

**KVANTITATIVNE METODE U GRAĐEVINSKOM  
MENADŽMENTU**

predavanja 2017/18

**METODE OPTIMIZACIJE I NJIHOVA PRIMJENA U  
GRAĐEVINARSTVU- *nastavak***

**1. Linearno programiranje -**

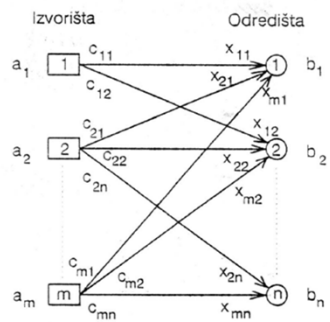
- 1. grafička metoda**
- 2. simpleks metoda**
- 3. transportni problemi**

predavanja koncipirana uglavnom na osnovu knjige:  
Ž. Prašćević, N. Prašćević- Operaciona istraživanja u građevinarstvu, Beograd 2009

**P12**

## Transportni zadatak (problem)

- **Transportni zadatak**- specijalni zadatak iz oblasti linearnog programiranja, koji se odnosi na određivanje optimalnog plana prevoženja nekog materijala ili robe od mjesta otpreme (izvorišta) do mjesta potrošnje (odredišta)  $x_{ij}$  koji će najmanje koštati.
- $x_{ij}$  - količine materijala koje treba transportovati od izvorišta  $i$  do odredišta  $j$
- $c_{ij}$  poznata cijena transporta po jedinici mjere robe od izvorišta  $i$  do odredišta  $j$
- $a_i$  - ukupne količine materijala koje treba transportovati od izvorišta  $i$  (kapacitet izvorišta)
- $b_j$  - ukupne količine materijala koje treba transportovati do odredišta  $j$  (kapacitet odredišta)
- $z$ - funkcija cilja - ukupni troškovi transporta



Sl. Shema transportnih puteva

### rješavanje u obliku tabele

Odredišta b Izvorišta a	b1	b2	..	bn
a1	$c_{11}$ $x_{11}$	$c_{12}$ $x_{12}$	..	$c_{1n}$ $x_{1n}$
a2	$c_{21}$ $x_{21}$	$c_{22}$ $x_{22}$	..	$c_{2n}$ $x_{2n}$
...	....	...	..	....
am	$c_{m1}$ $x_{m1}$	$c_{m2}$ $x_{m2}$	..	$c_{mn}$ $x_{mn}$

## Opšta formulacija transportnog zadatka: matematički model

**Transportni zadatak**- odrediti količine materijala  $x_{ij}$  koje treba transportovati od izvorišta  $i$  do odredišta  $j$  tako da ukupna cijena transporta bude minimalna.

### 1. Funkcija cilja:

$$\min z = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} \cdot x_{ij}$$

### 2. Uslovi ograničenja:

– iz izvorišta se transportuje sva proizvedena količina

$$\sum_{j=1}^n x_{ij} = a_i, \quad a_i > 0, \quad i = 1, 2 \dots m$$

– u odredišta se doprema ukupno potrebna količina

$$\sum_{i=1}^m x_{ij} = b_j, \quad b_j > 0, \quad j = 1, 2 \dots n$$

– prirodni uslovi nenegativnosti (količina transportovanih roba pojedinim trasama je nenegativna vrijednost)

$$x_{ij} \geq 0, \quad j = 1, 2 \dots n, x_{ij} \geq 0, \quad i = 1, 2 \dots m$$

## Zatvoreni i otvoreni transportni zadatak

- **Zatvoreni transportni zadatak:** ako se sve što se nalazi u izvorištima doprema do odredišta, odnosno ako je ispunjen uslov

$$\sum_{j=1}^n b_j = \sum_{i=1}^m a_i, \quad i = 1, 2, \dots, m, j = 1, 2, \dots, n$$

- **Otvoreni transportni zadatak** – kada nije ispunjen prethodni uslov, odnosno kada važi:

$$\sum_{j=1}^n b_j \neq \sum_{i=1}^m a_i, \quad i = 1, 2, \dots, m, j = 1, 2, \dots, n$$

- **Može se riješiti samo zatvoreni transportni zadatak** a otvoreni se na određeni način svodi na zatvoreni, pa se tada i on može riješiti.

