

# Lineáris programozási feladat: Módosított normálfeladat

## Módosított szimplex módszer

Dr. Kövér György

### Bevezet

A lineáris programozás normálfeladatát a következőképpen fogalmazzuk meg:

Határozzuk meg

$$x_1, x_2, \dots, x_n$$

változók értékeit úgy, hogy maximalizálják a

$$z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$$

lineáris célfüggvényt, miközben eleget tesznek a

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n \leq b_2$$

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n \leq b_m$$

lineáris egyenletrendszernek. Feltesszük, hogy nemnegatív megoldásokat fogadunk csak el, vagyis

Mátrix és vektor jelöléseket alkalmazva, ahol a mátrixokat és vektorokat félkövér betűvel jelöljük, a következő formulákhoz jutunk:

$$\text{maximalizálandó } \square z = \mathbf{c}^T \mathbf{x},$$

$$\text{feltéve, hogy } \mathbf{Ax} \leq \mathbf{b}, \quad \mathbf{x} \geq \mathbf{0}, \quad \mathbf{b} \geq \mathbf{0}$$

ahol

$$\mathbf{c}^T = [c_1, c_2, \dots, c_n], \mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \dots \\ x_n \end{bmatrix}, \mathbf{b} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{bmatrix}, \mathbf{0} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{bmatrix}.$$

A gyakorlatból merített esetekben a normálfeladat feltételrendszere rendszerint nem bizonyul alkalmazhatónak. A feltételrendszert a következőkben lépésről lépésre úgy alakítjuk át, hogy a gyakorlati problémák egyre szélesebb körének megoldását tegye lehetővé.

## A lineáris programozás módosított normálfeladata

A feltételrendszer átalakításának első lépéseként a „kisebb-egyenlő” feltételek mellett megengedjük a szigorú egyenlőség feltételét is.

$$\text{maximalizálandó } \square z = \mathbf{c}^T \mathbf{x},$$

feltéve, hogy

$$A_2 \mathbf{x} = \mathbf{b}_2, \quad \mathbf{b}_2 \geq \mathbf{0}$$

továbbá  $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$

Emlékeztetül. A normálfeladat megoldását egyenletrendszer megoldására vezettük vissza. Az egyenlőségeket új változók, ún. eltérésváltozók bevezetésével egyenlőségekké egészítettük ki. Minden egyenlőség egy új eltérésváltozóval egészült ki. A feladat megoldása során a eltérésváltozók olyan nem negatív értéket kapnak, hogy az egyenlőségek pontosan teljesüljenek.

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n + u_2 = b_2$$

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n + u_m = b_m$$

A módosított normálfeladat feltételrendszerében található egyenlőségekbe is bevezetünk eltérésváltozókat. Az egyenlőségekbe bevezetett eltérésváltozók értéke kényszeren nulla, a A módosított normálfeladatot az alábbi táblázatos elrendezésben reprezentálhatjuk.

	$x^T$	$u_1^T$	$u_2^T$	
<i>bázis</i>	$A_1$	$E_1$		$b_1$
	$A_2$		$E_2$	$b_2$
	$c^T$	$0^T$	$0^T$	

Az induló táblázat bázisa az egységvektorokból képzett bázis. Mint korábban, ezúttal is az induló táblázat egyszerűbb formában felírható, ha az  $u_1, u_2$  vektorokat a bázisba vontuk.

0	$x^T$	
$u_1$	$A_1$	$b_1$
$u_2$	$A_2$	$b_2$
	$c^T$	

A normál feladat megoldása során az induló táblázat bázismegoldást szolgáltatott. Ezúttal azonban, ha  $x = 0$  választással élünk, az adódó bázismegoldás:  $u_1 = b_1, u_2 = b_2, x = 0$  a módosított normálfeladat feltételrendszerének ellentmond, vagyis nem fogadhatjuk el. Olyan megoldást fogadhatunk csak el, ahol az egyenlségeket képvisel eltérésváltozók értékül zérust kapnak. Tehát ha a módosított normálfeladat egy lehetséges megoldását meg kívánjuk határozni, akkor az egyenlségeket képvisel eltérésváltozók cseréjéről kell a megoldás első fázisában gondoskodnunk. A pontos elméleti indoklást mellőzve foglaljuk össze a módosított normálfeladat megoldásának lépéseit. A lépéseket egy példán is szemléltetjük.

### ***Példa a módosított normálfeladatra***

Legyen a megoldandó feladatunk ( $x \geq 0$ ) és  $z \rightarrow \max$  *célfüggvény mellett.*

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned} x_1 + 2 \cdot x_2 + x_3 &\leq 50, \\ 4 \cdot x_1 + x_2 + x_4 &\leq 60, \\ x_2 + x_4 &= 15, \\ x_3 + x_4 &= 20 \end{aligned}$$

Maximalizálandó célfüggvény:

$$x_1 + x_3$$

### ***A módosított normálfeladat induló táblázata***

A módosított normálfeladat induló táblázata két ponton is eltérést mutat a normálfeladat induló táblázatától. Az egyenlőségekből származó eltérésváltozókat megjelöljük („m”). A másik eltérés egy egyszer jelölésnél fontosabb. Bevezetünk a meglév célfüggvényünk mellé egy segéd-célfüggvényt, jelölése  $zm$ , amely a feladat megoldásának els fázisában játszik majd szerepet.

A segéd-célfüggvényt úgy állítjuk el, hogy a feltételrendszerben szerepl egyenlségeket összegezzük.

ahol **1** nem más, mint az ún. összegz vektor, melynek minden eleme 1. A  $zm$  sorba a **b** oszlopvektor megfelel elemeinek összegét írhatjuk be.

$$\begin{bmatrix} 0 & x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & b \\ u_1 & 1 & 2 & 1 & 0 & 50 \\ u_2 & 4 & -2 & 0 & 1 & 60 \\ um_3 & 0 & 1 & 0 & 1 & 15 \\ um_4 & 0 & 0 & 2 & -5 & 20 \\ -z & 0 & 0 & 2 & -5 & 0 \\ zm & 0 & 1 & 1 & 2 & 35 \end{bmatrix}$$

A megoldás els fázisában olyan bázis-transzformációkat kell végezni, melyek segítségével az egyenlőség-feltételeknek megfelel bázismegoldásokhoz jutunk. A lépések során az egyenlségekből származó csillaggal jelölt eltérésváltozók cseréjével a  $zm$  célfüggvény eléri a maximumát, amely értéke zérus. A cserék végrehajtását a következő táblázatok szemléltetik.

$$\begin{bmatrix} 0 & x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & b \\ u_1 & 1 & 2 & 1 & 0 & 50 \\ u_2 & 4 & -2 & 0 & 1 & 60 \\ um_3 & 0 & 1 & 0 & \mathbf{1} & 15 \\ um_4 & 0 & 0 & 2 & -5 & 20 \\ -z & 0 & 0 & 2 & -5 & 0 \\ zm & 0 & 1 & 1 & 2 & 35 \end{bmatrix}$$

A megoldás els fázisában a generáló elem választására vonatkozó, az elzekben megállapított

szabályok azt kivéve mind igazak, hogy a  $z$  célfüggvény pozitív értéke fölül választunk generáló elemet. A generáló-elemet ezúttal  $zm$  pozitív elemei fölül kell választani. A fenti táblázatban jelöltük a választott generáló-elemet.

$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & x_2 & x_3 & um_3 & b \\ u_1 & 1 & 2 & 1 & 0 & 50 \\ u_2 & 4 & -2 & 0 & -1 & 45 \\ x_4 & 0 & 1 & 0 & 1 & 15 \\ um_4 & 0 & -1 & 1 & -1 & 5 \\ -z & 0 & 5 & 2 & 5 & 75 \\ zm & 0 & -1 & 1 & -2 & 5 \end{bmatrix}$$

A bázis-transzformáció elvégzése után a  $zm$  célfüggvény láthatóan még nem érte el a maximumát, további transzformációs lépés szükséges. Generálóelem-választási lehetőségeink a  $um_4$  sorára szűltek, pozitív  $zm$  elem fölül kell választani. Az egyetlen szóba jöhet elemet jelöltük az 1. táblázatban.

$$\begin{bmatrix} 2 & x_1 & x_2 & um_4 & um_3 & b \\ u_1 & 1 & 3 & -1 & 1 & 45 \\ u_2 & 4 & -2 & 0 & -1 & 45 \\ x_4 & 0 & 1 & 0 & 1 & 15 \\ x_3 & 0 & -1 & 1 & -1 & 5 \\ -z & 0 & 7 & -2 & 7 & 65 \\ zm & 0 & -1 & 1 & -2 & 0 \end{bmatrix}$$

A feladatmegoldás els fázisában végzett második bázis-transzformáció elvégzésével mind a két olyan eltérésváltozót kicseréltük, amely egyenlőség feltételből származott. A megoldáshoz tartozó második táblázatban megfigyelhetjük, hogy a  $zm$  célfüggvény elérte a maximumát, a sorában már nincs pozitív elem, nem javítható, értéke nulla. (Nem szabad elfelejteni, hogy a szimplex táblázatban a célfüggvény értéke ellentétes eljellel található meg.) Megfigyelhetjük, hogy a  $zm$  célfüggvény sorában az elemek értéke nulla, kivéve a  $*u$  változók alatt. A módosított normálfeladat megoldásának els fázisát befejeztük.

A 2. táblázatból a feladatunk egy megengedett bázismegoldását is leolvashatjuk.

A bázismegoldás  $x_1 = 0$ ,  $x_2 = 0$ ,  $x_3 = 5$ ,  $x_4 = 15$ , a célfüggvény értéke  $z = -65$ .

Azt is megállapíthatjuk a  $z$  célfüggvény sorában szereplő elemek vizsgálatával, hogy a megoldásunk nem optimális. Két eleme is pozitív, ami a célfüggvény értékének a növelhetőségére utal.

Azonban az egyik  $um$  változó alatt található.  $um_3$  alatt azért nem választunk generáló elemet, mert a feladatmegoldásunk els fázisában elvégzett munkánkat visszafordítanánk.

A tévesztések elkerülése érdekében a  $u$  változók cseréje után célszer az oszlopaikat törölni a táblázatainkból. Így a csökkentett oszlopszámú 2. táblázathoz jutunk.

A módosított normálfeladat megoldását a második fázisban a normálfeladat megoldásának megfelelően folytatjuk. A transzformációkhoz szükséges generáló-elem kiválasztását, a megoldás leolvasását, az optimalitás megállapítását a korábbiakban leírtak szerint végezzük. A választott generáló-elemet jelöltük. A transzformáció végrehajtását követően optimális megoldáshoz jutunk.

$$\left[ \begin{array}{cccc} 3 & x_1 & u_1 & b \\ x_2 & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 15 \\ u_2 & \frac{14}{3} & \frac{2}{3} & 75 \\ x_4 & -\frac{1}{3} & -\frac{1}{3} & 0 \\ x_3 & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 20 \\ -z & -\frac{7}{3} & -\frac{7}{3} & -40 \end{array} \right]$$

A 3. táblázatból a feladatunk optimális megoldását leolvashatjuk.

A célfüggvény értéke  $z=40$ .

