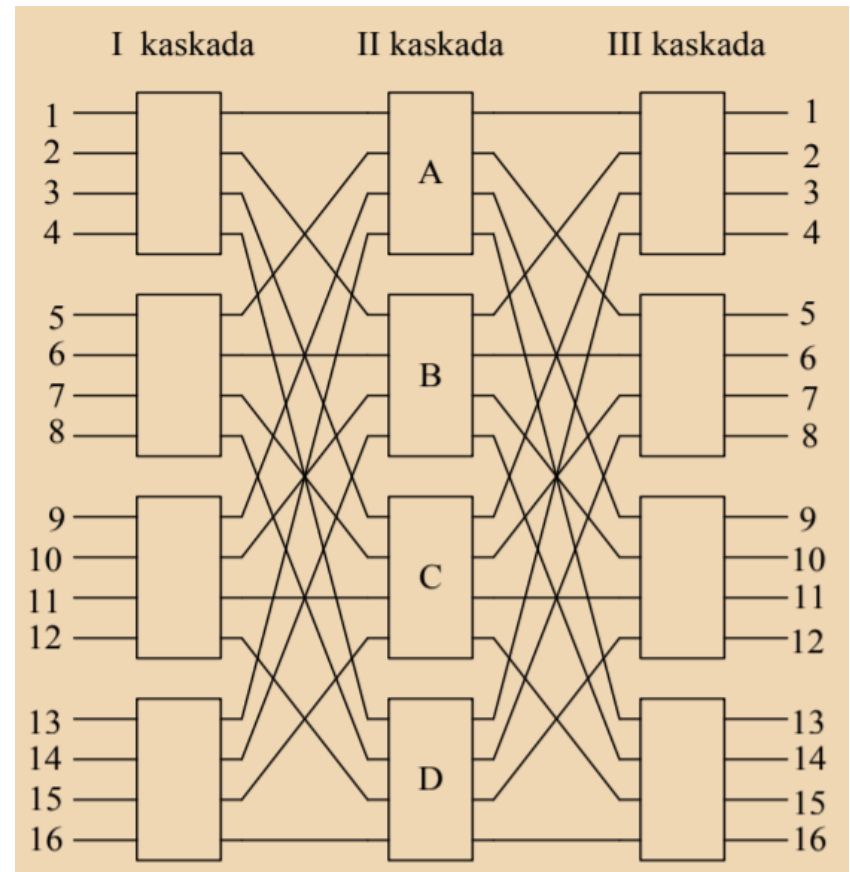
$$2_I = \{A, C, B\}$$

$$3_{III} = \{A, C, D\}$$

$$2_I \setminus 3_{III} = \{B\}$$

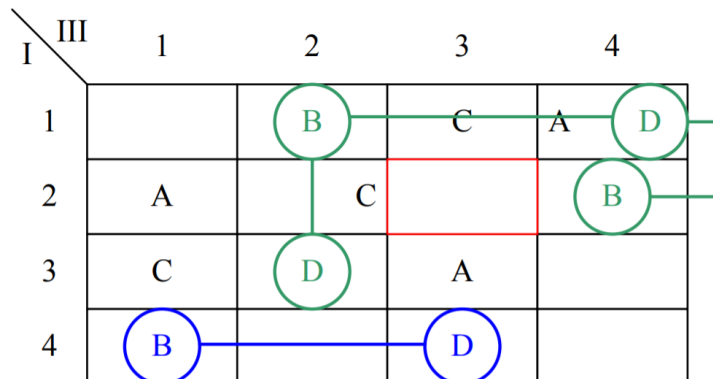
$$3_{III} \setminus 2_I = \{D\}$$

$C_3\{4,4,4,4,4\}$



Primjer 4

- Drugi korak je formiranje lanaca komutatora iz druge kaskade.
- Jedan lanac se sastoji iz oznake jednog od komutatora koji dobijen razlikom vrste i kolone i oznake jednog od komutatora koji je dobijen razlikom kolone i vrste.
 - Svaki lanac ima svog alternativnog para gde je samo redoslijed obrnut.
- Ukupan broj lanaca je tako $2xy$ gdje je x broj elemenata skupa dobijenog razlikom vrste i kolone, a y broj elemenata skupa dobijenog razlikom kolone i vrste.



Primjer 4

Pošto je dužina lanca jednaka broju preuređivanja veza, pa je uvijek bolje uzeti što kraći lanac jer će biti i manje preuređivanja postojećih veza.