- ako je

$$\sum_{i=1}^m a_i - \sum_{j=1}^n b_j > 0$$

onda se otvoreni transportni zadatak svodi na zatvoreni dodavanjem još jednog odredišta (u ovom slučaju skladišta) koje može da primi razliku (višak iz izvorišta). To u tabeli znači dodavanje još jedne kolone, a količine u toj koloni predstavljaju količine koje se neće transportovati od izvorišta, pa su cijene transporta u toj koloni jednake 0

- ako je

$$\sum_{i=1}^m a_i - \sum_{j=1}^n b_j < 0$$

onda se otvoreni transportni zadatak svodi na zatvoreni dodavanjem još jednog fiktivnog izvorišta koje predstavlja nedostajuće količine koje se u stvari ne transportuu (jer ih nema). U tabeli to znači dodavanje jednog reda, a cijene u tom redu su jednake 0, jer nema njihovog transporta.

## Rješavanje zatvorenog transportnog zadatka

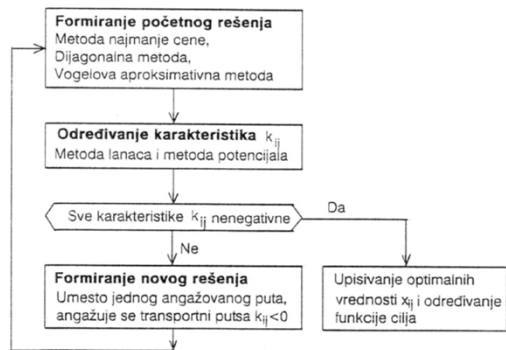
- Može se riješiti samo zatvoreni transportni zadatak a otvoreni se na svodi na zatvoreni, pa se tada i on može riješiti istim metodama, kao i zatvoreni
- Uslovi za rješavanje transportnog zadatka
  1. broj nepoznatih  $x_{ij}$  koje treba odrediti je  $m \times n$
  2. broj uslova ograničenja  $m+n$  (izvorista+odredišta)
  3. broj **nezavisnih** uslova ograničenja (za zatvoreni transportni zadatak) je manji za jedan, jer postoji i uslov jednakosti kapaciteta izvorišta i odredišta  $m + n - 1$
  4. kako je veći broj nepoznatih od broja jednačina onda se iz sistema nezavisnih jednačina (njih  $m+n-1$ ) može izabrati upravo  $m+n-1$  bazisnih promjenljivih koje će se izraziti preko preostalih  $m \times n - (m+n-1)$  slobodnih promjenljivih
  5. to znači da će od  $m \times n$  puteva transporta  $m+n-1$  puteva biti angažovano za transport, kako bi se sistem mogao riješiti (na njima će  $x_{ij} > 0$ )
  6. ukoliko se u nekom koraku dobije manje od  $m+n-1$  puteva (polja) onda se dobija degenerisano rješenje
  7. da bi se provjerila optimalnost degenerisanog rješenja nedostajući broj polja (do  $m+n-1$ ) mora smatrati angažovanim tako da se njih upiše količina  $\epsilon$  koja teži 0
- Moguće je modelovati i rješavati problem gdje neki od puteva između **ai** izvorišta i **bj** odredišta nije moguć. U takvom polju **ij** se upisuje cijena transporta **cij** nekoliko desetina puta veća od najveće cijene na ostalim transportnim putevima. U postupku iznalaženja optimalnog (minimalnog) rješenja ovo polje će sigurno biti isključeno iz bazičnih promjenljivih, odnosno **xij** će biti jednako nuli, kako bi funkcija cilja postigla minimum.