### ***A módosított normálfeladat grafikus megoldása***

Legyen a megoldandó feladatunk ( $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$ ) és  $z \rightarrow \max$  *célfüggvény mellett.*

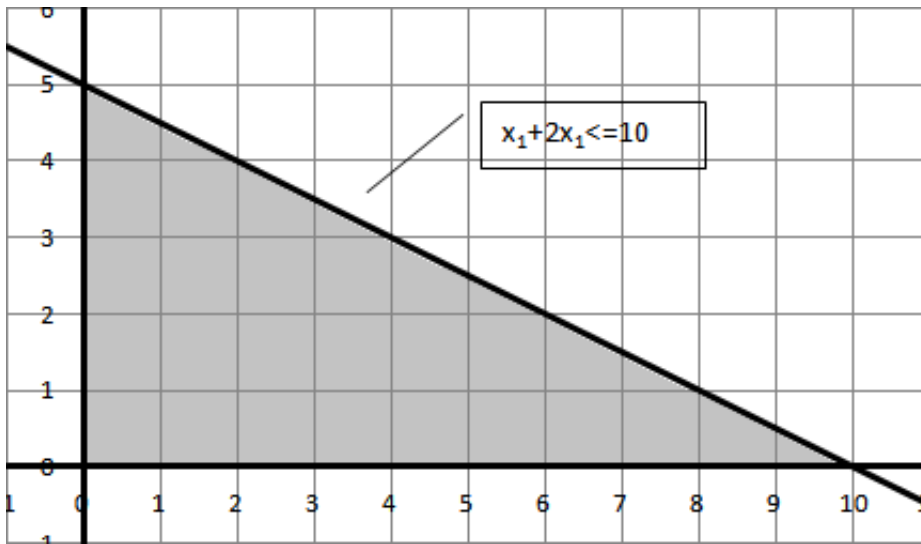
Feltételrendszer:

$$\begin{array}{l} x_1 + 2 \cdot x_2 \leq 10, \\ -x_1 + x_2 = 3, \\ x_1 + x_2 = 5 \end{array}$$

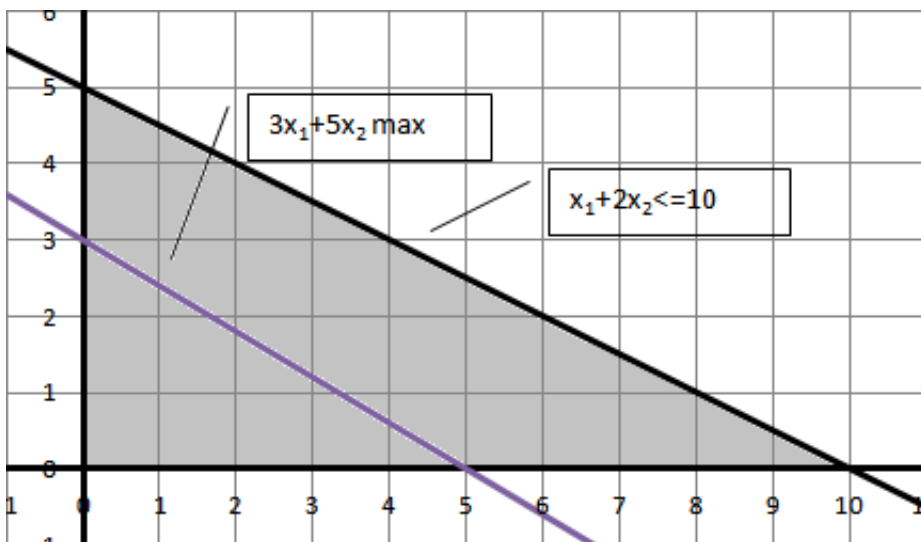
Maximalizálandó célfüggvény:

$$3 \cdot x_1 + 5 \cdot x_2$$

A megoldások megengedett tartományát egy darab egyenltenség határolja.

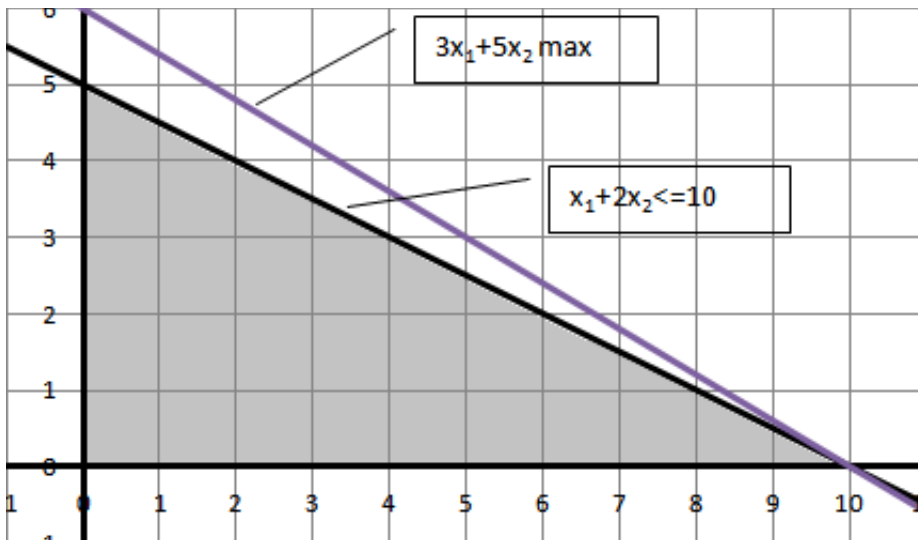


A célfüggvény egyenesét egy általános pozícióba berajzolva kapjuk a következő ábrát.

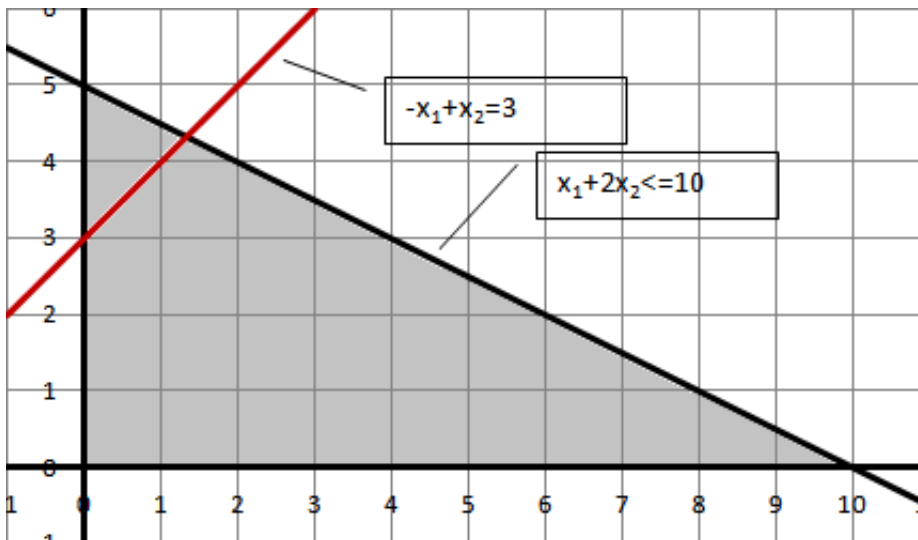


Az optimális megoldás - figyelmen kívül hagyva az egyenltenséges feltételeket

$$x_1 = 10, x_2 = 0.$$



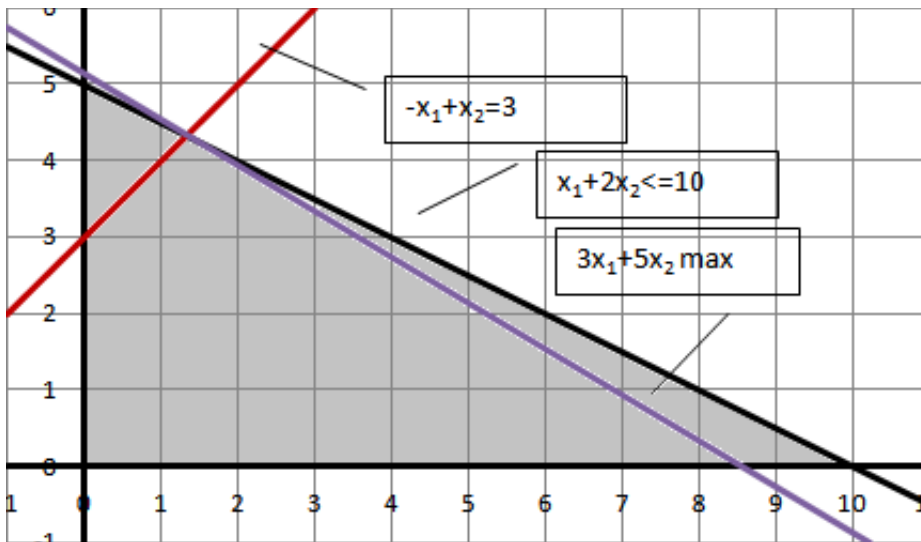
Az egyenlenséges feltételeket nyilvánvalóan nem hagyhatjuk figyelmen kívül. A megoldás a feltételeknek megfelelő egyeneseken helyezkednek el. Az egyik feltételt figyelembe véve kapjuk:



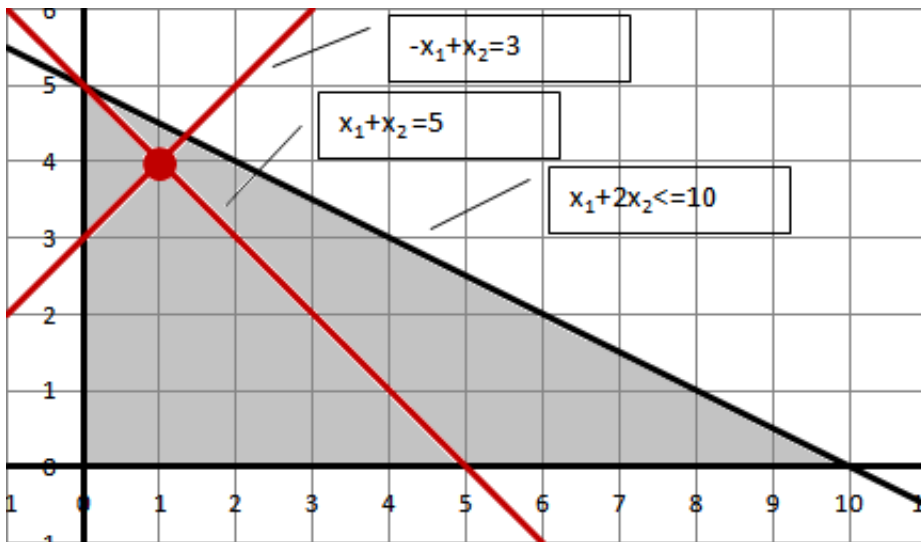
Ahol az optimális megoldásra

$$x_1 = \frac{4}{3}, x_2 = \frac{13}{3} \text{ kapunk.}$$

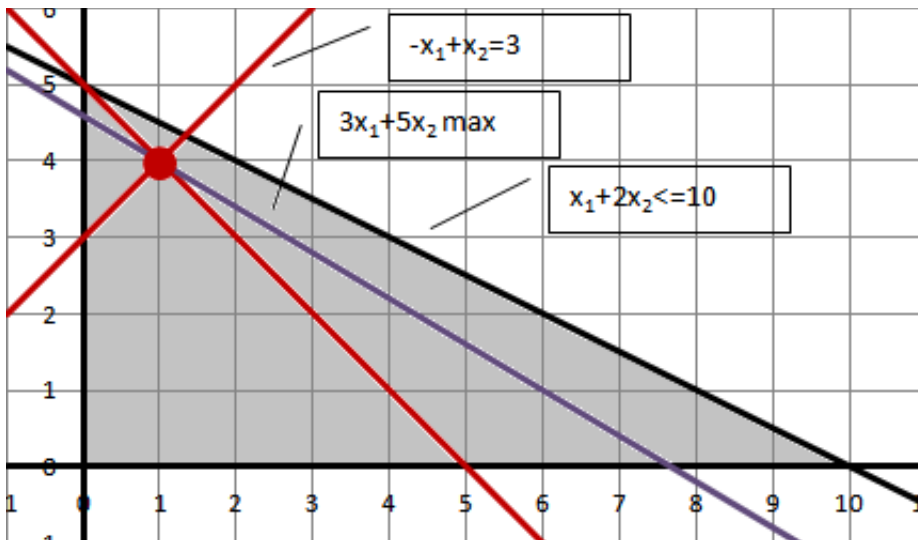




A második egyenlőséget is figyelembe véve a megengedett megoldások halmaza egyetlen pontra szűk.



