

# Kontinualni lokacijski modeli

Sanja Novaković 658/14

Milena Nikolić 758/14


Dušan Sekulović 692/14

# Modeli

- Matematički modeli lokacije najčešće se dele na kontinualne, diskretne i mrežne
- Kod kontinualnih se nepoznate promenljive nalaze u kontinualnom prostoru
- Matematički modeli teorije lokacije imaju za cilj da odgovore na neka od pitanja(koliko novih objekata treba otvoriti, gde, koliko veliki će biti svaki od otvorenih objekata itd.)

# Klasifikacija lokacijskih problema i modela

- Topografija: kontinualni, diskretni i mrežni
- Po obliku fje cilja: Min-Sum i Min-Max
- Mogu biti i: statički i dinamički, jedno-kriterijumski i više-kriterijumski, jednorobni i višerobni, deterministički i stohastički

- 
- Lokacijski modeli se mogu karakterisati i na osnovu broja objekata koje treba otvoriti
  - Negde je broj unapred zadat (npr. u Veberovom i lokacijsko-alokacijskom kontinualnom problemu) i te modele nazivamo endogenim
  - Kod egzogenih je broj novih servisa nepoznata veličina i njena vrednost se dobija kao rezultat optimizacije
  - Kao primer egzogenih modela navešćemo "jednostavni lokacijski (ili zemljišni) problem" i problem prekrivanja skupa

# Problem prekrivanja skupa

- Korak 1. Ako je  $C_j = 0$  za svako  $j = 1, 2, \dots, n$ , dodeliti jedinicu  $X_j = 1$  i ukloniti sva ograničenja u kojima se  $X_j$  pojavljuje sa koeficijentom  $+1$ .
- Korak 2. Ako je  $C_j > 0$ , za bilo koje  $j = 1, 2, \dots, n$ ,  $X_j$  se ne pojavljuje sa koeficijentom  $+1$  ni u jednom preostalom ograničenju, dodeliti mu vrednost  $X_j = 0$ .
- Korak 3. Za sve preostale promenljive, utvrditi odnos  $c_j / d_j$ , gde je  $d_j$  broj ograničenja u kojima se  $x_j$  pojavljuje sa koeficijentom  $+1$ . Promenljivoj  $k$  čiji je količnik  $(C_k / d_k)$  najmanji, dodeliti  $x_k = 1$  i ukloniti sva ograničenja u kojima se  $x_k$  pojavljuje sa koeficijentom  $+1$ . Potom rešiti dobijeni model.
- Korak 4. Ako nema više ograničenja, svim ostalim promenljivama dodeliti vrednost  $0$ , što označava i rešenje problema. Ukoliko imajoš ograničenja, ići na korak 1.

# Min-Sum i Min-Max

- Min-Sum: minimizacija težinskog zbira svih rastojanja novih i fiksnih objekata
- Min- Max: minimizacija maksimalnog rastojanja između postojećih i nepoznatih objekata

# Lokacija jednog objekta (Veberov problem)

- Kontinuum-polje mogućih novih lokacija (koordinata traženih tačaka)
- Treba izabrati tačke u ravni (ili prostoru) kojom se dostiže minimum ili maksimum nekog kriterijuma, gde je polje mogućih rešenja beskonačno

# Primer

- Ako imamo koordinate zgrada u nekom naselju u kome treba podići novu robnu kuću sa nepoznatim koordinatama, tada težinski koeficijenti koji se mogu pridodeliti zgradi, mogu predstavljati broj njenih stanovnika
- Funkcijom cilja se minimizuje težinski zbir rastojanja (ili cena prevoza) do nove robne kuće



- Matematički model

$$(\min) f_w(x) = \sum_{i=1}^m w_i \cdot d(x, a_i),$$

gde su

$x = (x_1, x_2)$  - koordinate nepoznate lokacije;

$m$  - broj fiksnih (postojećih) lokacija ili korisnika,

$d(x, a_i)$  - rastojanje  $i$ -tog korisnika do nepoznate lokacije,

$n_i$  - broj elemenata  $i$ -tog korisnika,

$r_i$  - jedinična cena prevoza  $i$ -tog korisnika,

$w_i = n_i r_i$  - težinski koeficijenti pridodeljeni  $i$ -tom korisniku,

$a_i = (a_1^{(i)}, a_2^{(i)})$  - koordinate (lokacije)  $i$ -tog korisnika,

$f_w$  - funkcija cilja Veberovog problema.