## Postupak rješavanja

- Zatvoreni transportni zadatak se jedino može rješavati.
- može se primijeniti simpleks metoda, ali je najčešće potrebno mnogo proračuna zbog velikog broja promjenljivih

- **TRANSPORTNA METODA**- iterativni postupak, čiji su koraci:

1. utvrđivanje početnog bazičnog rješenja u formi tabele (za ovo su razvijene posebne metode iznalaženja početnog rješenja)
2. provjera optimalnosti rješenja (po posebnim metodama za provjeru optimalnosti rješenja)
3. iznalaženje poboljšanog rješenja (preraspodjela količina i angažovanje novih transportnih puteva) i ponavljanje koraka 2 i 3 dok se ne nađe optimalno rješenje.



Sl. Dijagram toka rešavanja transportnog problema

# 1. Metode iznalaženja početnog rješenja

- cilj ovih metoda je naći početno rješenje koje ima  $m+n-1$  promjenljivih većih od 0. Ove promjenljive se upisuju u odgovarajuća polja tabele.
- **Angažovana polja** (putevi) su ona polja u tabeli gdje je utvrđeno da postoji  $x_{ij}>0$  (u početnom rješenju, ili nakon poboljšanja rješenja)
- **neangažovana polja** (putevi) su ona polja u kojima je pretpostavljeno da je  $x_{ij}=0$
- Karakteristike metoda za početno rješenje
  1. promjenljive se pretpostavljaju po određenoj šemi u tabeli, ali tako da ih ima tačno  $m+n-1$  koje su veće od 0; ako ih ima manje od ovog broja onda se radi o degenerisanom rješenju
  2. metode treba da budu što jednostavnije
  3. metode treba da daju početno rješenje koje je što bliže optimalnom, kako bi se radio manji broj iteracija
- metode za iznalaženje početnog rješenja:
  - dijagonalna metoda (metoda sjeverozapadnog ugla)
    - najjednostavnija;
    - u početnom rasporedu se ne vodi računa o cijenama transporta na pojedinim transportnim putevima
    - popunjava se maksimalnim kapacitetom polje u gornjem lijevom uglu tabele, a zatim se nakon isključivanja reda ili kolone ponovo popunjava polje u gornjem lijevom uglu preostale tabele, sve dok se ne rasporede sve količine
  - metoda najmanje cijene (u koloni, ili redu ili u tabeli)- slična joj je i metoda dvostrukog precrtavanja
    - prilično jednostavna;
    - u početnom rasporedu se vodi računa o tome da se najprije popune polja (putevi) koja imaju najmanju cijenu
  - Vogelova (Fogelova) aproksimativna metoda (VAM)
    - komplikovanija od prethodnih;
    - u početnom rasporedu se vodi računa o tome da se najprije popune polja (putevi) u redu ili koloni koji ima najveću razliku između dvije najmanje cijene u redu odnosno koloni
    - daje rješenje vrlo blisko optimalnom

## Metode iznalaženja početnog rješenja

- **DIJAGONALNA METODA**

- najprije se popunjava gornje lijevo polje (1,1) sa najvećom mogućom količinom  $=\min(a_1, b_1)$
- isključi se red ili kolona iz daljeg razmatranja čiji su kapaciteti utrošeni
- ponovo se gornjem lijevom polju preostale tabele raspoređuje najveća količina, i to se ponavlja dok se sve količine ne raspodjele

- $Z = 8 * 60 + 7 * 20 + 5 * 60 + 4 * 20 + 6 * 60 = 1360$

O/I	b1=60	B2=80	B3=80
A1=80	8 <sup>1</sup> 60	7 <sup>2</sup> 20	1
A2=80	3	5 <sup>3</sup> 60	4 <sup>4</sup> 20
A3=60	2	8	6 <sup>5</sup> 60



## Metode iznalaženja početnog rješenja

- **METODA DVOSTRUKOG PRECRTAVANJA**

- na određeni način se u svakom redu obilježi polje sa najmanjom cijenom \*
- na određeni način se u svakoj koloni obilježi polje sa najmanjom cijenom #
- popunjavaju se sa najvećom mogućom količinom najprije polja koja imaju obje oznake (ako ih je više onda najprije ono sa najmanjom cijenom od svih takvih)
- zatim polja koja imaju jednu oznaku,
- na kraju se upisuju preostale količine u preostala neobilježena polja

