



# REŠAVANJE TRANSPORTNOG PROBLEMA POSTUPKOM DISTRIBUCIJE

P1

• POSMATRAJMO TRANSPORTNI PROBLEM DAT U  
TABLIČNOM OBLIKU  
PRIJETNE STRANICE

OTPREMNE STRANICE

	$B_1$	$B_2$	...	$B_m$	
$A_1$	$c_{11}$ $x_{11}$	$c_{12}$ $x_{12}$		$c_{1m}$ $x_{1m}$	$a_1$
$A_2$	$c_{21}$ $x_{21}$	$c_{22}$ $x_{22}$		$c_{2m}$ $x_{2m}$	$a_2$
⋮					
$A_m$	$c_{m1}$ $x_{m1}$	$c_{m2}$ $x_{m2}$		$c_{mm}$ $x_{mm}$	$a_m$
	$b_1$	$b_2$	...	$b_m$	

$x_{ij}$  - KOLIČINA  
ROBE KOJA  
TREBA TRANSP.  
IZ  $A_i$  U  $B_j$ .

$x_{ij} = ?$

$c_{ij} \geq 0$  - CENA  
TRANSPORTA

VAŽE SLEDEĆA OGRANIČENJA:

$$\left. \begin{aligned} x_{11} + x_{12} + \dots + x_{1m} &= a_1 \\ x_{21} + x_{22} + \dots + x_{2m} &= a_2 \\ \vdots \\ x_{m1} + x_{m2} + \dots + x_{mm} &= a_m \\ x_{11} + x_{21} + \dots + x_{m1} &= b_1 \\ x_{12} + x_{22} + \dots + x_{m2} &= b_2 \\ \vdots \\ x_{1m} + x_{2m} + \dots + x_{mm} &= b_m \end{aligned} \right\}$$

$a_i > 0, b_j > 0$   
 $i = 1, \dots, m, j = 1, \dots, n$

$(m+n-1) \cdot m \cdot n$   
↑  
BROS NEZAVISNIH  
JEDNAČINA

↖ BROS PROM.  
 $x_{ij}$

$$\sum_{i=1}^m a_i = \sum_{j=1}^n b_j$$

$m+n-1$  JE BROS BAZIČNIH PROMENLIVIH,  
~~KOJE SU POZITIVNE~~  
PAKLE, BDR MOŽE DA IMA NAJVIŠE  
 $m+n-1$  POZITIVNIH PROMENLIVIH

## \* POSTUPAK DISTRIBUCIJE

- POD POZIMOM (DOPUSTIVA) DISTRIBUCIJA PODRAZUMJEVAJEDNO<sup>JEDNAKO</sup> DOPUSTIVO BAZIČNO REŠENJE TRANSP. PROBLEMA. PRVO SE ODREDI JEDNA DOPUSTIVA DISTRIBUCIJA, A ZATIM SE TA DISTRIBUCIJA POPRAVLJA SVE DOK SE NE DOBE DO OPTIMALNE DISTRIBUCIJE, TJ. DO REŠENJA TRANSP. PROBLEMA.

POSTUPAK DISTRIBUCIJE SE SASTOJI OD NIZA KORAKA. U SVAKOM KORAKU SE ODREDI NOVO I POPRAVLJENO BDR, ODNOSNO NOVA DISTRIBUCIJA. CEO POSTUPAK SE MOŽE ZAPISATI U OBLIKU TABELA. SVAKA TABELA SADRŽI JEDNO BDR, ODNOSNO DISTRIBUCIJU. POSTUPAK SE ZAVRŠAVA KADA SE STIGNE DO "OPTIMALNE TABELE", ODNOSNO OPTIMALNOG BDR.

### • POČETNU BDR ČETNO ODREDITI METODOM MINIMALNIH TROŠKOVA (CENA):

- 1) ODREDITI MINIMALNU CENU TRANSPORTA  $c_{ij}$
- 2)  $x_{ij} = \min \{a_i, b_j\}$
- 3) AKO POSTOJI VIŠE MINIMALNIH (DEJINIČNIH) CENA, TADA SE BIRA ONA CENA  $c_{ij}$  PO KOTOJ SE MOŽE PREVESTI NAJVEĆA KOLIČINA ROBE
- 4) AKO POSTOJI VIŠE MINIMALNIH CENA ZA PREVOZ ISTE KOLIČINE ROBE, TADA SE  $c_{ij}$  BIRA NAJVEĆE PROIZVOLNO

PRIMER. T.P. JE DAT U OBLIKU  
SLEDEĆE TABELE.