Az optimális megoldás tehát  $x_1 = 1, x_2 = 4$ .



Legyen a megoldandó feladatunk ( $x \geq 0$ ) és  $z \rightarrow \max$  *célfüggvény mellett.*

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned} x_1 + 2x_2 + x_3 &\leq 50, \\ 4x_1 + x_2 + x_4 &\leq 60, \\ x_2 + x_4 &= 15, \\ x_3 + x_4 &= 20 \end{aligned}$$

Maximalizálandó *célfüggvény:*

$$x_1 + x_3$$

### ***A módosított normálfeladat megoldhatóságának vizsgálata***

A módosított normálfeladat megoldhatósága feltételezi, hogy létezzen lehetséges bázismegoldása.

Amennyiben az egyenlséges feltételekbl származó um változók nem cserélhetk ki, mert a generálóelem választása valamely kizáró ok miatt nem sikerül, vagy a  $z_m$  *célfüggvény nem éri el a 0 maximális értéket, akkor a megengedett bázismegoldások elállítása nem lehetséges.*

A módosított normálfeladat megoldását lehetetlenné teszi az a korábban már tárgyalt eset, amennyiben a  $z$  *célfüggvény nem korlátos.*

Legyen a megoldandó feladatunk ( $x \geq 0$ ) és  $z \rightarrow \max$  *célfüggvény mellett.*

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned} 3 \quad x_1 - 2 \quad x_2 &\leq 10, \\ x_1 + x_2 + 3 \quad x_3 &= 1, \\ 2 \quad x_1 + 2 \quad x_2 - 4 \quad x_3 &= 5 \end{aligned}$$

Maximalizálandó célfüggvény:

$$x_1 + 2 \quad x_2 - 5 \quad x_3$$

A módosított normálfeladat induló táblázatát az elzekben megismert módon állítjuk össze. Az egyenlőségekből származó eltérésváltozókat megjelöljük („m”). Bevezetjük a a segéd-célfüggvényt, jelölése  $zm$  amely a feladat megoldásának els fázisában maximalizálandó.

A segéd-célfüggvényt úgy állítjuk el, hogy a feltételrendszerben szerepl egyenlőségeket összegezzük. A  $zm$  sor végére a **b** oszlopvektor megfelel elemeinek összegét írhatjuk be.

Az induló táblázat megszerkesztése után a feladat megoldásának els fázisában a  $um$  változók kicserélése a dolgunk. A cseréket követően a segéd-célfüggvény eléri a maximumát és megengedett bázismegoldáshoz jutunk. A generáló-elem kiválasztásának szabályait már korábban ismertettük. Pozitív  $zm$  elem fölül pozitív elem választása  $um$  sorából, a „szűk keresztmetszet” feltételnek is eleget téve. A választott generáló-elemet jelöltük. A végre hajtott bázis-transzformáció után az 1. táblázatot kaptuk:

$$\left[ \begin{array}{cccc|c} 1 & um_2 & x_2 & x_3 & b \\ u_1 & -3 & -5 & -9 & 7 \\ x_1 & 1 & 1 & 3 & 1 \\ um_3 & -2 & 0 & -10 & 3 \\ -z & 1 & 1 & -8 & -1 \\ zm & -3 & 0 & -10 & 3 \end{array} \right]$$

Az 1. táblázatból leolvasható, hogy a segéd-célfüggvény még nem érte el az optimumát, a nullát, sorában viszont nincs pozitív érték, ami fölül generáló elemet lehetne választani. Talán rosszul kezdtük a feladatmegoldást. Próbáljunk másik generáló-elemet választani az induló táblázatban.  $x_1$  és  $um_3$

keresztvételénél található 2 nem megfelel, mivel a b oszlopbeli értékekkel számolva:  $\frac{5}{2}$  nagyobb,

mint  $\frac{1}{1}$ . a 2 tehát nem felel meg a „szűk keresztmetszet” elvének.  $x_2$  oszlopából is próbálkozhatunk a generáló-elem választással, de hasonló eredményre juthatunk.

$$\begin{bmatrix} 0 & x_1 & x_2 & x_3 & b \\ u_1 & 3 & -2 & 0 & 10 \\ um_3 & 1 & 1 & 3 & 1 \\ um_3 & 2 & 2 & -4 & 5 \\ -z & 1 & 2 & -5 & 0 \\ zm & 3 & 3 & -1 & 6 \end{bmatrix}$$

A feladat megoldásának els fázisát nem tudtuk befejezni, a  $um$  változók cseréje nem lehetséges. Ha a feladat eredeti feltételrendszerének egyenlségeit szemügyre vesszük, rövid számolgtás után arra jutunk, hogy a feltételrendszer egyelséggel adott sorai miatt nem teljesíthet az a követelmény, hogy a lineáris programozási feladat megoldásai nem negatív számok lehetnek. Képezzük az els egyenlség kétszeresét, majd vonjuk ki belle a második egyenlséget.

Az egyszer számítás azt mutatja, hogy az egyenlséges feltételeknek csak negatív  $x_3$  felel meg. A feladatnak nincs lehetséges megoldása, nincs optimális megoldása.

## ▼ Gyakorló feladatok

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned} x_1 + 3x_2 + 2x_3 &\leq 100, \\ 2x_1 - x_2 + x_3 &\leq 30, \\ x_2 + x_3 &= 24 \end{aligned}$$

Maximalizálandó célfüggvény:  $z \rightarrow \max$

$$x_1 + 2x_2 + x_3$$

Válasszon a felkínált feladatok közül!

3. feladat

Szimplextáblázat:

Eredmények:

$$\begin{array}{c}
 4 \quad x_1 \quad x_2 \quad x_3 \quad b \\
 u_1 \quad 1 \quad 3 \quad 2 \quad 100 \\
 u_2 \quad 2 \quad -1 \quad 1 \quad 30 \\
 um_3 \quad 0 \quad 1 \quad 1 \quad 24 \\
 -z \quad 1 \quad 2 \quad 1 \quad 0 \\
 zm \quad 0 \quad 1 \quad 1 \quad 24
 \end{array}$$

$$[x_1 = 0, x_2 = 0, x_3 = 0]$$

`célfüggvény`:(z=0)

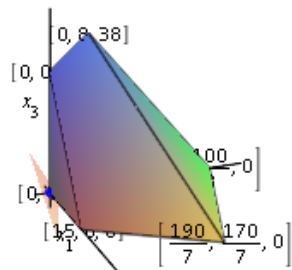
a `megoldás` nem `optimális`

Báziscsere:

↔

generáló elem:

"a kijelölt elem nem szűk keresztmetszet"



## ▼ Önálló feladatmegoldás

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned}x_1 + 2x_2 + x_3 &\leq 10, \\x_1 + x_2 + 4x_3 &\leq 20, \\x_1 + x_2 + 0 \cdot x_3 &= 4\end{aligned}$$

Maximalizálandó célfüggvény:  $z \rightarrow \max$

$$x_1 - x_2 + x_3$$

Adjon meg önállóan egy normál feladatot!

A feladatmegadást a "Feladat megadva"

gombra kattintással fejezzük be!

(A megfelelő formátum a gyakorló feladatok betöltése után tanulmányozható. Alsó index megadási módja:  $x_1$ , majd jobb nyíl billentyűt. Az egyes feltételeket vessz választja el. Az utolsó feltétel után vesszt ne tegyünk. A feltételeket írjuk külön sorba. Üres sorokat ne hagyjunk.)

Törlés

Feladat megadva

Szimplextáblázat:

	1	$um_3$	$x_2$	$x_3$	$b$
$u_1$		-1	1	1	6
$u_2$		-1	0	4	16
$x_1$		1	1	0	4
$-z$		-1	-2	1	-4
$zm$		-1	0	0	0

Eredmények:

$$[x_1 = 4, x_2 = 0, x_3 = 0]$$

`célfüggvény`:( $z = 4$ )

a `megoldás` nem `optimális`

Báziscsere:

u[1]

↔

um[3]

generáló elem:

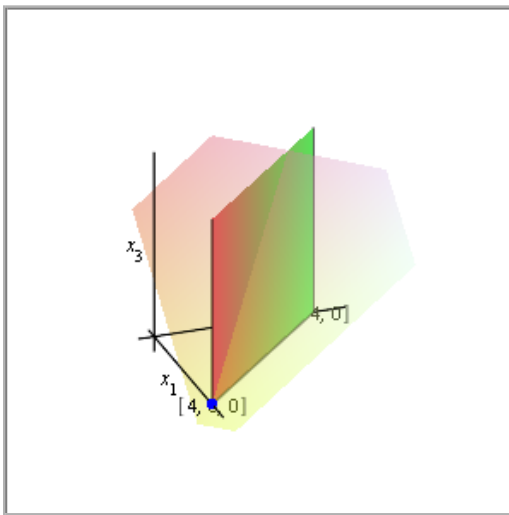
- 1

["a kijelölt elem nem pozitív célfüggvény-érték felett található"]

Végrehajtás



3D test



## A lineáris programozás általános feladata

A lineáris programozás normálfeladatát a módosított feladat egyenlséges feltételek bevezetésével terjesztette ki. Az általános feladat ezen túlmenően lehetőséget ad a „nagyobb-egyenlő” feltételek megfogalmazására is.

Határozzuk meg

értékeket úgy, hogy maximalizálják a

maximalizálandó  $z = c^T x$ , célfüggvényt,

feltéve, hogy

$$A_2 x = b_2, \quad b_2 \geq 0$$

$$A_3 x \geq b_3, \quad b_3 \geq 0$$

továbbá  $x \geq 0$

### *Az általános feladat megoldása*

A általános normálfeladat feltételrendszerében található „nagyobb-egyenlő” feltételekbe olyan eltérsváltozókat vezetünk be, melyek segítségével módosított normál feladathoz jutunk. A feladat megoldását a módosított normálfeladat megoldása szerint hajtjuk végre. A bevezetett eltérsváltozókat  $v$  jelöli. A fent megfogalmazott általános feladatunk a következőképp módosul a  $v$  változó bevezetését követően:

Határozzuk meg

értékeket úgy, hogy maximalizálják a

maximalizálandó  $z = c^T x$ , célfüggvényt,

feltéve, hogy

$$A_2 x = b_2, \quad b_2 \geq 0$$

$$A_3 x - v = b_3, \quad b_3 \geq 0$$

továbbá  $x \geq 0$  és  $v \geq 0$

Az általános feladatból származó módosított normálfeladatot az alábbi táblázatos elrendezésben reprezentálhatjuk. Amint a módosított normálfeladat megoldásánál láthattuk, az egyenletlenségek összegzésével képezzük a  $zm$  célfüggvényt. A célfüggvény képzésénél az 1 ún. összegz vektorral való szorzást alkalmaztuk.

0	$x^T$	$v^T$	
$u_1$	$A_1$	$0$	$b_1$
$um_2$	$A_2$	$0$	$b_2$
$um_2$	$A_3$	$-E$	$b_3$
$-z$	$c^T$	$0^T$	$0$
$zm$	$1 \cdot A_2 + 1 \cdot A_3$	$-1 \cdot E$	$1 \cdot b_2 + 1 \cdot b_3$

Az általános feladat megoldása ezek után pontosan megegyezik módosított normálfeladat megoldásával. Bár a bevezetett  $v$  változó értékét a megoldás végén szintén megkapjuk, arra nincs szükség. A belátását az olvasóra bízunk.

### ***Példa az általános feladatra***

Legyen a megoldandó feladatunk ( $x \geq 0$ ) és  $z \rightarrow \max$  célfüggvény mellett.



