4. Feladatsor

Változatok a szimplex algoritmusra

$\rightarrow$ *Lexikografikus szimplex algoritmus*: ha

$$\min\{b_r/a_{r\,j} : a_{r\,j} > 0,\ 1 \leqslant r \leqslant n\} = b_{k_1}/a_{k_1\,j} = \cdots = b_{k_s}/a_{k_s\,j},$$

akkor tekintsük a

$$\mathbf{h}_{k_t} = (b_{k_t}, a_{k_t\,1}, \ldots, a_{k_t\,n+m})/a_{k_t\,j} \quad (t = 1, \ldots, s)$$

vektorokat, és legyen $\mathbf{h}_k = \operatorname{lexmin}\{\mathbf{h}_{k_1}, \ldots, \mathbf{h}_{k_s}\}$. Válasszuk az $a_{k\,j}$ elemet generáló elemnek.

1. Rendezze lexikografikusan az alábbi vektorokat:

$$\begin{gathered}(3,4,2,1,0), \quad (2,1,-1,0,4), \quad (3,4,1,-2,0), \\ (2,1,-1,0,5), \quad (3,4,-2,3,4), \quad (2,1,-1,0,0).\end{gathered}$$

2. Adjon meg n-dimenziós vektoroknak olyan végtelen halmazát, amelynek nem létezik lexikografikus minimuma.

3. Mutassa meg, hogy az alábbi feladat nem oldható meg szimplex algoritmussal, majd oldja meg lexikografikus szimplex algoritmussal.

	x_4	x_5	x_6	x_7	
x_1	$1/4$	-8	-1	9	0
x_2	$1/2$	-12	$-1/2$	3	0
x_3	0	0	1	0	1
	$-3/4$	20	$-1/2$	6	0

4. Hajtsa végre a lexikografikus szimplex algoritmust az alábbi szimplex táblázaton.

	x_4	x_5	x_6	x_7	
x_1	-2	-9	1	9	0
x_2	$1/3$	1	$-1/3$	-2	0
x_3	1	1	1	1	1
	-2	-3	1	12	0

5. Oldja meg az alábbi feladatokat lexikografikus szimplex algoritmussal.

b. vált.	$\mathbf{b}^{(v)}$	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7
x_1	0	1	0	0	1	−2	−3	4
x_2	0	0	1	0	4	−3	−2	1
x_3	1	0	0	1	1	1	1	1
$v = 0$	0	0	0	0	−1	1	−1	1

b. vált.	$\mathbf{b}^{(v)}$	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7
x_1	0	1	0	0	2	−3	−5	6
x_2	0	0	1	0	6	−5	−3	2
x_3	1	0	0	1	3	1	2	4
$v = 0$	0	0	0	0	−1	1	−1	1

→ *A legnagyobb csökkentés módszere*: minden iterációs lépésben, minden egyes $c_s < 0$ együtthatóra meghatározzuk a

$$\Delta_s = \min\{b_r/a_{r\,s} : a_{r\,s} > 0,\ 1 \leqslant r \leqslant n\}$$

mennyiséget. Ha ezek a minimumok rendre léteznek, akkor képezzük a

$$\Theta = \min\{c_s\Delta_s : c_s < 0,\ 1 \leqslant s \leqslant n+m\}$$

minimumot, és kiválasztjuk a legkisebb olyan j indexet, amelyre $\Theta = c_j\Delta_j$ teljesül. Ezt követően a c_j elem oszlopában választunk generáló elemet a szimplex algoritmusnak megfelelően.

6. Oldja meg a legnagyobb csökkentés módszerével az alábbi feladatot.

$$\begin{array}{ccccccccccccc}
x_1 & & & +6x_4 & + & 8x_5 & - & x_6 & + & x_7 & = & 4 \\
& x_2 & & +2x_4 & + & 4x_5 & & & + & 2x_7 & = & 4 \\
& & x_3 & -x_4 & & & + & x_6 & + & x_7 & = & 6 \\
& & & & & & & & & x_i & \geqslant & 0\ (i=1,\ldots,7) \\
\hline
& & & -2x_4 & - & 4x_5 & - & x_6 & + & 3x_7 & \to & \min
\end{array}$$

7. Oldja meg a legnagyobb csökkentés módszerének lexikografikus változatával az alábbi feladatot.

b. vált.	$\mathbf{b}^{(v)}$	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7	x_8
x_1	0	1	0	0	2	-2	2	4	0
x_2	0	0	1	0	-1	2	-1	1	0
x_3	1	0	0	1	1	-1	1	3	1
$v = 0$	0	0	0	0	-2	1	-2	2	-3

$\to$ *A legmeredekebb csökkentés módszere*: minden iterációs lépésben, minden egyes $c_s < 0$ együtthatóra meghatározzuk a c_s/σ_s mennyiséget, ahol

$$\sigma_s = \sqrt{1 + a_{1\,s}^2 + \cdots + a_{n\,s}^2}.$$

Ezek után képezzük a

$$\Theta = \min\{c_s/\sigma_s : c_s < 0,\ 1 \leqslant s \leqslant n+m\}$$

minimumot, és kiválasztjuk a legkisebb olyan j indexet, amelyre $\Theta = c_j/\sigma_j$ teljesül. Ezt követően a c_j elem oszlopában választunk generáló elemet a szimplex algoritmusnak megfelelően.