- $Z = 1 * 80 + 5 * 80 + 2 * 60 = 600$

- *u ovom primjeru se dobilo degenerisano rješenje, jer imaju ukupno 3 angažovanja polja (3 vrijednosti  $x_{ij} > 0$ )*
- *to je moguće rješenje, ali se na određeni način mora modifikovati kako bi se mogla provjeriti njegova optimalnost*

O/I	b1=60	B2=80	B3=80
A1=80	8	7	<span style="color: red;">1</span> <sup>1</sup> *# 80
A2=80	3 *	<span style="color: red;">5</span> <sup>3</sup> # 80	4
A3=60	<span style="color: red;">2</span> <sup>2</sup> *# 60	8	6

## Metode iznalaženja početnog rješenja

- **METODA NAMANJE CIJENE**

- popunjava se sa najvećom mogućom količinom najprije polje koje ima najmanju cijenu u tabeli,
- zatim se nakon isključenja potrošenog reda odnosno kolone (kojima je iscrpljen kapacitet) traži novo polje sa najmanjom cijenom, koje se ponovo popunjava najvećom mogućom količinom  $x_{ij} = \min(a_i, b_j)$
- postupak se iterativno ponavlja dok se ne rasporede sve količine

- $Z = 1 * 80 + 5 * 80 + 2 * 60 = 600$

- *I u ovom primjeru se dobilo degenerisano rješenje, jer imaju ukupno 3 angažovanja polja (3 vrijednosti  $x_{ij} > 0$ )*
- *to je moguće rješenje, ali se na određeni način mora modifikovati kako bi se mogla provjeriti njegova optimalnost*

O/I	b1=60	B2=80	B3=80
A1=80	8	7	1 <sup>1</sup> 80
A2=80	3	5 80	4
A3=60	2 60	8	6

## Metode iznalaženja početnog rješenja

- **VAM METODA**

- sračunavaju se za svaki red razlike dvije najmanje cijene u redu ( $dr_i$ )
- sračunavaju se za svaku kolonu razlike dvije najmanje cijene u koloni ( $ds_j$ )
- popunjava se najprije polje sa najmanjom cijenom u redu, ili koloni gdje je ova razlika najveća. U tom se polju piše najveća moguća količina koja se može transportovati  $x_{ij} = \min(a_i, b_j)$
- isključi se red ili kola čiji su kapaciteti istrošeni, pa se ponovo sračunavaju ove razlike i ponavlja se postupak izbora polja na osnovu reda odnosno kolone sa najvećom razlikom dvije preostle najmanje cijene

- $Z = 1 * 80 + 5 * 80 + 2 * 60 = 600$

- i ovdje je dobijeno degenerisano rješenje

O/I	b1=60	B2=80	B3=80	$dr_i$
A1=80	8	7	1 <sup>1</sup> 80	7-1=6
A2=80	3	5 <sup>3</sup> 80	4	4-3=1 5-3=2
A3=60	2 <sup>2</sup> 60	8	6	6-2=4 8-2=6
$ds_j$	3-2=1 3-2=1	7-5=2 8-5=3	4-1=3	

Preuzeto iz Pivac Snježana; Statističke metode

„Istraživanja koja se sprovode na cijelom osnovnom skupu često su skupa (ili nemoguća=kontrola kvaliteta proizvoda destruktivnim metodama) i zahtijevaju mnogo vremena, pa se u praksi često, koristeći metode i tehnike inferencijalne statistike, na osnovu podataka iz uzorka donose zaključci vezani za osnovni skup. Pri takvom zaključivanju postavljaju se različite pretpostavke ili hipoteze. Potrebno je razlikovati **naučne hipoteze** i **statističke hipoteze**.

Istraživanja koja se sprovode na cijelom osnovnom skupu često su skupa (ili nemoguća=kontrola kvaliteta proizvoda destruktivnim metodama) i zahtijevaju mnogo vremena, pa se u praksi često, koristeći metode i tehnike inferencijalne statistike, na osnovu podataka iz uzorka donose zaključci vezani za osnovni skup. Pri takvom zaključivanju postavljaju se različite pretpostavke ili hipoteze. Potrebno

je razlikovati **naučne hipoteze** i **statističke hipoteze**.