Feltételrendszer:

$$\begin{aligned} 2x_1 + x_2 + x_3 &\leq 16, \\ -x_1 + x_2 + 2x_3 &= 10, \\ x_1 + 2x_2 + x_3 &\geq 16 \end{aligned}$$

Maximalizálandó célfüggvény:

$$x_1 + 3x_2 + x_4$$

Az általános feladatból képzett módosított normálfeladat a következő:

Legyen a megoldandó feladatunk ( $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$ ) és  $z \rightarrow \max$  *célfüggvény mellett.*

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned} 2x_1 + x_2 + x_3 &\leq 16, \\ -x_1 + x_2 + 2x_3 &= 10, \\ x_1 + 2x_2 + x_3 - v_3 &= 16 \end{aligned}$$

Maximalizálandó célfüggvény:

$$x_1 + 3x_2 + x_4$$

A módosított normálfeladatból képzett indulótáblázat:

$$\begin{array}{c} \left[ \begin{array}{cccccc} 0 & x_1 & x_2 & x_3 & v_3 & b \\ u_1 & 2 & 1 & 1 & 0 & 16 \\ um_2 & -1 & 1 & 2 & 0 & 10 \\ um_3 & 1 & 2 & 1 & -1 & 16 \\ -z & 1 & 3 & 1 & 0 & 0 \\ zm & 0 & 3 & 3 & -1 & 26 \end{array} \right] \end{array}$$

A megoldás els fázisában  $zm$  maximalizálása a cél. A két  $um$  változó cseréjével ez elérhető. Ha a cserék generálóelem-választást kizáró okok miatt nem megvalósíthatók, akkor a feladat nem megoldható. A választott generáló-elemet jelöltük a 0. táblázatban. A bázis-transzformáció végrehajtása után kapott táblázat a következő:

$$\left[ \begin{array}{cccccc} 1 & x_1 & um_3 & x_3 & v_3 & b \\ u_1 & \frac{3}{2} & -\frac{1}{2} & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 8 \\ um_2 & -\frac{3}{2} & -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} & \frac{1}{2} & 2 \\ x_2 & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & 8 \\ -z & -\frac{1}{2} & -\frac{3}{2} & -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} & -24 \\ zm & -\frac{3}{2} & -\frac{3}{2} & \frac{3}{2} & \frac{1}{2} & 2 \end{array} \right]$$

A maradék  $um$  változót is kicseréljük. A cseréhez szükséges generáló-elemet jelöljük.

$$\left[ \begin{array}{cccccc} 2 & x_1 & um_3 & um_2 & v_3 & b \\ u_1 & 2 & -\frac{1}{3} & -\frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{22}{3} \\ x_3 & -1 & -\frac{1}{3} & \frac{2}{3} & \frac{1}{3} & \frac{4}{3} \\ x_2 & 1 & \frac{2}{3} & -\frac{1}{3} & -\frac{2}{3} & \frac{22}{3} \\ -z & -1 & -\frac{5}{3} & \frac{1}{3} & \frac{5}{3} & -\frac{70}{3} \\ zm & 0 & -1 & -1 & 0 & 0 \end{array} \right]$$

A két  $um$  változó kicserélése után  $zm$  célfüggvényt maximalizáltuk, értéke 0,  $zm$  sorában a  $um$  változók alatti értékek kivételével nulla értékek találhatók.

A 2. táblázatból leolvashatjuk a megengedett bázismegoldást, a  $z$  célfüggvény értékét, eldönthetjük, hogy optimális megoldást kaptunk-e.

A bázismegoldás  $x_1 = 0$ ,  $x_2 = \frac{22}{3}$ ,  $x_3 = \frac{4}{3}$ , a célfüggvény értéke  $z = \frac{70}{3}$ . A megoldás nem optimális,  $z$  sorában pozitív elemek is találhatók. A táblázatból a  $um$  oszlopokat töröljük a megoldás további lépései eltt.

$$\begin{bmatrix} 2 & x_1 & v_3 & b \\ u_1 & 3 & \frac{1}{3} & \frac{22}{3} \\ x_3 & -1 & \frac{1}{3} & \frac{4}{3} \\ x_2 & 1 & -\frac{2}{3} & \frac{22}{3} \\ -z & -1 & \frac{5}{3} & -\frac{70}{3} \end{bmatrix}$$

A bázis-transzformáció végrehajtása után kedvezbb célfüggvény értékhez jutunk, de a megoldás nem optimális.

$$\begin{bmatrix} 3 & x_1 & x_3 & b \\ u_1 & 3 & -1 & 6 \\ v_3 & -3 & 3 & 4 \\ x_2 & -1 & 2 & 10 \\ -z & 4 & -5 & -30 \end{bmatrix}$$

A 3. táblázatból leolvasott bázismegoldás  $x_1 = 2$ ,  $x_2 = 12$ ,  $x_3 = 0$  a célfüggvény értéke  $z=30$ . A megoldás nem optimális. További generáló elem kijelölésére van szükség.

$$\begin{bmatrix} 4 & u_1 & x_3 & b \\ x_1 & \frac{1}{3} & -\frac{1}{3} & 2 \\ v_3 & 1 & 2 & 10 \\ x_2 & \frac{1}{3} & \frac{5}{3} & 12 \\ -z & -\frac{4}{3} & -\frac{11}{3} & -38 \end{bmatrix}$$

A 4. táblázatból leolvasható az optimális bázismegoldás  $x_1 = 2$ ,  $x_2 = 12$ ,  $x_3 = 0$ . a célfüggvény értéke  $z=38$ . A megoldás optimális. A célfüggvény értéke tovább nem növelhető,  $z$  sorában nincs több pozitív érték. Mivel  $z$  sorában 0 sincs, alternatív megoldás nem létezik. Az általános feladat megoldhatóságára a módosított normálfeladatnál kifejtettek vonatkoznak.

## A lineáris programozási feladatok egyéb esetei

## ***Minimalizálható célfüggvény esete***

A gyakorlatból származó lineáris programozási feladatok gyakran minimalizálható célfüggvényt tartalmaznak:

$$z \rightarrow \min$$

A megismert megoldási módszerek maximalizálható célfüggvényt igényelnek. A minimalizálható célfüggvény ellenkezéssel maximalizálható célfüggvényé válik.

### ***Példa: az általános feladat minimalizálható célfüggvénnyel rendelkezik.***

Legyen a megoldandó feladatunk ( $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$ ) és  $z \rightarrow \min$  célfüggvény mellett.

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned}x_1 + x_4 - x_5 &\leq 9, \\ -2x_2 + 3x_3 &\geq 24, \\ x_1 + 6x_3 + x_5 &\geq 8\end{aligned}$$

Minimalizálható célfüggvény:

$$5x_1 + x_2 - x_3 + x_5$$

A minimalizálható célfüggvényből mínusz eggyel való szorzás után maximalizálható célfüggvényt kapunk, amely a megismert megoldási módszer feltétele. A „nagyobb-egyenlő” feltételeket  $v_2$  és  $v_3$  eltérésváltozó bevezetésével egyenlőség feltétellé alakítjuk.  $v_2$  és  $v_3$  változók indexelése a feltételek sorszámaira utal.

Az átalakítás után kapott módosított normálfeladat a következő:

Legyen a megoldandó feladatunk ( $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$ ) és  $z \rightarrow \max$  célfüggvény mellett.

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned}x_1 + x_4 - x_5 &\leq 9, \\ -2x_2 + 3x_3 - v_2 &= 24, \\ x_1 + 6x_3 + x_5 - v_3 &= 8\end{aligned}$$

Minimalizálható célfüggvény:

$$-5x_1 - x_2 + x_3 - x_5$$

A módosított normálfeladatból képzett indulótáblázatban  $um$  jelöli az egyenlőségekbe bevezetett eltérésváltozókat, a segéd-célfüggvényt ( $zm$ ) az egyenlőséges feltételek szummázásával nyerjük:

A feladat megoldásának els fázisában a  $um$  változók kicserélésével állítjuk el az els megengedett bázismegoldást. A generáló-elemet  $zm$  pozitív eleme fölül kell választani, a generáló-elem csak pozitív lehet, valamint eleget kell tennie a „szűk keresztmetszet” elvének. A választott generáló-elemet jelöltük. A bázis-transzformáció elvégzése után az 1. táblázat a következőképpen néz ki:

$$\begin{array}{c} \left[ \begin{array}{cccccccc|c} 1 & x_1 & x_2 & um_3 & x_4 & x_5 & v_2 & v_3 & b \\ u_1 & 1 & 0 & 0 & 1 & -1 & 0 & 0 & 9 \\ um_2 & -\frac{1}{2} & -2 & -\frac{1}{2} & 0 & -\frac{1}{2} & -1 & \frac{1}{2} & 20 \\ x_3 & \frac{1}{6} & 0 & \frac{1}{6} & 0 & \frac{1}{6} & 0 & -\frac{1}{6} & \frac{4}{3} \\ -z & -\frac{31}{6} & -1 & -\frac{1}{6} & 0 & -\frac{1}{2} & -1 & \frac{1}{2} & 20 \\ zm & 1 & -2 & -\frac{3}{2} & 0 & -\frac{1}{2} & -1 & \frac{1}{2} & 20 \end{array} \right] \end{array}$$

$zm$  értéke közeledett az optimális 0-hoz, de még egy  $um$  változónk cserére vár. Megfigyelhetjük, hogy  $z$  célfüggvény értéke is növekedett, mivel a  $z$  sorában pozitív érték található a generáló-elem oszlopában. Megjegyezhetjük, hogy a módosított normálfeladat megoldásának els fázisában a generáló-elem kiválasztásánál nem kritérium, hogy  $z$  sorában pozitív érték felett keressük. Ha  $z$  sorában negatív értéket találunk a generáló-elem oszlopában, akkor a  $z$  célfüggvény értéke csökken a megoldás els fázisában. A megengedett bázismegoldások közötti optimalizálási folyamatban kapunk esélyt  $z$  célfüggvény értékének növelésére.

Az 1. táblázatból generáló-elemet kell választani.  $um_2$  vár cserére.  $v_3$  oszlopában található  $zm$  sorában

pozitív elem.  $v_3$  oszlopában az egyetlen pozitív elem  $\frac{1}{2}$ . A generáló-elem választást jelöltük az 1.

táblázatban. Jegyezzük meg, hogy a  $v$  változók az  $x$  változókkal azonos szerepet töltenek be az optimális bázismegoldás elállításának folyamatában, ezért a cserékbe bevonhatók.

A bázis-transzformáció végrehajtása után nyerjük a 2. táblázatot:

$$\begin{array}{c}
 \left[ \begin{array}{cccccccc|c}
 2 & x_1 & x_2 & um_3 & x_4 & x_5 & v_2 & um_2 & b \\
 u_1 & 1 & 0 & 0 & 1 & -1 & 0 & 0 & 9 \\
 v_3 & -1 & -4 & -1 & 0 & -1 & -2 & 2 & 40 \\
 x_3 & 0 & -\frac{2}{3} & 0 & 0 & 0 & -\frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 8 \\
 -z & -5 & -\frac{1}{3} & 0 & 0 & -1 & \frac{1}{3} & -\frac{1}{3} & -8 \\
 zm & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0
 \end{array} \right]
 \end{array}$$

A 2. táblázatot elemezve megállapíthatjuk, hogy  $um$  változók cseréje megtörtént.  $zm$  segéd-célfüggvény elérte az optimumát, a 0 értéket. A  $um$  oszlopokat törölhetjük, mert az  $um$  változók visszacserélése nem szükséges.

A 2. táblázatból megengedett bázismegoldást olvashatunk le.  $x_1 = 0, x_2 = 0, x_3 = 8$ . A  $z$  célfüggvény értéke 8. A célfüggvény még nem érte el a maximumát, nem az optimális bázismegoldást kaptuk meg, mert  $z$  sorában,  $v_2$  oszlopában pozitív értéket találhatunk. A 2. táblázatban új generáló-elemet kell választani.  $z$  sorában szerepl  $\frac{1}{3}$  felett nem találunk pozitív elemet, nem lehet kijelölni generáló-elemet.