Kada smo izabrali lanac onda vršimo njegovu inverziju tj. lanac D-B postaje B-D i time vršimo deblokadu veze (7,11):

I \ III	1	2	3	4
1		B	C	A,D
2	A	C	D	B
3	C	D	A	
4	D		B	

Primjer 5

Razmotriti Klosov komutator 9×9 , gdje je $n = 3$, i Paullovu matricu:

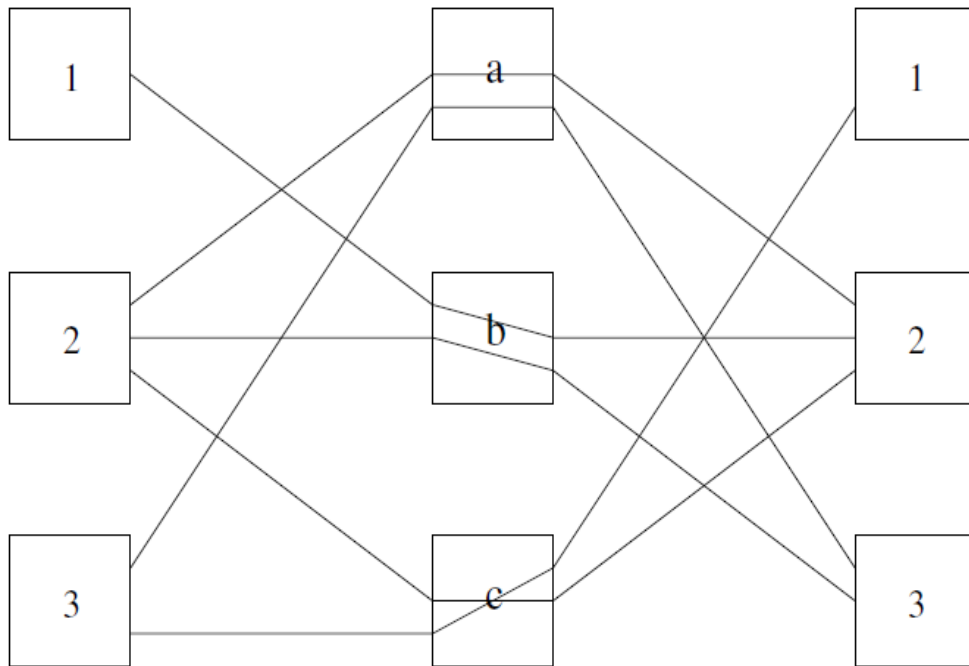
$$\begin{bmatrix} - & b & - \\ - & a, c & b \\ c & - & a \end{bmatrix}$$

gdje su a , b i c moduli druge kaskade.

- a) Nacrtati aktivne konekcije u komutatoru i napisati moguću kombinaciju konekcija ulaz-izlaz koje zadovoljavaju Paullovu matricu.
- b) Povezati modul 1 prve kaskade sa modulom 1 treće kaskade. Preračunati Paullovu matricu i nacrtati odgovarajuće konekcije. Da li je potrebno rekonfigurirati postojeće konekcije u komutacionom polju?
- c) Povezati ponovo modul 1 prve kaskade sa modulom 1 treće kaskade. Preračunati Paullovu matricu i nacrtati odgovarajuće konekcije. Da li je potrebno rekonfigurirati postojeće konekcije u komutacionom polju?

Primjer 5

a)