**Naučne hipoteze** predstavljaju nagađanje, naslućivanje i pretpostavke koje motivišu istraživača. Iz naučne hipoteze, tj. hipoteze istraživača (koja je najčešće afirmativna) izvodi se statistička hipoteza.

**Statističke hipoteze**=svaka pretpostavka o konkretnoj raspodjeli obilježja  $X$ ; postavljaju se na način da mogu biti vrednovane statističko-analitičkim postupcima. One su u stvari matematički izraz koji predstavlja polaznu osnovu na kojoj se temelji kalkulacija statističkog testa.

## 2. Metode provjere optimalnosti rješenja

- cilj ovih metoda je da provjere da li se može naći bolje rješenje (rješenje koje će imati manju ukupnu cijenu)
- Karakteristike metoda za provjeru optimalnosti
  1. radi se proračun karakteristika  $k_{ij}$  za svako neangažovano polje tabele
  2. provjerava se vrijednost karakteristika  $k_{ij}$ , pa ako postoji makar jedna  $k_{ij} < 0$ , može se naći bolje rješenje od postojećeg
- metode za provjeru optimalnosti rješenja:
  - metoda potencijala
    - jednostavna;
    - za svako angažovano polje (njih  $m+n-1$ ) sračunavaju se potencijali reda  $u_i$  i potencijali kolone  $v_j$
    - pošto ovih potencijala ima  $m+n$ , a angažovanih polja  $m+n-1$ , jedan se potencijal pretpostavlja, a ostali se sračunavaju
    - za svako neangažovano polje sračunava se karakteristika polja  $k_{ij}$
    - ako su sve  $k_{ij} \geq 0$  onda je rješenje optimalno, u suprotnom na određeni način između određenih polja treba izvršiti preraspodjelu transporta
  - metoda lanaca
    - prilično komplikovana
    - za svako neangažovano polje konstruišu se tzv. lanaci
    - za svaki lanac sračunava se karakteristika polja  $k_{ij}$  koja zavisi od cijena polja koja su uključena u lanac
    - ako su sve  $k_{ij} \geq 0$  onda je rješenje optimalno, u suprotnom na određeni način između određenih polja treba izvršiti preraspodjelu transporta

## Metode provjere optimalnosti rješenja

- METODA POTENCIJALA**

- za svako angažovano polje (njih  $m+n-1$ ) sračunavaju se potencijali reda  $ui$  i potencijali kolone  $vj$
- pošto ovih potencijala ima  $m+n$ , a angažovanih polja  $m+n-1$ , jedan se potencijal pretpostavlja, a ostali se sračunavaju
- za svako neangažovano polje sračunava se karakteristika polja  $kij=cij-(ui+vj)$
- ako su sve  $kij \geq 0$  onda je rješenje optimalno, u suprotnom na određeni način između određenih polja treba izvršiti preraspodjelu transporta

- u ovom primjeru smo pošli od početnog degenerisanog rješenja, koje smo pretvorili u nedegenerirano tako što smo dopisali još količine  $\epsilon$  u dva polja sa najmanjom cijenom, pa sad imamo  $m+n-1=3+3+1=5$  rješenja  $xij>0$

- sračunate karakteristike za neangažovana polja  $kij=cij-(ui+vj)$

- $k11=8-(0+0)=8$
- $k12=7-(0+2)=5$
- $k32=8-(2+2)=4$
- $k33=6-(2+1)=3$

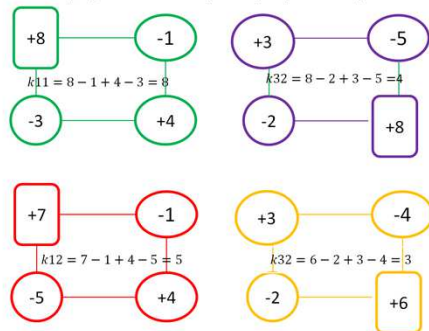
- sve su pozitivne i ovo je optimalno rješenje

O/I	b1=60	B2=80	B3=80	ui
A1=80	8	7	1 80	0- prvo pretpostavljeno
A2=80	3 $\epsilon$	5 80	4 $\epsilon$	3
A3=60	2 60	8	6	2
vj	0	2	1	