8. Oldja meg a legmeredekebb csökkentés módszerével az alábbi feladatot.

	x_4	x_5	x_6	
x_1	1	2	-1	2
x_2	1	2	1	6
x_3	2	3	3	8
	-4	-5	-3	0

$\to$ *P. Wolfe algoritmusa*:

1. lépés. A tekintett lehetséges kanonikus alakú feladat jobboldalán szereplő b_i $(i = 1, \ldots, n)$ mennyiségeket rendre helyettesítsük a $(b_i, 0)$ $(i = 1, \ldots, n)$ elempárokkal.

2. lépés. Ha a feladat célfüggvénye nem tartalmaz negatív együtthatót, akkor vége az eljárásnak, a feladat bázismegoldása optimális megoldás. Ellenkező esetben a 3. lépés következik.

3. lépés. Vizsgáljuk meg rendre az egyenletrendszer jobboldalán szereplő (b_i, ν_i) $(i = 1, \ldots, n)$ elempárokat, és $b_i = 0$ esetén a (b_i, ν_i) párt helyettesítsük $(1, \nu_i + 1)$-gyel. Ezek után vegyük a negatív c_s-ek minimumát. Jelölje

c_j a minimummal megegyező c_s-ek közül a legkisebb indexűt, és térjünk rá a 4. lépésre.

4. lépés. Képezzük a $\nu = \max\{\nu_t : 1 \leqslant t \leqslant n\}$ maximumot és határozzuk meg az $M = \{t : 1 \leqslant t \leqslant n,\ \nu = \nu_t\}$ halmazt, továbbá a

$$\Delta_s = \min\{b_r/a_{r\,j} : a_{r\,j} > 0,\ r \in M\}$$

értéket. Ha ez utóbbi minimum nem létezik és $\nu = 0$, akkor vége az eljárásnak, a célfüggvény nem korlátos a lehetséges megoldások halmazán. Ha Δ nem létezik és $\nu > 0$, akkor az 5. lépéssel folytatódik az eljárás. Végül, ha Δ létezik és

$$\Delta = \frac{b_{k_1}}{a_{k_1\,j}} = \cdots = \frac{b_{k_s}}{a_{k_s\,j}},$$

akkor válasszük az $a_{k_t\,j}$ $(t = 1, \ldots, s)$ elemek közül a legkisebb sorindexűt generáló elemként. Jelölje a választott generáló elemet $a_{k\,j}$. Az $a_{i\,s}$ együtthatókon és a célfüggvényegyütthatókon a szimplex algoritmus szerinti átalakításokat hajtsuk végre, a (b_i, ν_i) $(i = 1, \ldots, n)$ elempárokon és az α konstanson pedig a következőket:

- ha $\nu_i < \nu_k\,(= \nu)$, akkor $(b_i', \nu_i') = (b_i, \nu_i)$,
- ha $\nu_i = \nu_k$ és $i \neq k$, akkor $(b_i', \nu_i') = (b_i - a_{i\,j}b_k/a_{k\,j}, \nu_i)$,
- $(b_k', \nu_k') = (b_k/a_{k\,j}, \nu_k)$,
- $\alpha' = \begin{cases} \alpha, & \text{ha } \nu_k > 0, \\ \alpha - c_j b_k/a_{k\,j}, & \text{különben.} \end{cases}$

Az átlalkításokkal előállított új feladattal folytassuk az eljárást a 2. lépéssel.

5. lépés. Minden egyes $t \in M$ indexre a (b_t, ν_t) elempárt helyettesítsük $(0, \nu_t - 1)$-gyel, majd folytassuk az eljárást a 4. lépéssel.

9. Oldja meg a Wolf-féle eljárással az alábbi feladatot.

	x_4	x_5	x_6	x_7	
x_1	-2	-9	1	9	0
x_2	$\frac{1}{3}$	1	$-\frac{1}{3}$	-2	0
x_3	1	1	1	1	1
	-2	-3	1	12	0

$\rightarrow$ *R. G. Bland algoritmusa*:

1. lépés. Ha a feladat célfüggvénye nem tartalmaz negatív együtthatót, akkor vége az eljárásnak, a feladat bázismegoldása optimális megoldás. Ellenkező esetben a 2. lépés következik.

2. lépés. Vegyük a legkisebb indexű negatív célfüggvényegyütthatót, és jelölje ezt c_j. Ha $a_{r\,j} \leqslant 0$ $(r = 1, \ldots, n)$, akkor vége az eljárásnak, a célfüggvény nem korlátos a lehetséges megoldások halmazán. Ellenkező esetben a 3. lépés következik.

3. lépés. Ha $\min\{b_r/a_{r\,j} \,:\, a_{r\,j} > 0,\ 1 \leqslant r \leqslant n\} = b_{k_1}/a_{k_1\,j} = \cdots = b_{k_s}/a_{k_s\,j}$, akkor tekintsük rendre a k_1-edik, ..., k_s-edik egyenletben szereplő $x_{i_{k_1}}, \ldots, x_{i_{k_s}}$ bázisváltozókat, és legyen $i_{k_v} = \min\{i_{k_r} : 1 \leqslant r \leqslant s\}$. Ezek itán válasszuk $a_{k_v\,j}$-t generáló elemnek, majd hajtsuk végre a szimplex algoritmusban megadott átalakításokat. Az előállított feladattal folytassuk az eljárást az 1. lépésnél.

10. Oldja meg a Bland-féle eljárással az alábbi feladatot.

b. vált.	$\mathbf{b}^{(v)}$	x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7
x_1	0	1	0	0	1	-2	-4	4
x_2	0	0	1	0	2	-2	-2	1
x_3	1	0	0	1	1	1	3	2
$v=0$	0	0	0	0	-1	0	-1	1