A feladat nem megoldható, a feltételrendszer nyílt tartományt határoz meg, melyen a  $z$  célfüggvény korlátlan. Ezért optimális megoldást nem találtunk.

***Példa: az általános feladat minimalizálandó célfüggvénnyel rendelkezik.***

Legyen a megoldandó feladatunk ( $x \geq 0$ ) és  $z \rightarrow \min$  célfüggvény mellett.

Feltételrendszer:

$$\begin{array}{l}
 x_1 + x_2 + x_3 \leq 18, \\
 2x_1 - x_2 + 2x_3 \leq -10
 \end{array}$$

Minimalizálandó célfüggvény:

$$-x_1 + 2x_2 - x_3$$

A minimalizálandó célfüggvényből mínusz eggyel való szorzás után maximalizálandó célfüggvényt kapunk, amely a megismert megoldási módszer feltétele. A negatív jobboldali érték a második feltétel mínusz eggyel való szorzás után pozitívvá válik. Az átalakítás után kapott általános feladat a következő:

Legyen a megoldandó feladatunk ( $x \geq 0$ ) és  $z \rightarrow \max$  célfüggvény mellett.

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned} x_1 + x_2 + x_3 &\leq 18, \\ -2x_1 + x_2 - 2x_3 &\geq 10 \end{aligned}$$

Maximalizálandó célfüggvény:

$$x_1 - 2x_2 + x_3$$

A módosított normálfeladatból képzett indulótáblázatban  $um$  jelöli az egyenlőségbe bevezetett eltérésváltozót, a segéd-célfüggvényt ( $zm$ ) az egyenlőséges feltétel képezi:

A feladat megoldásának els fázisában a  $um$  változó kicserélésével állítjuk el az els megengedett bázismegoldást. A generáló-elemet  $zm$  pozitív eleme fölül kell választani, a generáló-elem csak pozitív lehet, valamint eleget kell tennie a „szűk keresztmetszet” elvének. A választott generáló-elemet jelöltük. A bázis-transzformáció elvégzése után az 1. táblázat a következőképpen néz ki:

$$\begin{array}{cccccc} 1 & x_1 & um_2 & x_3 & v_2 & b \\ u_1 & 3 & -1 & 3 & 1 & 8 \\ x_2 & -2 & 1 & -2 & -1 & 10 \\ -z & -3 & 2 & -3 & -2 & 20 \\ zm & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \end{array}$$

A módosított normálfeladat megengedett bázismegoldása az 1. táblázat alapján megállapítható:  $x_1 = 0$ ,  $x_2 = 10$ . A megoldás egyúttal optimális is, mivel a  $z$  célfüggvény sorában pozitív elem nem található. A módosított normálfeladat  $Z$  célfüggvényének optimális értéke:  $Z = -20$ .

Az eredeti feladat nem a megoldás során konstruált módosított normálfeladat volt. Az eredeti feladat optimális bázismegoldását megkaptuk a módosított normálfeladat megoldásaként. De az eredeti célfüggvény  $Z = 20$  értékét tekinthetjük maximális értéknek. Emlékezzünk arra, hogy a megoldás során az eredeti célfüggvény egy alkalommal eljelet váltott.

## ► A dualitás

## ▼ A duál szimplex módszer

A lineáris programozás normálfeladatát és a módosított normálfeladatot a szimplex módszerrel oldottuk meg.

A szimplex módszerrel megoldott feladataink maximumfeladatok voltak, mindegyik esetében  $b \geq 0$ . Az általános feladatot is maximumfeladattá alakítottuk. A feladatok megoldására eddig alkalmazott szimplex módszert a továbbiakban **primál szimplex módszernek** nevezzük.

A primál szimplex módszer a maximumfeladat megengedett megoldásainak sorozatát állítja el, az optimális célfüggvény értékének eléréséig. A báziscserék sorozatát úgy választjuk meg, hogy közben a táblázat jobb oldali oszlopába negatív érték ne kerülhessen ("szk keresztmetszet").

Ezek a megengedett megoldások a primálfeladat megengedett megoldásai. Az optimális megoldást akkor kapjuk, ha a célfüggvény sorában csak nempozitív értékeket találunk.

A lineáris programozási feladatok egy részénél elfordul, hogy az induló táblázatunkba úgy kerül be a feladat, hogy a célfüggvény sora már negatív, de a jobboldali oszlopban negatív eljel érték is található. (Ezt a jelenséget tapasztalhatjuk az egészérték lineáris programozási feladatok Gomory vágással történő megoldásakor.) ilyenkor induló táblázatból nem tudunk kiolvasni olyan megoldást, amely a maximumfeladat megengedett megoldása lehetne.

Ebben az esetben olyan bázis-transzformációt kell elvégeznünk - nevezzük duáltranszformációnak, amely a célfüggvény sorában megőrzi az értékek negativitását, de elvégzését követően ismét megengedett megoldást tartalmazó táblázathoz jutunk, vagyis a jobboldali oszlop értékei nemnegatívvá válnak.

A duáltranszformáció végrehajtásának lépései

1. A táblázat olyan sorából választjuk a generáló elemet, amely sorban a jobboldali oszlopban negatív érték található.
2. Generáló elem szükségszerűen negatív kell, hogy legyen, mivel csak ekkor eredményez a bázis-transzformáció pozitív értéket a kiválasztott sor jobb oldalán.
3. Amennyiben több negatív eljel generáló elem jelöltünk is van, akkor azt választjuk, amelyik megőrzi a célfüggvény sorában a nemnegativitást. Az a megfelelő generáló elem, amelyre a célfüggvény sorában található érték és a generáló elem jelölt hányadosának abszolútértéke kisebb.

## Minimumfeladat megoldása duál szimplex módszerrel

Legyen a megoldandó feladatunk ( $x \geq 0$ ) és  $z \rightarrow \min$  célfüggvény mellett.

$$x_1 + 2 \cdot x_2 \geq 3$$

$$3 \cdot x_1 + x_2 \geq 2$$

$$6 \cdot x_1 + 4 \cdot x_2 \rightarrow \min,$$

A feltételrendszert mínusz eggyel való szorzással kisebb-egyenlővé alakítjuk. Az egyenlőségek jobb oldalára negatív értékek kerülnek. A célfüggvényt szintén mínusz eggyel szorozva maximalizálandó célfüggvényt kapunk.

$$\begin{aligned} -x_1 - 2 \cdot x_2 &\leq -3, \\ -3 \cdot x_1 - x_2 &\leq -2 \end{aligned}$$



Maximalizálendő célfüggvény:

$$-6 \cdot x_1 - 4 \cdot x_2$$

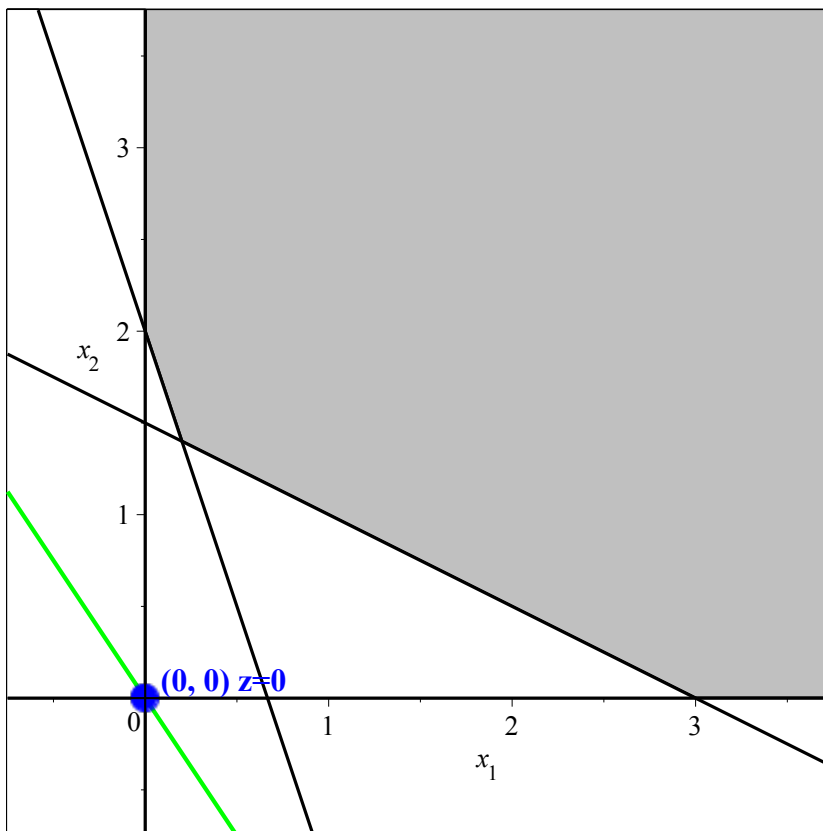
Az induló táblázatba a fenti átalakítást követően írtuk be az értékeket. A b oszlopban található negatív értékek azt jelzik, hogy a szimplex táblázatból kiolvasható megoldás  $x_1 = 0, x_2 = 0$  nem megengedett. A kétváltozós feladat megengedett megoldásainak halmazát (szürke tartomány) megjelenít ábráról is ezt látjuk.

$$\begin{bmatrix} 0 & x_1 & x_2 & b \\ u_1 & -1 & -2 & -3 \\ u_2 & -3 & -1 & -2 \\ -z & -6 & -4 & 0 \end{bmatrix}$$

"nem megengedett megoldás"

$$x_1 = 0, x_2 = 0$$

"célfüggvény:" ( $z = 0$ )



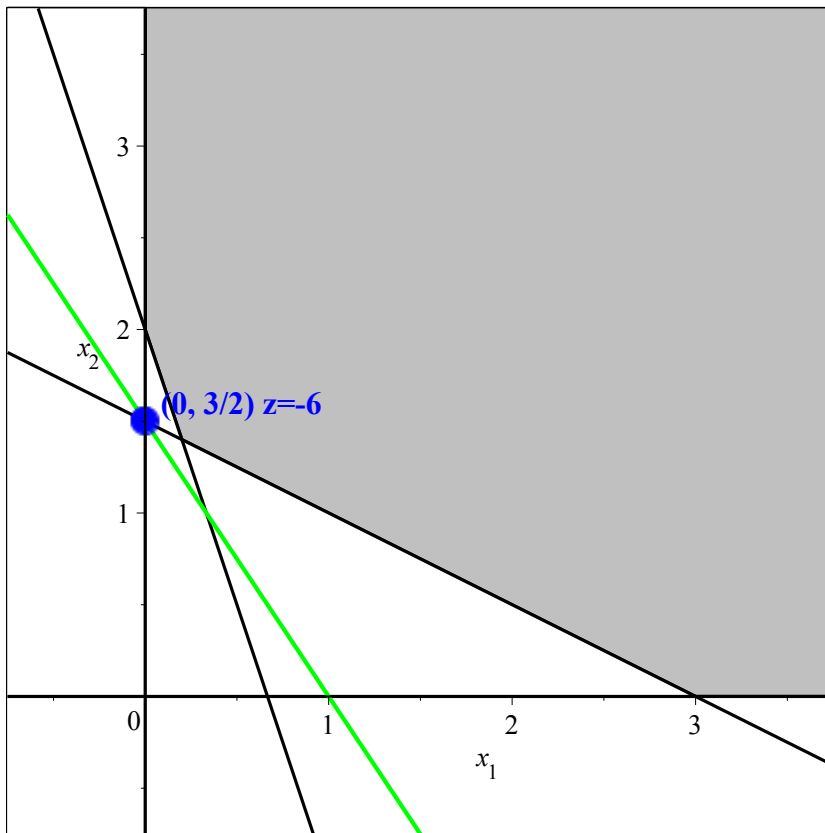
Báziscsere transzformációra van szükség, negatív generáló elemmel.  $u_1$  sorából,  $x_2$  oszlopából választjuk, mivel  $\frac{-4}{-2} < \frac{-6}{-1}$ . A báziscsere-transzformációt követően az 1. táblázatunk által szolgáltatott megoldás  $(x_1 = 0, x_2 = \frac{3}{2})$  szintén nem megengedett megoldás. Az ábrán azt láthatjuk, hogy a célfüggvény egyenese közelebb került a megengedett tartományhoz. További transzformációra van szükség.