# Euklidova metrika

- U nelinearnom programiranju osnovno je pitanje da li je problem konveksan ili ne
- Nejednakost trougla tvrdi da stranica trougla ne može biti veća od zbira druge dve strane
- Problem nalaženja težišta ili centroida

# Metode rešavanja problema sa Euklidovom merom rastojanja

- Prvo se  $f_w(x)$  proveriti da li je optimalna lokacija u nekoj od fiksnih tačaka, ako nije primeni se neka metoda bezuslovne minimizacije
- Korišćenjem hiperbolijske aproksimacije se može transformisati u glatku  $f_u$ :

$$d^H(x, z) = \sqrt{(x_1 - z_1)^2 + (x_2 - z_2)^2} + \varepsilon, \quad \text{gde je } \varepsilon \text{ proizvoljno mali broj}$$

- Drugi način nalaženja rešenja Veberovog problema je u numeričkom rešavanju sistema nelinearnih jednačina

# Pravougaono rastojanje

- U gradskim uslovima, direktno rastojanje između novih i postojećih tačaka određeno Euklidovom metrikom, često je nerealno
- Problem svodi na dve minimizacije po jednoj promenljivoj
- Pravougaono i linijsko (Euklidovo) rastojanje su specijalni slučajevi  $P$  rastojanja
- Funkcija rastojanja od koordinatnog početka do bilo koje tačke u posmatranom prostoru se naziva **norma**

# Rešavanje Veberovog problema sa pravougaonom metrikom

Ako su zadate tačke  $A_i=(a_1^i, a_2^i)$  i težinski koeficijenti tih tačaka  $w_i$ ,  $i=1, \dots, m$  algoritam za određivanje  $j$ -te koordinate je:

1. Sortirati koordinate tačaka  $A_i$ ,  $i=1, \dots, m$  u neopadajući niz. Dalje se pretpostavlja da indeks ( $i$ ) raste po sortiranom redosledu:  $a_j^1 \leq a_j^2 \leq \dots \leq a_j^m$ .

Moguća su dva slučaja:

2. Ako za neko  $k$  koje pripada skupu  $\{1, 2, \dots, m\}$  važi  $\sum_{i=1}^{k-1} w_i < \frac{1}{2} \sum_{i=1}^m w_i < \sum_{i=1}^k w_i$  pri čemu za

leva strana nejednakosti jednaka 0, tada je tražena  $j$ -ta koordinata  $x_j^* = a_j^k$ .

3. Ako za neko  $k$  koje pripada skupu  $\{1, 2, \dots, m\}$  važi  $\frac{1}{2} \sum_{i=1}^m w_i = \sum_{i=1}^k w_i$  tada je rešenje

višestruko, tj. tražena koordinata  $x_j^*$  može da ima bilo koju vrednost iz intervala  $[a_j^k, a_j^{k+1}]$ .

Primenjujući ovaj algoritam za  $j=1$ , a potom za  $j=2$  dobijaju se obe koordinate tačke  $X^*$ .

# Veberovog problema

1. Izračunati međusobna rastojanja između svih  $m$  tačaka:

$$d(A_r, A_l) = \sqrt{(a_1^r - a_1^l)^2 + (a_2^r - a_2^l)^2}, \quad \forall r, l \in \{1, \dots, m\}$$

2. Proveriti da li za neku tačku  $r$  koja pripada skupu  $\{1, \dots, m\}$  važi:

$$c_r = \sqrt{\left(\sum_{i=1}^m \frac{w_i (a_1^r - a_1^i)}{d(A_r, A_i)}\right)^2 + \left(\sum_{i=1}^m \frac{w_i (a_2^r - a_2^i)}{d(A_r, A_i)}\right)^2} \leq w_r$$

Ako je ovaj uslov ispunjen za neko  $r \Rightarrow$  KRAJ. Rešenje se nalazi u tački  $A_r$ . U suprotnom, ići na sledeći korak.

