

Mittelineaarne planeerimine, Beale'i meetod

10. detsember 2016. a.

Ruutfunktsioon

$$f(X) = c_{00} + 2 \sum_{j=1}^n c_{0j} x_j + \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n c_{ij} x_i x_j,$$

kus $X(x_1, x_2, \dots, x_n)$.

I - baasiindeksite hulk, J - baasivälise indekse hulk.

P - positiivsete muutujate indekse hulk, so $i \in P \Leftrightarrow x_i > 0$.

$$f(X) = c_{00} + 2 \sum_{j \in J} (-c_{0j})(-x_j) + \sum_{i \in J} \sum_{j \in J} c_{ij} (-x_i)(-x_j) \rightarrow \min$$

$$x_i = a_{i0} + \sum_{j \in J} a_{ij}(-x_j) \quad i \in I$$

$$x_j = -(-x_j) \quad j \in J$$

Valime $J = \{1, 2, \dots, m\}$, $I = \{m + 1, m + 2, \dots, n\}$.

	1	$-x_1$... $-x_l$... $-x_m$
1	c_{00}	$-c_{01}$... $-c_{0l}$... $-c_{0m}$
$-x_1$	$-c_{01}$	c_{11} ... c_{1l} ... c_{1m}
...
$-x_l$	$-c_{0l}$	c_{l1} ... c_{ll} ... c_{lm}
...
$-x_m$	$-c_{0m}$	c_{m1} ... c_{ml} ... c_{mm}
x_1	0	-1 ... 0 ... 0
...
x_l	0	0 ... -1 ... 0
...
x_m	0	0 ... 0 ... -1
x_{m+1}	$a_{m+1,0}$	$a_{m+1,1}$... $a_{m+1,l}$... $a_{m+1,m}$
...
x_k	a_{k0}	a_{k1} ... a_{kl} ... a_{km}
...
x_n	a_{n0}	a_{n1} ... a_{nl} ... a_{nm}

Beale'i meetod

1. Optimaalsuse kontroll

1.1 Kontrollime nullinda rea elemente $-c_{0j}$:

- Kui kõik u -veergudesse kuuluvad elemendid $-c_{0j} = 0$ ja x -veergudesse kuuluvad elemendid on mittepositiivsed $-c_{0j} \leq 0$, siis tabeli 0-veerus olev baasilahend on optimaalne.

1.2 Kui tabel ei ole optimaalne, tuleb valida juhtelement.

2. Juhtveeru valimine

2.1 Kontrollime nullinda rea elemente:

- Kui u -veergudes leidub elemente $-c_{0j} \neq 0$, siis valitakse neist üks juhtveeruks (näiteks $\max | -c_{0j} |$).
- Kui selliseid u -veerge ei ole, siis otsime x -veergudest elemente $-c_{0j} > 0$, neist üks valitakse juhtveeruks (näiteks $\max | -c_{0j} |$).

2.2 Olgu punktis 2.1 valitud juhtveeru indeks l .

3. Juhtrea valimine

3.1 Kontrollime valitud juhtveerus olevaid sihifunktsiooni kordajaid:

- Kui $c_{ij} = 0$, siis $p = +\infty$.
- Kui $c_{ij} > 0$, siis $p = \frac{|c_{0j}|}{c_{ij}}$
(sihifunktsiooni positiivse poolmääratuse tõttu $c_{ij} < 0$ olla ei saa).

3.2 Tabeli kitsenduste osast leiame kõik juhtveeru elemendid a_{ij} ($i \in P$, so muutuja x_i on positiivne) ja millel on 0-rea elemendiga $-c_{0j}$ sama märk, so $-c_{0j}a_{ij} > 0$:

- Kui selliseid elemente ei ole, siis $q = +\infty$.
- Kui selliseid elemente leidub, siis

$$q = \frac{a_{k0}}{|a_{kl}|} = \min_{\substack{i \in P \\ -c_{0j}a_{ij} > 0}} \left\{ \frac{a_{i0}}{|a_{ij}|} \right\}$$

ja potentsiaalne reaindeks on k .

3.3 Juhtrea indeksi määramine:

- $p = q = +\infty$, siis sihifunktsioon on alt tõkestamata, st min väärtus puudub.
- $p \geq q$, siis valime juhtelemendiks a_{kl} .
- $p < q$, siis valime juhtelemendiks c_{ij} .

4. Teostame simplekssammu ja elimineerime sihifunktsioonist muutuja x_l .
 - 4.1 Teostame simplekssammu veergudega.
 - 4.2 Teostame samad teisendused tabeli ruutvormi, so ülemise, osaga (ruutvormi sümmetria peab säilima).
 - 4.3 Kui juhtelement oli c_{ll} , siis juhtveerg asendub uue u -veeruga, st lisandub uus, märgi poolest kitsendamata, muutuja.
 - 4.4 Kui juhtelement oli a_{kl} , siis juhtveeru muutuja x_l asendub muutujaga x_k
5. Pöördume tagasi punkti 1.