$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & u_1 & b \\ x_2 & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} \\ u_2 & -\frac{5}{2} & -\frac{1}{2} & -\frac{1}{2} \\ -z & -4 & -2 & 6 \end{bmatrix}$$

"nem megengedett megoldás"

$$x_1 = 0, x_2 = \frac{3}{2}$$

"célfüggvény:" ( $z = -6$ )



Az 1. táblázatból választunk generáló elemet.  $u_2$  sorában negatív érték található ( $-\frac{1}{2}$ ), a generáló elemet a kisebb hányados alapján választjuk.  $\frac{-4}{-\frac{5}{2}} < \frac{-2}{-\frac{1}{2}}$ , tehát a generáló elem  $-\frac{5}{2}$ .

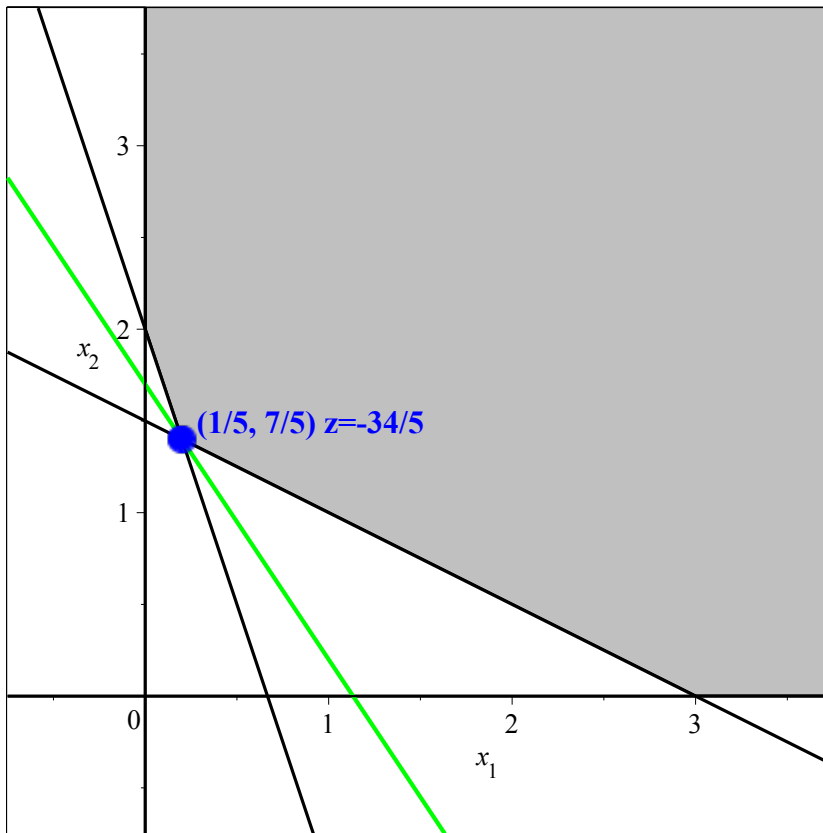
Elvégezzük az  $u_2 \leftrightarrow x_1$  cserét.

$$\begin{bmatrix} 2 & u_2 & u_1 & b \\ x_2 & \frac{1}{5} & -\frac{3}{5} & \frac{7}{5} \\ x_1 & -\frac{2}{5} & \frac{1}{5} & \frac{1}{5} \\ -z & -\frac{8}{5} & -\frac{6}{5} & \frac{34}{5} \end{bmatrix}$$

"a megoldás optimális"

$$x_1 = \frac{1}{5}, x_2 = \frac{7}{5}$$

"célfüggvény:"  $\left( z = -\frac{34}{5} \right)$



Az utolsó táblázatunk megengedett, egyben optimális megoldást tartalmaz.  $x_1 = \frac{1}{5}, x_2 = \frac{7}{5}$ . A megoldáshoz tartozó célfüggvényérték  $z = -\frac{34}{5}$ . Azonban ügyeljünk arra, hogy ez nem az eredeti feladathoz tartozó célfüggvény értéke. Mivel végeztünk egy eljelicserét korábban, azt mondhatjuk, hogy az eredeti feladathoz tartozó megoldás és célfüggvényérték:

$$\boxed{x_1 = \frac{1}{5}, x_2 = \frac{7}{5}, z = \frac{34}{5}}$$

Legyen a megoldandó feladatunk ( $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$ ) és  $z \rightarrow \min$  *célfüggvény mellett.*

$$x_1 + 2 \cdot x_2 + x_3 \geq 3$$

$$3 \cdot x_1 + x_2 + 3 \cdot x_3 \geq 2$$

$$6 \cdot x_1 + 4 \cdot x_2 + 6 \cdot x_3 \rightarrow \min$$

A feltételrendszert az elz feladathoz hasonlóan mínusz eggyel való szorzással kisebb-egyenlvé alakítjuk. Az egyenltlenségek jobb oldalára ismét kizárólag negatív értékek kerülnek. A célfüggvényt szintén mínusz eggyel szorozva maximalizálandó célfüggvényt kapunk.

$$\begin{aligned} -x_1 - 2 \cdot x_2 - x_3 &\leq -3, \\ -3 \cdot x_1 - x_2 - 3 \cdot x_3 &\leq -2 \end{aligned}$$

Maximalizálandó célfüggvény:

$$-6 \cdot x_1 - 4 \cdot x_2 - 6 \cdot x_3$$

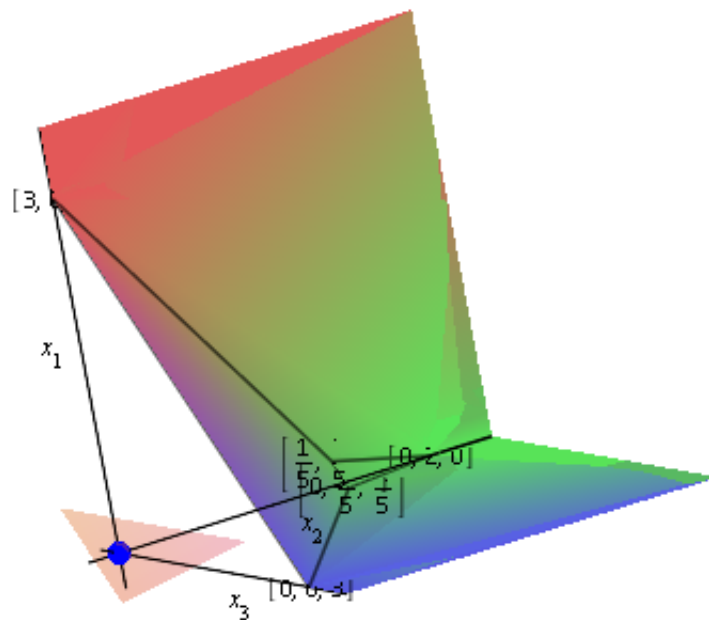
Az induló táblázatban található megoldás ( $x_1 = 0, x_2 = 0, x_3 = 0$ ) nem megengedett, két negatív értéket találhatunk a  $b$  oszlopában. A 3D ábrán is megfigyelhetjük, hogy a megoldás kívül esik a megengedett tartományon. A célfüggvény síkjának nincs metszete a megengedett tartománnyal. Báziscserét kell végezni, negatív generáló elemet választva.  $u_2$  sorából  $x_1$  oszlopából választjuk generáló elemnek a  $-3$ -t. A választás a hányadosok kiszámításán, majd a legkisebb hányados kiválasztásán alapszik.  $\left( \frac{-6}{-3} < \frac{-4}{-1} \right)$ .

$$\begin{bmatrix} 0 & x_1 & x_2 & x_3 & b \\ u_1 & -1 & -2 & -1 & -3 \\ u_2 & -3 & -1 & -3 & -2 \\ -z & -6 & -4 & -6 & 0 \end{bmatrix}$$

"nem megengedett megoldás"

$$x_1 = 0, x_2 = 0, x_3 = 0$$

"célfüggvény:" ( $z = 0$ )



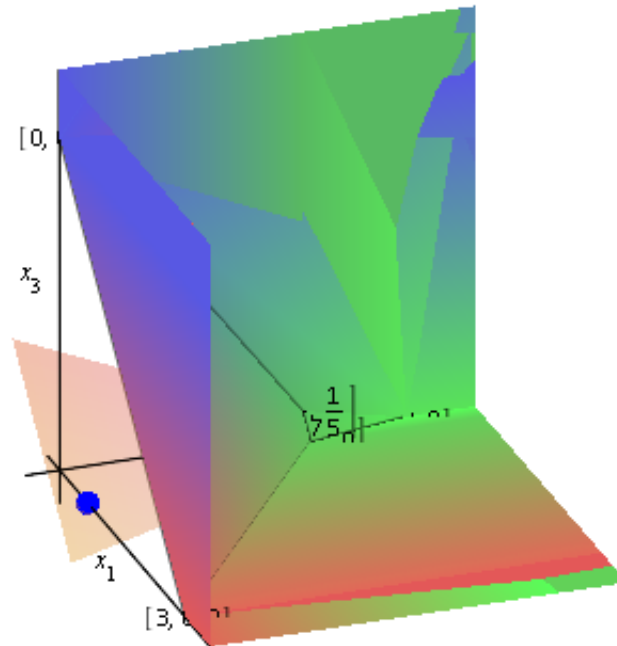
A transzformációt elvégezve kapjuk:  $x_1 = \frac{2}{3}$ ,  $x_2 = 0$ ,  $x_3 = 0$ , de továbbra sem jutottunk megengedett megoldáshoz.  $b$  oszlopában még található negatív értéket.  $u_1$  sorából kell negatív generáló elemet választani.  $-\frac{2}{-1} > \frac{-2}{-5}$ . A generáló elem  $-\frac{5}{3}$ .

$$\begin{bmatrix} 1 & u_2 & x_2 & x_3 & b \\ u_1 & -\frac{1}{3} & -\frac{5}{3} & 0 & -\frac{7}{3} \\ x_1 & -\frac{1}{3} & \frac{1}{3} & 1 & \frac{2}{3} \\ -z & -2 & -2 & 0 & 4 \end{bmatrix}$$

"nem megengedett megoldás"

$$x_1 = \frac{2}{3}, x_2 = 0, x_3 = 0$$

"célfüggvény:" ( $z = -4$ )



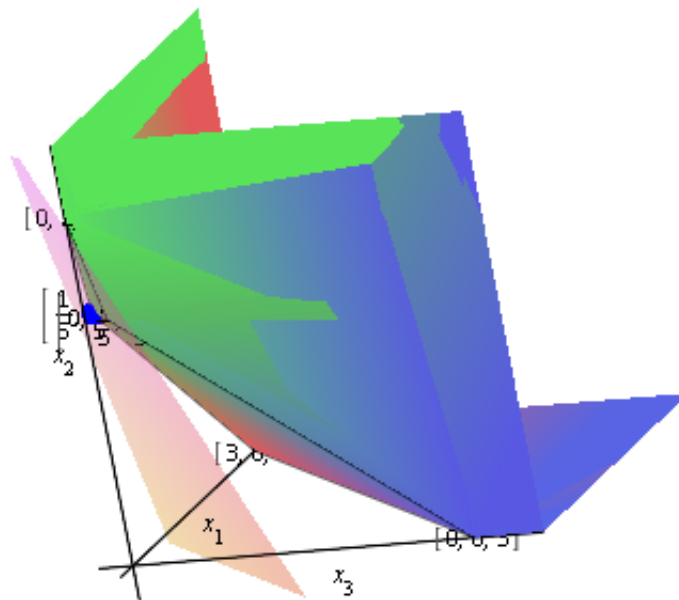
A második táblázatban megengedett megoldást találunk ( $x_1 = \frac{1}{5}, x_2 = \frac{7}{5}, x_3 = 0$ ) a megoldás egyben optimális. A célfüggvény értékére kapott  $z = -\frac{34}{5}$  értéket meg kell szoroznunk mínusz egygel, hogy a helyes értékhez jussunk. Ne felejtsük el, hogy az eredeti feladat minimalizálandó célfüggvényt tartalmazott, amit maximalizálandóvá alakítottunk.