## Metode provjere optimalnosti rješenja

### METODA LANACA

- za svako neangažovano polje konstruišu se tzv. lanac zatvoreni poligon sa parnim brojem tjemena,
- jedno tjeme se nalazi u neangažovanom polju za koje se lanac konstruiše, a ostala se nalaze u angažovanim poljima
- u tjemenu lanca se upisuju cijene transporta za to polje i to tako da se cijena neangažovanog polja uzima sa znakom +, a zatim se u smjeru kazaljke na satu cijene naizmjenično obilježavaju sa -, odnosno +.
- za svaki lanac sračunava se karakteristika polja  $k_{ij}$  koja predstavlja zbir cijena polja koja su uključena u lanac (sa odgovarajućim predznakom koji im je dodijeljen prema prethodnom pravilu)
- ako su sve  $k_{ij} \geq 0$  onda je rješenje optimalno, u suprotnom na određeni način između određenih polja treba izvršiti preraspodjelu transporta



O/I	b1=60	B2=80	B3=80
A1=80	8	7	1 80
A2=80	3	5 80	4 ε
A3=60	2 60	8	6

Preuzeto iz Pivac Snježana; Statističke metode

„Istraživanja koja se sprovode na cijelom osnovnom skupu često su skupa (ili nemoguća=kontrola kvaliteta proizvoda destruktivnim metodama) i zahtijevaju mnogo vremena, pa se u praksi često, koristeći metode i tehnike inferencijalne statistike, na osnovu podataka iz uzorka donose zaključci vezani za osnovni skup. Pri takvom zaključivanju postavljaju se različite pretpostavke ili hipoteze. Potrebno je razlikovati **naučne hipoteze** i **statističke hipoteze**.

Istraživanja koja se sprovode na cijelom osnovnom skupu često su skupa (ili nemoguća=kontrola kvaliteta proizvoda destruktivnim metodama) i zahtijevaju mnogo vremena, pa se u praksi često, koristeći metode i tehnike inferencijalne statistike, na osnovu podataka iz uzorka donose zaključci vezani za osnovni skup. Pri takvom zaključivanju postavljaju se različite pretpostavke ili hipoteze. Potrebno

je razlikovati **naučne hipoteze** i **statističke hipoteze**.

**Naučne hipoteze** predstavljaju nagađanje, naslućivanje i pretpostavke koje motivišu istraživača. Iz naučne hipoteze, tj. hipoteze istraživača (koja je najčešće afirmativna) izvodi se statistička hipoteza.

**Statističke hipoteze**=svaka pretpostavka o konkretnoj raspodjeli obilježja  $X$ ; postavljaju se na način da mogu biti vrednovane statističko-analitičkim postupcima. One su u stvari matematički izraz koji predstavlja polaznu osnovu na kojoj se temelji kalkulacija statističkog testa.



### 3. Metode iznalaženja poboljšanog rješenja

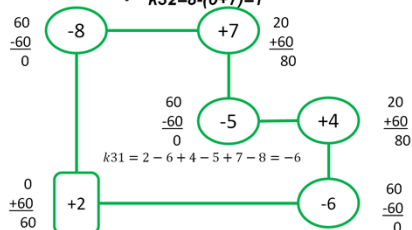
- **METODA PRERASPODJELE KOLIČINA DUŽ LANACA**
  - lanci koje smo pomenuli prethodno, u stvari predstavljaju sva polja tabele koja su povezana uslovima ograničenja,
  - ako se iz jednog angažovanog polja koje odgovara tjemenu lanca, količina koja se transportuje u tom polju smanji, radi uslova ravnoteže će biti potrebno da se u tjemenu lanca sa pozitivnim predznakom ta količina doda, a u poljima koja odgovaraju tjemenu lanca sa negativnim predznakom ta količina umanj.
  - karakteristike  $k_{ij}$  sračunate za lance koji su konstruisani za neangažovana polja mjere povećanje, odnosno smanjenje funkcije cilja, ukoliko se duž tog lanca izvrši preraspodjela 1 jedinice mjere količine robe, tj.  $\Delta z = k_{ij} \cdot \Delta x_{ij}$
  - količina  $\Delta x_{ij}$  koja se može preraspodijeliti duž lanca je najmanja količina u poljima koja odgovaraju tjemenu lanca sa negativnim predznakom
  - zato nas za poboljšano rješenje interesuju samo ona polja kojima odgovaraju negativne karakteristike  $k_{ij}$  i to od svih njih ona:
    - $k_{ij}$  koja ima najveću apsolutnu vrijednost ili
    - lanac sa negativnom karakteristikom za koji je maksimalno smanjenje funkcije cilja, tj.  $\Delta z = k_{ij} \cdot \Delta x_{ij}$
  - u svakoj iteraciji se radi preraspodjela samo duž jednog lanca (mada može i simultano ukoliko lanci nemaju zajedničkih tjemena)
  - napomena: ako je  $k_{ij}=0$ , onda ima više optimalnih rješenja