3. Stavimo da je  $k = 0$  i odredimo početno rešenje  $X^0 = (x_1^0, x_2^0)$  po formuli.

$$x_j^0 = \frac{\sum_{i=1}^m w_i a_j^i}{\sum_{i=1}^m w_i}, \quad j = 1, 2$$

4. Izračunati rastojanja između  $X^k = (x_1^k, x_2^k)$  i zadatih tačaka:

$$d(X^k, A_i) = \sqrt{(x_1^k - a_1^i)^2 + (x_2^k - a_2^i)^2}, \forall i \in \{1, \dots, m\}$$

5. Računamo po iterativnoj formuli:

$$x_j^{k+1} = \frac{\sum_{i=1}^m \frac{w_i a_j^i}{d(X^k, A_i)}}{\sum_{i=1}^m \frac{w_i}{d(X^k, A_i)}}, \quad j = 1, 2$$

6. Ako je  $|x_j^{k+1} - x_j^k| < \varepsilon$ , za svako  $j$  koje pripada skupu  $\{1, 2\}$  => KRAJ.  $X^{k+1}$  se usvaja kao "dovoljno dobro" rešenje. U suprotnom, staviti  $k=k+1$  i ići na korak 4.

# modeli

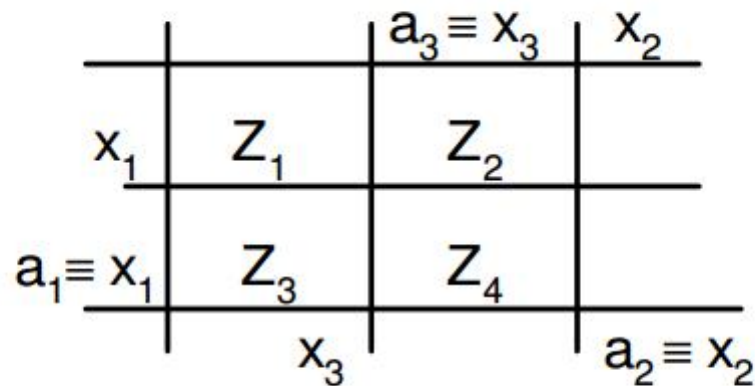
- Ako postoje neke lokacije u kojima se ne može graditi novi objekat tada govorimo o lokacijskim ograničenjima
- Za rešavanje ovog zadatka postoje 2 ili 4 koraka u zavisnosti od dobijenog rešenja




# Veliki kvadrat-Mali kvadrat

1. Bira se tačka koja pripada konveksnom omotaču
2. Konveksni omotač se deli na zone, i nalazi se donja granica svake od zona( *dijametar*-najkraće rastojanje između a i zone)
3. Eliminirati sve zone za koje je donja granica podeljenih zona veća od gornje granice fje cilja
4. Ako je *dijametar* neeliminiranih zona manji od proizvoljno malog broja  $\varepsilon$  tada je kraj
5. Izračunati vrednosti f u proizvoljnim tačkama neeliminiranih zona i tamo gde je f najmanja označiti sa f nadvučeno, preostala oblast se deli na manje zone i prelazi se opet na korak 2

- Rešenje dobijeno ovom metodom je aproksimacija optimalnog rešenja
- problem maksimalnog potencijala



Slika 10. Ilustracija zona u metodi *Veliki kvadrat-mali kvadrat*

- 
- Kao primer možemo uzeti otvaranje predstavništva firme u nekom gradu koji ima maksimalan potencijal ili maksimalnu interakciju
  - U praksi obim kretanja između dva grada proporcionalan je količini i atraktivnosti ponude, a obrnuto proporcionalan stepenu rastojanja između njih