$$\begin{bmatrix} 2 & u_2 & u_1 & x_3 & b \\ x_2 & \frac{1}{5} & -\frac{3}{5} & 0 & \frac{7}{5} \\ x_1 & -\frac{2}{5} & \frac{1}{5} & 1 & \frac{1}{5} \\ -z & -\frac{8}{5} & -\frac{6}{5} & 0 & \frac{34}{5} \end{bmatrix}$$

"a megoldás optimális, létezik alternatív megoldás"

$$x_1 = \frac{1}{5}, x_2 = \frac{7}{5}, x_3 = 0$$

$$\text{"célfüggvény:"} \left( z = -\frac{34}{5} \right)$$



A megoldás a 2. táblázatban nem az egyetlen optimális megoldás. A célfüggvény sorában zérus található.  $x_1 \leftrightarrow x_3$  cserével alternatív optimálishoz jutunk.

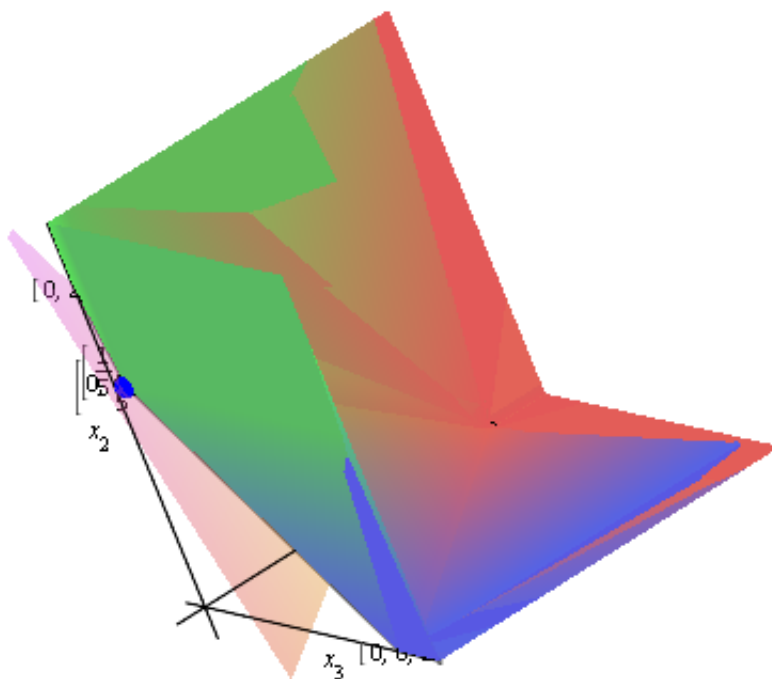
$$\begin{bmatrix} 3 & u_2 & u_1 & x_1 & b \\ x_2 & \frac{1}{5} & -\frac{3}{5} & 0 & \frac{7}{5} \\ x_3 & -\frac{2}{5} & \frac{1}{5} & 1 & \frac{1}{5} \\ -z & -\frac{8}{5} & -\frac{6}{5} & 0 & \frac{34}{5} \end{bmatrix}$$

"a megoldás optimális, létezik alternatív megoldás"



$$x_1 = 0, x_2 = \frac{7}{5}, x_3 = \frac{1}{5}$$

"célfüggvény:"  $\left( z = -\frac{34}{5} \right)$



## Az általános feladat megoldása a primál és duál módszerek együttes alkalmazásával

A megoldás során az adott feladattól függen általában a primál és duál transzformációkat szükség szerint hajtjuk végre. Vagyis az optimális megoldás eléréséhez az adott feladattól függen választunk negatív, vagy pozitív generáló elemet. A megoldás els lépéseiben megengedett megoldást kell elállítani, majd a megengedett megoldásokon keresztül az optimális megoldást elállítani. A következő két példában ezt mutatjuk be.

Legyen a megoldandó feladatunk  $(\mathbf{x} \geq \mathbf{0})$  és  $z \rightarrow \max$  *célfüggvény mellett.*

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned}x_1 + 3 \cdot x_2 + 3 \cdot x_3 &\leq 112, \\ -2 \cdot x_1 + x_2 - x_3 &\leq -60, \\ x_2 + x_3 &\leq 24\end{aligned}$$

Maximalizálendő célfüggvény:

$$x_1 + 2 \cdot x_2 + x_3$$

Mivel a feladat eredetileg csak kisebb-egyenl feltételeket tartalmazott, valamint maximalizálendő a célfüggvény, további átalakítást nem végzünk. Az egyik egyenlenség jobboldala negatív. Az induló tábla nem tartalmaz megengedett megoldást,  $u_1$  sorából negatív generáló elemet választunk.

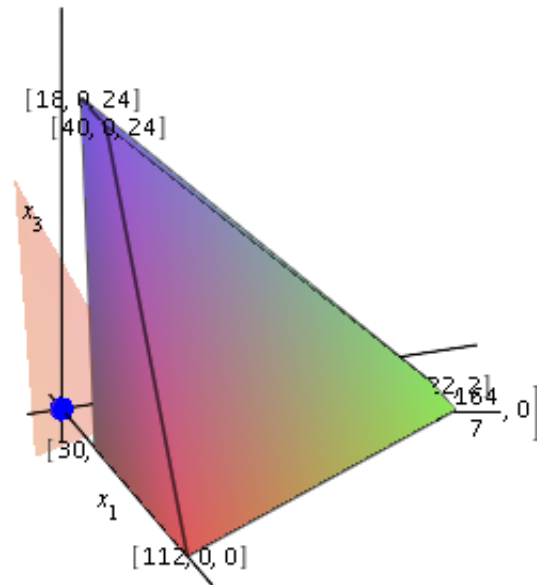
A hányadosok:  $\frac{1}{-2}$ ,  $\frac{1}{-1}$ . A generáló elem a  $-2$ , a kisebb abszolútérték hányados dönt.

$$\begin{bmatrix} 0 & x_1 & x_2 & x_3 & b \\ u_1 & 1 & 3 & 3 & 112 \\ u_2 & -2 & 1 & -1 & -60 \\ u_3 & 0 & 1 & 1 & 24 \\ -z & 1 & 2 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

"nem megengedett megoldás"

$$x_1 = 0, x_2 = 0, x_3 = 0$$

"célfüggvény:" ( $z = 0$ )



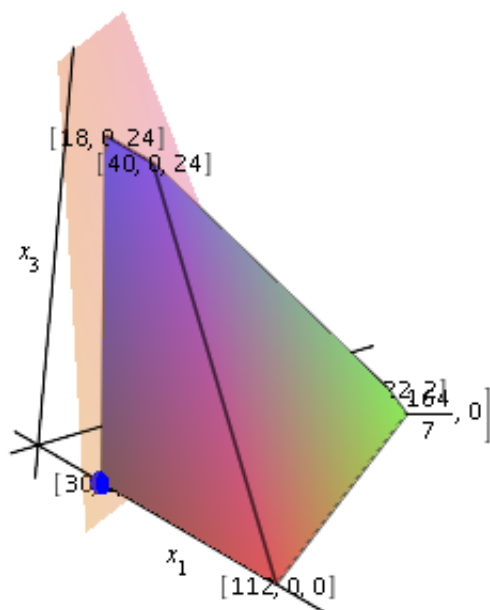
Az els táblázat megengedett megoldást tartalmaz.  $x_1 = 30, x_2 = 0, x_3 = 0$ . A célfüggvény értéke  $z = 30$ . A feladat eredeti célfüggvénye is maximalizálandó. A megoldás ugyanakkor nem optimális. További bázis-transzformációra van szükség. A  $z$  soában található pozitív érték fölül, pozitív generáló elemet kell választani a "szk keresztmetszet" elve alapján. A legnagyobb  $z$  érték  $\frac{5}{2}$ , a megfelelő generáló elem a  $\frac{7}{2}$ .

$$\begin{bmatrix} 1 & u_2 & x_2 & x_3 & b \\ u_1 & \frac{1}{2} & \frac{7}{2} & \frac{5}{2} & 82 \\ x_1 & -\frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 30 \\ u_3 & 0 & 1 & 1 & 24 \\ -z & \frac{1}{2} & \frac{5}{2} & \frac{1}{2} & -30 \end{bmatrix}$$

"a megoldás nem optimális"

$$x_1 = 30, x_2 = 0, x_3 = 0$$

"célfüggvény:" ( $z = 30$ )



A 2. táblázatban megengedett megoldást találunk ( $x_1 = \frac{292}{7}, x_2 = \frac{164}{7}, x_3 = 0$ ), a célfüggvény értéke  $z = \frac{620}{7}$ .

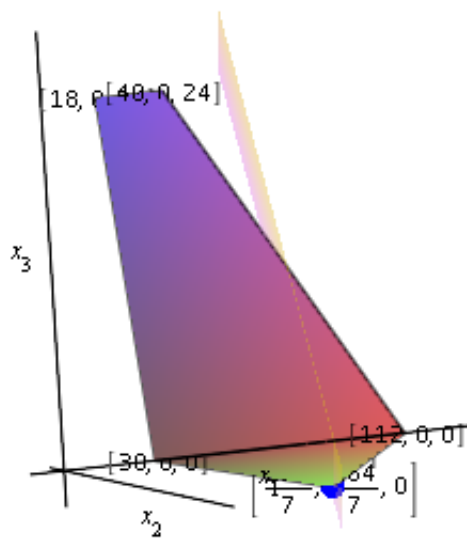
A megoldás nem optimális.  $x_2 \leftrightarrow u_2$  cserét hatjuk végre, a generáló elem  $\frac{1}{7}$ .

$$\begin{array}{r}
 2 \quad u_2 \quad u_1 \quad x_3 \quad b \\
 x_2 \quad \frac{1}{7} \quad \frac{2}{7} \quad \frac{5}{7} \quad \frac{164}{7} \\
 x_1 \quad -\frac{3}{7} \quad \frac{1}{7} \quad \frac{6}{7} \quad \frac{292}{7} \\
 u_3 \quad -\frac{1}{7} \quad -\frac{2}{7} \quad \frac{2}{7} \quad \frac{4}{7} \\
 -z \quad \frac{1}{7} \quad -\frac{5}{7} \quad -\frac{9}{7} \quad -\frac{620}{7}
 \end{array}$$

"a megoldás nem optimális"

$$x_1 = \frac{292}{7}, x_2 = \frac{164}{7}, x_3 = 0$$

$$\text{"célfüggvény:"} \left( z = \frac{620}{7} \right)$$



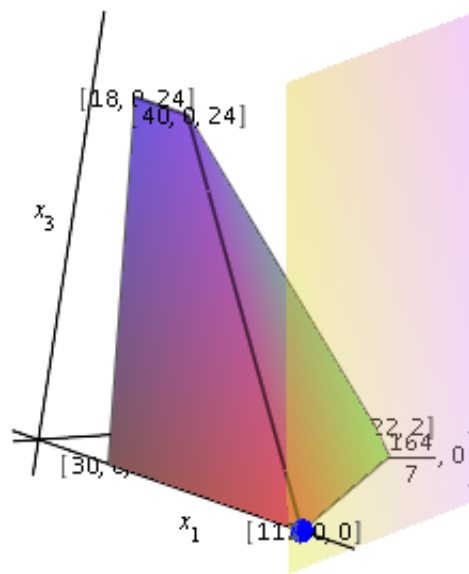
A transzformációt követően a 3. táblázat optimális megoldást tartalmaz.  $x_1 = 112, x_2 = 0, x_3 = 0$ . A célfüggvény értéke  $z = 112$ .