### 3. Metode iznalaženja poboljšanog rješenja

• METODA PRERASPODJELE KOLIČINA DUŽ LANACA

– na početnom rješenju dobijenom dijagonalnom metodom primjenjena je metoda potencijala za provjeru optimalnosti i sračunate su karakteristike

- $k_{13}=1-(0+6)=-5$
- $k_{21}=3-(8-2)=-3$
- $k_{31}=2-(0+8)=-6$
- $k_{32}=8-(0+7)=1$



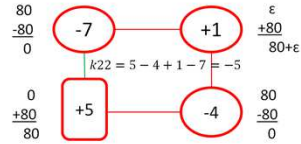
- po izvršenoj preraspodjeli dobijeno je degenerisano rješenje, pa se moraju dodatno angažovati još dva polja i ponovo se primjenjuje neka metoda za provjeru optimalnosti
- metodom potencijala su ponovo sračunate karakteristike neangažovanih polja
- $k_{12}=8-(0+0)=8$
- $k_{22}=5-(3+7)=-5$
- $k_{32}=8-(0+7)=1$
- $k_{33}=6-(0+1)=6$

O/I	b1=60	B2=80	B3=80	ui
A1=80	8	7	1	0
	60	20		
A2=80	3	5	4	-2
		60	20	
A3=60	2	8	6	0
			60	
vj	8	7	6	

O/I	b1=60	B2=80	B3=80	ui
A1=80	8	7	1	0
		80	ε	
A2=80	3	5	4	3
	ε		80	
A3=60	2	8	6	0
	60			
vj	0	7	1	

### 3. Metode iznalaženja poboljšanog rješenja

• METODA PRERASPODJELE KOLIČINA DUŽ LANACA



- po izvršenoj preraspodjeli ponovo je dobijeno degenerisano rješenje, pa se mora dodatno angažovati još jedno polje i ponovo se primjenjuje neka metoda za provjeru optimalnosti
- metodom potencijala su ponovo sračunate karakteristike neangažovanih polja
- $k_{12}=8-(0+0)=8$
- $k_{22}=7-(0+2)=5$
- $k_{32}=8-(2+2)=4$
- $k_{33}=6-(2+1)=3$
- sve karakteristike su pozitivne pa je dobijeno optimalno rješenje
- $x_{13}=80$
- $x_{22}=80$
- $x_{31}=60$ , ostalo  $x_{ij}=0$ ,
- $\min z = 80 \cdot 1 + 5 \cdot 80 + 2 \cdot 60 = 600$

O/I	b1=60	B2=80	B3=80	ui
A1=80	8	7	1	0
		80	ε	
A2=80	3	5	4	3
	ε		80	
A3=60	2	8	6	0
	60			
vj	0	7	1	

O/I	b1=60	B2=80	B3=80	ui
A1=80	8	7	1	0
		80	ε	
A2=80	3	5	4	3
	ε	80	ε	
A3=60	2	8	6	2
	60			
vj	0	2	1	

# Literatura

- Ž. Prašević, N. Prašević: Operaciona istraživanja u građevinarstvu, Čugura print, Beograd, 2009,