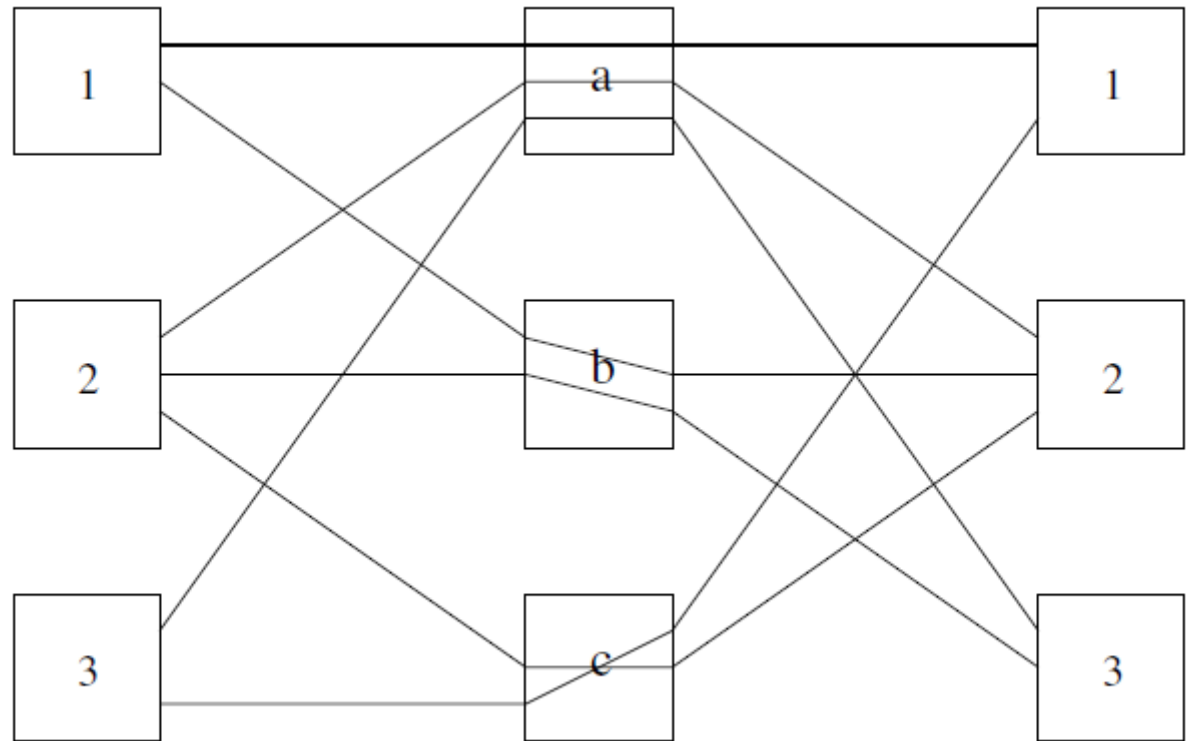


<i>INPUT</i>	<i>OUTPUT</i>
1	4
4	7
5	5
6	6
8	3
9	8

Primjer 5

b) Nije potreba rekonfiguracija. Paullova matrica:

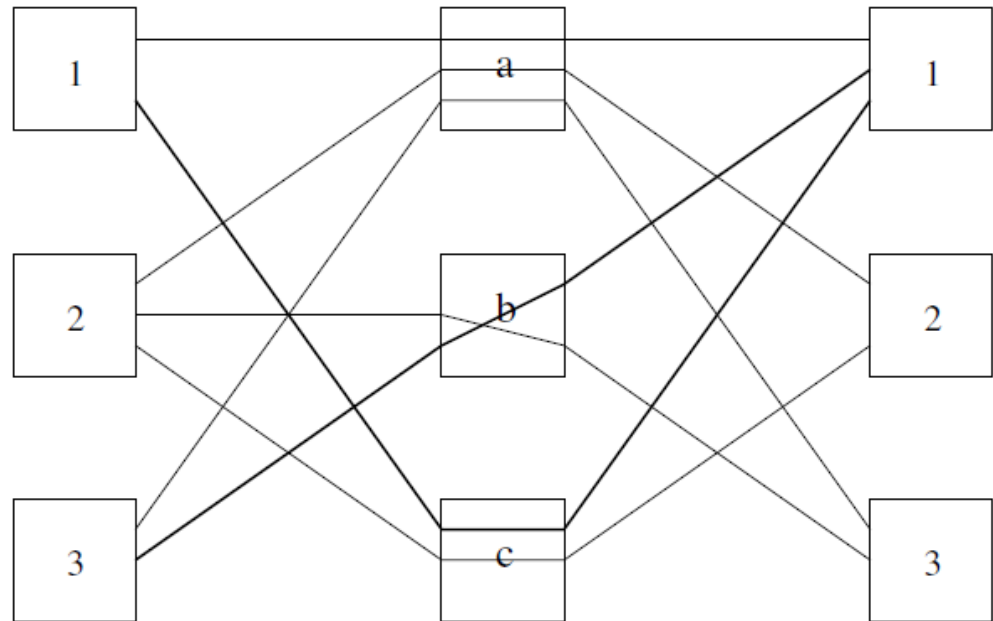
$$\begin{bmatrix} a & b & - \\ - & a, c & b \\ c & - & a \end{bmatrix}$$



Primjer 5

C) Potrebna je rekonfiguracija. Jedno moguće rešenje za Paullovu matricu je:

$$P_1 = \begin{bmatrix} a, c & b & - \\ - & a, c & b \\ b & - & a \end{bmatrix}$$



Primjer 5

C) Alternativno rešenje:

$$P_2 = \begin{bmatrix} a, b & c & - \\ - & a, b & c \\ c & - & a \end{bmatrix}$$