	$x_2$	$u_1$	$x_3$	$b$
$u_2$	7	2	5	164
$x_1$	3	1	3	112
$u_3$	1	0	1	24
$-z$	-1	-1	-2	-112

"a megoldás optimális"

$$x_1 = 112, x_2 = 0, x_3 = 0$$

"célfüggvény:" ( $z = 112$ )



Legyen a megoldandó feladatunk ( $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$ ) és  $z \rightarrow \min$  célfüggvény mellett.

$$x_1 + x_2 + x_3 \leq 16,$$

$$2 \cdot x_1 - x_2 + 2 \cdot x_3 \leq -12$$

$$-x_1 + 2 \cdot x_2 + -x_3 \rightarrow \min$$

A feladat csak kisebb-egyenl feltételeket tartalmaz. A minimalizálandó célfüggvényt mínusz eggyel szorozzuk. Az egyik egyenlenség jobboldala negatív.

$$\begin{aligned}x_1 + x_2 + x_3 &\leq 16, \\ 2 \cdot x_1 - x_2 + 2 \cdot x_3 &\leq -12\end{aligned}$$

Maximalizálandó célfüggvény:

$$x_1 - 2 \cdot x_2 + x_3$$

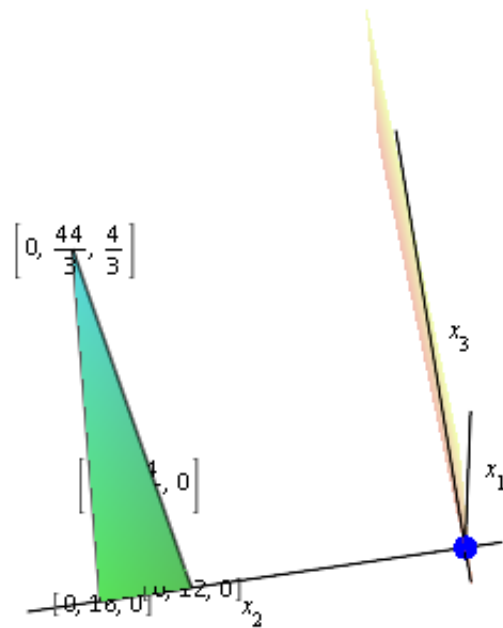
A 3D grafikon szemlélteti, hogy az induló tábla nem tartalmaz megengedett megoldást. Els lépéseként megengedett megoldást kell előállítani.  $u_2$  sorában b negatív.  $u_2$  sorában csak egyetlen negatív érték található, a -1.

$$\begin{bmatrix} 0 & x_1 & x_2 & x_3 & b \\ u_1 & 1 & 1 & 1 & 16 \\ u_2 & 2 & -1 & 2 & -12 \\ -z & 1 & -2 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

"nem megengedett megoldás"

$$x_1 = 0, x_2 = 0, x_3 = 0$$

"célfüggvény:" ( $z = 0$ )



Az els transzformációt követően megengedett és optimális megoldáshoz jutottunk. A megoldás:  $x_1 = 0, x_2 = 12, x_3 = 0$ . A célfüggvény értéke  $z = -24$ . A eredeti feladat minimumfeladat, ezért a célfüggvény valódi értéke  $z = 24$ .

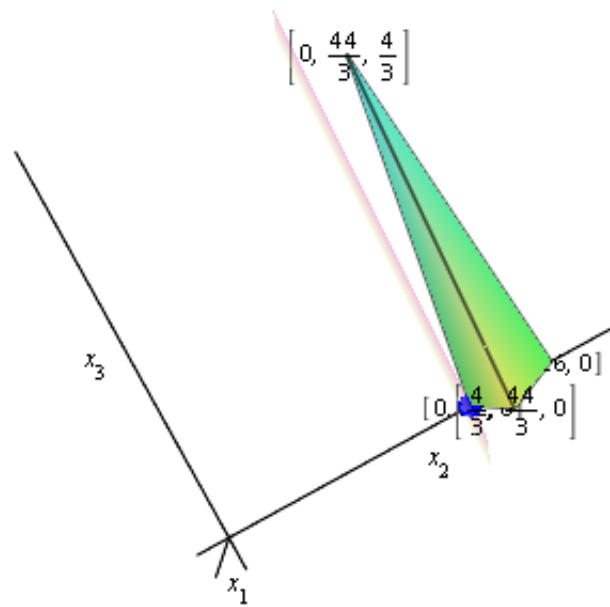
$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & u_2 & x_3 & b \\ u_1 & 3 & 1 & 3 & 4 \\ x_2 & -2 & -1 & -2 & 12 \\ -z & -3 & -2 & -3 & 24 \end{bmatrix}$$

"a megoldás optimális"

$$x_1 = 0, x_2 = 12, x_3 = 0$$

"célfüggvény:" ( $z = -24$ )





## A módosított szimplex módszer

A lineáris programozási feladatok gyakorlati alkalmazási körében gyakran tapasztalhatjuk azoknak a körülményeknek a változékonyságát, amelyek a modellalkotás absztrakciós folyamatában a figyelembe vett ismeretlenek, feltételrendszer, vagy a célfüggvény megkonstruálásához vezetnek.

A rendszerint nagyméretű modellek teljes átalakítása az esetek túlnyomó többségében elfogadhatatlan költségekkel jár. A szimplex módszer mátrixalgebrai modelljének áttekintésével olyan lehetőségekre mutatunk rá, amelyek segítségével a szükséges számítástechnikai teljesítményt jelentősen csökkenthetjük, ha a lineáris programozási modellünk megváltoztatásának igénye felmerül.

A lineáris programozás normálfeladatát a következőképpen fogalmazzuk meg:

Határozzuk meg

értékeket úgy, hogy maximalizálják a

$$z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$$

lineáris célfüggvényt, minőzben eleget tesznek a

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n \leq b_2$$

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n \leq b_m$$

lineáris egyenlenségrendszernek. Mint a bevezet feladatunkban, ismét feltesszük, hogy nemnegatív megoldásokat fogadunk csak el, vagyis

Mátrix és vektor jelöléseket alkalmazva, ahol a mátrixokat és vektorokat félkövér betűkkel jelöljük, a következő formulákhoz jutunk:

maximalizálandó  $\square z = \mathbf{c}^T \mathbf{x}$ ,

feltéve, hogy  $\mathbf{Ax} \leq \mathbf{b}$ ,  $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$ ,  $\mathbf{b} \geq \mathbf{0}$

ahol  $\mathbf{c}^T = [c_1, c_2, \dots, c_n]$ ,  $\mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \dots \\ x_n \end{bmatrix}$ ,  $\mathbf{b} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{bmatrix}$ ,  $\mathbf{0} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{bmatrix}$ .

0	$\mathbf{x}^T$	
$\mathbf{u}$	$\mathbf{A}$	$\mathbf{b}$
	$\mathbf{c}^T$	0

Az induló táblázatban szerepl együttható mátrix ( $\mathbf{A}$ ) oszlopvektorait az egységvektorok bázisán értelmezzük. Az együttható mátrix ( $\mathbf{A}$ ) kibívítésével az induló táblázat vektorrendszere a következő módon írható le:

	$\mathbf{A}$	$\mathbf{b}$
	$\mathbf{c}^T$	0

Az induló táblázat oszlopvektorainak bázisa ( $B_0$ ) pedig:

A normálfeladat megoldása során a szimplex módszer egymást követ bázis-transzformációk sorozatát alkalmazza. Minden transzformáció után változik a bázis, ezért a további táblázatokban az együttható mátrix, a  $b$  jobboldali vektor, valamint a  $c^T$ , a  $z$  célfüggvény együtthatóiból képzett sorvektor elemei is megváltoznak.

Jelölje  $B_1$  az els bázis-transzformációt követően elállt új bázist. Használjuk a következő további jelöléseket a megváltozott bázis particionálására:

$$B_1 = \begin{bmatrix} D_1 & 0 \\ d_1^T & 1 \end{bmatrix}$$

Ismeretes, hogy a bázis-transzformációt a bázisvektorokból képzett mátrix inverzével történ szorzással elvégezhetjük.  $B_1$  inverze:

$$B_1^{-1} = \begin{bmatrix} D_1^{-1} & 0 \\ -d_1^T D_1^{-1} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} A & b \\ c^T & 0 \end{bmatrix} =$$

Így az induló táblát követ els bázis-transzformáció az els táblázatot a következő formában eredményezi:

1		
	$D_1^{-1}A$	$D_1^{-1}b$
	$-d_1^T D_1^{-1}A + c^T$	$-d_1^T D_1^{-1}b$

Az gyakorlati alkalmazhatóság érdekében a normálfeladat együttható mátrixát ( $A$ ) Az  $E$  egységmátrixszal bővítjük, az indulótábla a következő formát ölti:

0	$x^T$	$u^T$	
$u$	$A$	$E$	$b$
	$c^T$	$0^T$	0

A bővített indulótáblán is elvégezve a bázis-transzformáció mátrixának inverzével való szorzást kapjuk:

$$\begin{bmatrix} \mathbf{D}_1^{-1} & \mathbf{0} \\ -\mathbf{d}_1^T \mathbf{D}_1^{-1} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \mathbf{A} & \mathbf{E} & \mathbf{b} \\ \mathbf{c}^T & \mathbf{0}^T & 0 \end{bmatrix} =$$

A fenti számítás eredményébl vonhatjuk le azt a fontos következtetést, hogy amennyiben a normálfeladat együttható mátrixát kibvítjük az egységmátrixszal, akkor a feladat megoldása közben végrehajtott bázis-transzformáció inverz mátrixa ( $\mathbf{D}_1^{-1}$ ) megjelenik. A normálfeladat optimális megoldását elállító, egymást követ bázis-transzformációk az induló táblába foglalt  $\mathbf{E}$  egységmátrixból rendre a  $\mathbf{D}_1^{-1}$ ,  $\mathbf{D}_2^{-1}$ ,  $\mathbf{D}_3^{-1}$  inverz mátrixokat eredményezik.

A fenti képletekben szerepl  $\mathbf{d}_1^T$  sorvektort a  $\mathbf{0}^T$  null vektorból konstruálható. Tegyük fel, hogy ui-xj cserét végezzük el az els bázis-transzformáció során. Ekkor  $\mathbf{0}^T$  i. elemét  $c_j$ -re cserélem, ahol  $c_j$  a  $\mathbf{c}^T$  sorvektor j. eleme.

#### Alkalmazás

Megoldottuk n lépésben a lineáris programozás egy normálfeladatát, adott célfüggvény ( $\mathbf{c}^T$ ), kapacitásvektor ( $\mathbf{b}$ ) és feltételrendszer ( $\mathbf{A}$ ) mellett. A megoldás során elállítottuk az optimális bázismegoldáshoz tartozó  $\mathbf{D}_n^{-1}$  mátrixot és  $\mathbf{d}_n^T$  vektort.

megváltozhat a

- kapacitásvektor ( $\mathbf{b}$ )
- célfüggvény ( $\mathbf{c}^T$ )
- feltételrendszer ( $\mathbf{A}$ )

A módosított szimplex módszer alkalmazása és a kapcsolódó feladatok iránt érdeklők számára az irodalomjegyzékben felsorolt forrásokat javasoljuk.