# Lokacija neželjenih objekata (Anti Weber)

- U urbanim sredinama čest je problem određivanja deponija za gradsko đubre, automobilskih i drugih otpada

$$(\min) f_D(x) = \sum_{i=1}^m D_i[d_i(x)], x \in S,$$

gde su

$S$  – skup dozvoljenih lokacija;

$x$  – nepoznata lokacija;

$D_i$  - opadajuća, i neprekidna nelinearna funkcija od rastojanja;

- U anti-Weberovom problemu traži se dakle lokacija neželjenog objekta, tako da ukupna "šteta"  $f(x)$  (u odnosu na postojeće objekte) bude minimalna
- Ako pretpostavimo da je  $D_i(\cdot)$  a funkciju cilja rastuća tada "korist" raste sa rastojanjem  $x$  od fiksnih lokacija, pa treba naći maksimum od  $f(x)$
- Cilj je da cena transporta bude manja

# Raulsov problem, Min-Max kriterijum

- Veberov model zapostavlja izolovane korisnike usluga, tj ta Veberova tačka je najbliža "prosečnom" korisniku
- Treba da se ravnopravno tretiraju naseljena i nenaseljena mesta u izboru nove lokacije
- Za razliku od Min-Sum kriterijuma, predložen je Min-Max kriterijum, po kome se minimizira maksimalno težinsko rastojanje između novog i postojećih objekata.

- Najpoznatija metoda za rešavanje Rauls-ovog problema u ravni sastoji se od sledećih koraka
  1. Konstruisati konveksni omotač skupa tačaka  $A = \{a_i, i=1, \dots, m\}$
  2. Izabrati bilo koja dva temena iz skupa  $A$ , i obeležiti ih sa  $a$  i  $b$
  3. Tačke  $a$  i  $b$  određuju prečnik kruga, tako da ako sve iz  $A$  pripadaju krugu onda je kraj, a ako ne izabrati bilo koju tačku  $c \in A$  van kruga

4. Ako je trougao  $abc$  pravougli ili tupougli, obeležiti temena najveće stranice sa  $a$  i  $b$  pa preći na Korak 2; Ako je trougao oštrogli, opisati krug (centar  $x$ ) oko trougla  $abc$ ; Ako sve tačke  $a_1, \dots, a_m$  pripadaju krugu (lopti), tada je  $x = x^*$  i kraj
5. Izabрати tačku  $a$  van kruga, a sa  $b$  označiti tačku trougla najdalju od  $a$ . Povuci pravu  $ob$  i sa  $c$  označiti tačku trougla sa druge strane prave od  $a$ , pa preći na Korak 3.



# Primer

- Primenom Min Max kriterijuma kao primer možemo uzeti ravnopravno tretiranje naseljenih i nenaseljenih mesta u izboru nove lokacije (bolnica, hitna pomoć, vatrogasne brigade..)
- Stanovnik na periferiji grada treba da ima ista prava za hitnom intervencijom kao i stanovnik u centru
- Minimizuje se maksimalno težinsko rastojanje između novih i postojećih objekata

# Veber - Raulsov problem

- Postoje situacije gde se ne mogu primeniti nijedan od ova dva problema, pa se nalazi kompromis tj dobijamo dvokriterijumski zadatak

$$f^* = (f_w, f_r)$$

# Lokacije više objekata

- Postavljaju se sledeća pitanja:
  - 1) Koji je optimalni broj novih objekata?
  - 2) Koji korisnici su usluženi od kog snabdevača?
  - 3) Koja je uloga interakcije između snabdevača?
- Razlikujemo one kod kojih postoji interakcija između novih lokacija i one kod kojih ne postoji

# lokacije više objekata

- Funkcija cilja može predstavljati ukupnu cenu transporta između postojećih i novih objekata, kao i između samih novih objekata (specijalan slučaj je kada ne postoji interakcija između novih objekata)
- moguće je izabrati pravougaono, Euklidovo ili  $I_p$  rastojanje, što zavisi od konkretnog problema koji se rešava