P3

	B <sub>1</sub>	B <sub>2</sub>	B <sub>3</sub>	
A <sub>1</sub>	9	2	5	40
A <sub>2</sub>	3	1	7	70
	55	25	30	

PROBLEM JE REŠEN  
NA PRETHODNOM  
PRIGODNOM  
OBILU SMO PALE  
MIN. CENA TRANSPORTA  
= 350

ODREDITI POČETNO BAZIČNO POPUSTIVO REŠENJE.

Reš. PRIMENIMO METODU MINIMALNIH TROŠKOVA.

	B <sub>1</sub>	B <sub>2</sub>	B <sub>3</sub>	
A <sub>1</sub>	9 10	2	5 30	<del>40</del> 10
A <sub>2</sub>	3 45	1 25	7	<del>70</del> <del>45</del> 0
	<del>55</del> 10	<del>25</del> 0	<del>30</del> 0	<del>140</del> 110

• MIN. CENA: 1  
(A<sub>2</sub>, B<sub>2</sub>);  $\min\{25, 70\} = 25$

• MIN. CENA: 3  
(A<sub>2</sub>, B<sub>1</sub>);  $\min\{55, 45\} = 45$

• MIN. CENA: 5  
(A<sub>1</sub>, B<sub>3</sub>);  $\min\{40, 30\} = 30$

• MIN. CENA: 9

POČETNO BAZIČNO REŠENJE:

$$x_{11} = 10, x_{12} = 0, x_{13} = 30$$

$$x_{21} = 45, x_{22} = 25, x_{23} = 0$$

$$\text{TROŠKOVI TRANSPORTA} = 9 \cdot 10 + 0 \cdot 2 + 5 \cdot 30 + 3 \cdot 45 + 1 \cdot 25 + 7 \cdot 0 = 400$$

(NIJE OPTIMALAN)

# • MODI METODA (METODA POTENCIJALA) (P4)

POLAZIMO OD POČETNOG BDR.

MODI METODA SE SASTOJI IZ SLEDEĆIH KORAKA

- 1) SVIM VESTAMA KOJE SADRŽE BAZIČNE PROM. PODELITI KOEFICIENTE  $\alpha_i$ ,  $i=1, \dots, m$  I SVIM KOLONAMA KOJE SADRŽE BAZIČNE PROM. PODELITI KOEFICIENTE  $\beta_j$ ,  $j=1, 2, \dots, n$ , TAKO DA VAŽI  $\alpha_1 = 0$  I

$$C_{ij} = \alpha_i + \beta_j \quad \#$$

- 2) NEBAZIČNIM PROM. PODELITI KOEFICIENTE  $d_{ij}$ , TAKO DA ~~NE~~ BUDE

$$d_{ij} = C_{ij} - (\alpha_i + \beta_j), \quad \begin{matrix} i=1, \dots, m \\ j=1, \dots, n \end{matrix}$$

- 3) AKO JE  $d_{ij} \geq 0$  ZA SVAKO  $i$  I  $j$ , TADA JE TABELA OPTIMALNA I SADRŽI OPTIMALNO REŠENJE.

~~AKO~~ AKO POSTOJI BAR JEDNO  $d_{ij}$  ZA KOSI VAŽI DA JE  $d_{ij} = 0$ , ONDA JE TABELA OPTIMALNA ALI PROBLEMA TRANSPORTA IMA JOŠ OPTIMALNIH REŠENJA.

- 4) AKO POSTOJI BAR JEDNO  $d_{ij}$  ZA KOSI VAŽI  $d_{ij} < 0$ , TADA TABELA NIJE OPTIMALNA I VEĆI JE PREKASPODELEK POMOĆU METODE CIKLIČNOG KRUŽNOG PUTA. ~~PODE (i,j)~~

# • METODA CIKLIČNOG KRUŽNOG PUTA

(PS)

1) PORETK POLJA, ~~KOME~~ SE PODELJEN

"NA NEGATIVNI" KOEFICIENT  $d_{ij}$  (ILI  $d_{ij} = 0$ ),  
BIRAMSE JOŠ TRI POLJA IZ TABELE TAKO DA  
OVA ČETIRI POLJA DEFINIŠU CIKLIČNI KRUŽNI  
PUT:

- SVA POLJA PUTA MORAM BITI BAZIČNA  
SEM POLJA ZA KOJE JE  $d_{ij} < 0$
- CIKLIČNI PUT JE ZATVORENA IZLOMLJENA LINIJA
- SVAKA DVA POLJA CIKLIČNOG PUTA SU  
POVEZANA POMOĆU RUŽI
- RUŽI IZ ISTOG POLJA SU MEĐUSOBNO  
ORTOGONALNA
- U SVAKOJ VISTI (KOLONI) ~~TRANSPORT~~ TABELE  
KOJA SADRŽI POLJE CIKLIČNOG PUTA MORA  
BITI TAČNO DVA POLJA CIKLIČNOG PUTA.

2) POČETNO POLJE SE PODELJUJE +, A  
SVAKOM SLEDEĆEM POLJU SE NAIZMENIČNO  
PODELJUJE - I +. POLJA OZNAČENA +  
ČINE POZITIVAN POLUKRUG, DOK POLJA OZNAČENA  
SA - ČINE NEBATIVAN POLUKRUG.

3) NA NEBATIVNOM POLUKRUGU SE BIRA  
MINIMALNA VREDNOST PROMENLJIVE  $x_{ij}$  I  
TA VREDNOST SE ODUZIMA OD ELEMENATA  
NEBATIVNOG POLUKRUGA, A DODAJE SE VREDNOSTIMA  
KOJI SE NAHAĐE NA POZITIVNOM POLUKRUGU.

4) NA NOVOJ TABELI TRANSPORTA SE PRIZEMLJUJE  
NOVI CIKLUS MODI METODE, POČEV OD KORAKA 1.

# PRIMER ZA TRANSPORTNI PROBLEM

P6

	B <sub>1</sub>	B <sub>2</sub>	B <sub>3</sub>	
A <sub>1</sub>	9	2	5	40
A <sub>2</sub>	3	1	7	70
	55	25	30	

ODREDITI OPTIMALAN NAČIN TRANSPORTA ROBE.

REŠ VIDEZI SMO DA JE POČETNO BDR:

	B <sub>1</sub>	B <sub>2</sub>	B <sub>3</sub>	$\alpha$
A <sub>1</sub>	9 -10	2 +	5 30	0 = $\alpha_1$
A <sub>2</sub>	3 +45	1 -25	7	-6
$\beta$	9	7	5	

1. ODREDIMO KOEFICIJENTE  $\alpha$  I  $\beta$   
 $\alpha_1 = 0$

2. ODREDIMO KOEF.  $d_{ij}$  ZA NEBAČENE POM.

$$d_{12} = 2 - (0 + 7) = -5 < 0$$

$$d_{23} = 7 - (-6 + 5) = 8$$

3. CIKLIČNI KRUŽNI PUT

$d_{12} = -5 < 0 \Rightarrow (1,2)$  JE POČETNO POVIŠE

REŠENJE NIJE OPTIMALNO

-	+
10	0
+	-
45	25

~>

0	10
55	15

# NOVA TABELA

(P7)

	$B_1$	$B_2$	$B_3$	$\alpha$
$A_1$	9 0	2 10	5 30	0 = $\alpha_1$
$A_2$	3 55	1 15	7	-1 = $\alpha_2$
$\beta$	4 $\beta_1$	2 $\beta_2$	5 $\beta_3$	

$$d_{11} = 9 - (0 + 4) = 5 > 0$$

$$d_{23} = 7 - (-1 + 5) = 3 > 0$$

U

DOBILI SMO  
OPTIMALNO  
REŠENJE

$$d_{ij} = c_{ij} - (\alpha_i + \beta_j)$$

$$x_{11} = 0, x_{12} = 10, x_{13} = 30$$

$$x_{21} = 55, x_{22} = 15, x_{23} = 0$$

OPTIMALNI (MINIMALNI) PROŠKOV =

$$= 9 \cdot 0 + 2 \cdot 10 + 5 \cdot 30 + 3 \cdot 55 + 1 \cdot 15 + 7 \cdot 0 = 350$$

## LITERATURA

Nebojsa M. Ralevic, Odabrana poglavlja iz Matematike, FTN, 2010.

Petrić, J., Šarenac, L., Kojić, Z. Operaciona istraživanja I, Naučna knjiga, Beograd, 1992.

Petrić, J., Šarenac, L., Kojić, Z. Operaciona istraživanja II, Naučna knjiga, Beograd, 1992.