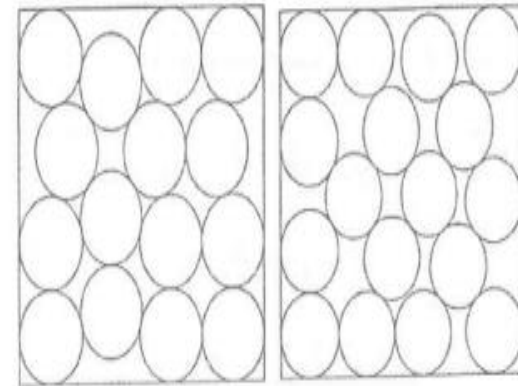
- osnovno je pitanje konveksnosti funkcije  $f_M(x)$
- Funkcija  $f_M(x)$  je konveksna za  $L_p$  funkciju rastojanja
- Za rešavanje se koristi ista ideja kao u rešavanju Veberovog problema (odn uvodi se nova fja)
- Primer-izbor lokacije tv odašiljača ili vatrogasnih brigada
- Favorizuju se prosečni korisnici a zanemaruju se izolovani

# Lokacija p neželjenih objekata

- Cilj je da objekti budu što je moguće dalji jedni od drugih u nekoj zatvorenoj datoj oblasti S
- Predlažu se 4 modela ovog tipa:
  - a) max-min-min(p disperzioni)
  - b) max-min-sum
  - c) max-sum-min i
  - d) max-sum-sum(p-zbirne odbrane)
- Primer p lokacija nuklearnog otpada, hazardnog materijala ili vojnih baza (da one budu što je moguće dalje jedna od druge)

# Max-min-min (p-Disperzioni problem)

- Tesno vezan sa klasičnim matematičkim zadatkom pakovanja krugova jednakih poluprečnika u kvadrat
- Cilj je konstruisati  $p$  disjunktih krugova istog poluprečnika  $u$  jedinični kvadrat tako da poluprečnik bude što je moguće veći
- Ako je  $S$  jedinični kvadrat,  $d$  Euklidovo rastojanje i  $r$  prečnik, tada  $p$ -disperzioni problem postaje zadatak pakovanja krugova



- Predlaže se nova metoda nazvana Reformulacioni spust koji menja formulacije problema sve dok postoji bolje rešenje
- **Korak 1.** Konstruisati namanje dve nelinearno povezane formulacije problema;
- **Korak 2.** Izabrati početno rešenje  $Z$ ;
- **Korak 3.** Ponavljati sledeće korake po svim definisanim formulacijama
- Naći stracionarnu tačku  $Z'$  primenom neke NP metode, čije je početno rešenje  $Z$ ;
- ako je  $Z'$  bolje od  $Z$ , tada je  $Z = Z'$ ; vratiti se na korak 3, tj. na prvu formulaciju;



# Max-sum-sum (p-odbrambeni) problem

- Ako kažemo da je  $S$  konveksni poliedar, optimalno rešenje će se naći u rogljevima poliedra  $S$
- **Degenerisano rešenje** je kada u optimalnom rešenju više od jednog novog objekta bude locirano u istoj tački

# Lokacijsko - alokacijski problem

- Najjednostavniji lokacijsko-alokacijski model se ogleda u tome da:
  - a) ne postoje interakcije između novih objekata
  - b) broj novih objekata je unapred zadat
  - c) korisnici se snabdevaju jednom vrstom robe (single - commodity)
  - d) kapacitet novih lokacija (distributivnih centara) nije ograničen
- Drugi naziv je više-izvorni Veberov problem
- Potrebe korisnika u celosti moraju biti zadovoljene (zbog skupa ograničenja)
- Iako izgleda jednostavnije od modela višeobjektnog lociranja, on se daleko teže može rešiti

# Primer

- Date su lokacije određenog broja korisnika i količine njihovih zahteva za robom
- Treba odrediti lokacije u ravni za 3 distributivna centra, tako da zahtevi svih korisnika za robom budu zadovoljeni, a težinski zbir rastojanja od svakog korisnika do distributivnog centra bude minimalan