

Hiperbolikus programozási feladat

Dr. Kövér György

A lineáris programozási feladat megoldására kidolgozott simplex módszer alkalmas módosítások után felhasználható nemlineáris feladatok megoldására is.

A hiperbolikus programozási feladat a célfüggvényben tér el a lineáris modelltől. A célfüggvény két lineáris függvény hányadosa. A hányados alakú célfüggvény gyakori, megtalálhatjuk közgazdasági alkalmazásokban. A gyakorlatban megfogalmazhatjuk a következőképpen:

Határozzuk meg a vállalat termékösszetételét, ha ismert az egyes termékek darabonkénti előállításának költsége, valamint a darabonkénti nyeresége. Határozzuk meg azt a termelésstruktúrát, amely mellett az egy forint költségre jutó nyereség a legnagyobb!

Határozzuk meg

x_1, x_2, \dots, x_n értékeket úgy, hogy maximalizálják a

$$z = \frac{c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n - c_0}{d_1x_1 + d_2x_2 + \dots + d_nx_n - d_0}$$

célfüggvényt, minőben eleget tesznek a

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \leq b_1$$

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

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

lineáris egyenletrendszernek.

Mint a bevezető feladatunkban, ismét feltesszük, hogy nemnegatív megoldásokat fogadunk csak el, vagyis $x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0$.

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

$$\text{maximalizálandó } \square z = \frac{\mathbf{c}^T \mathbf{x} - c_0}{\mathbf{d}^T \mathbf{x} - d_0}$$

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

$$\text{ahol } \mathbf{c}^T = [c_1, c_2, \dots, c_n], \mathbf{d}^T = [d_1, d_2, \dots, d_n], \mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \dots \\ x_n \end{bmatrix}, \mathbf{b} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{bmatrix}, \mathbf{0} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{bmatrix}.$$

Természetesen a megengedett megoldások halmazán a célfüggvény nevezje nem veheti fel a zérus értéket.

$$\mathbf{d}^T \mathbf{x} - d_0 \neq 0.$$

Kimutatható ugyanakkor, ha a nevez a megengedett megoldások halmazán egyetlen \mathbf{x} esetén sem nulla, akkor eljelet sem vált. A fejezet további részében feltételezzük, hogy a célfüggvény nevezje pozitív, amennyiben \mathbf{x} eleme a megengedett megoldások halmazának.

$$\mathbf{d}^T \mathbf{x} - d_0 > 0.$$

A módszert, melyet Martos Béla dolgozott ki, normálfeladathoz tartozó feltételrendszerrel mutatjuk be, de megszorítás nélkül alkalmazható a módosított normál és az általános feladat feltételrendszere mellett is.

A módszer lényegét két részlet képezi.

Az els tennivaló az, hogy a tört alakú célfüggvény számlálóját és nevezjét a szimplex induló táblázat külön-külön sorában elhelyezzük úgy, mint a feltételrendszer egyes egyenltenségeit. Azért van erre szükség, hogy a bázis-transzformációban a célfüggvényben szerepl értékek is részt vegyenek, úgy, mint az együttható mátrix (\mathbf{A}) elemei.

A másik dolgunk az, hogy a szimplex táblázatok által szolgáltatott bázismegoldásokról eldöntsük, hogy a megoldás optimális-e?

A bázismegoldás optimalitását a bázis-transzformációnak alávetett célfüggvény-számlálóból és -nevezbl képzett \mathbf{t}^T vektor elemeinek eljele alapján határozhatjuk meg. Képezzük tehát:

$$\mathbf{t}^T = c_0 \mathbf{d}^T - d_0 \mathbf{c}^T$$

vektort az indulótáblából, majd minden egyes báziscserét követően.

A megoldás akkor optimális, ha \mathbf{t}^T vektor egyetlen eleme sem pozitív.

$$\text{Vagyis } \mathbf{t}^T \leq \mathbf{0}^T.$$

Az optimalitás kritériumán túl arra is eszközt kaptunk, hogy melyik változót vonjuk be a bázisba. Az olvasó is ellenrizheti, hogy akkor növekszik a célfüggvényünk értéke, ha olyan változót vonunk be a megoldásba, melyre a $\mathbf{t}^T = c_0 \mathbf{d}^T - d_0 \mathbf{c}^T$ vektorban szerepl érték pozitív.

A hiperbolikus programozási feladat megoldásának fent részletezett módszerét egy példán keresztül

mutatjuk be.

Tekintsük a következő hiperbolikus programozási feladatot.

Példa: hiperbolikus programozási feladat megoldása a Martos módszer szerint

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

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned} x_1 + x_2 &\leq 6, \\ 2 \cdot x_1 - x_2 &\leq 4 \end{aligned}$$

Célfüggvény:

$$\frac{x_1 + 4 \cdot x_2 + 1}{3 \cdot x_1 + x_2 + 1}$$

A feladatot a következő induló táblában fogalmazzuk meg:

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

Figyeljük meg c_0 és d_0 eljelhelyes értékét az induló táblában. t^T elemeit a módszer fent ismertetett képlet szerint számítottuk.

Az induló táblából leolvashatjuk az induló bázismegoldást: $x_1 = 0, x_2 = 0$.

A megoldás nem optimális. A célfüggvényünk nevezje nemnegatív megoldás esetén pozitív, a módszerben szerepl feltétel szerint a megoldás akkor optimális, ha t^T elemei negatívak.

Az indulótáblában megjelöltük a következő generáló-elemet. A generáló-elem kiválasztásának feltételei azonosak a normálfeladatban ismertetettekkel.

A bázis-transzformáció elvégzése után a következő táblázathoz jutunk:

$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & u_1 & b \\ x_2 & 1 & 1 & 6 \\ u_2 & 3 & 1 & 10 \\ c & -3 & -4 & -25 \\ d & 2 & -1 & -7 \\ t & -71 & -3 & \frac{25}{7} \end{bmatrix}$$

Az 1. táblázat b oszlopából leolvasható bázismegoldást: $x_1 = 0, x_2 = 6,$.

A megoldás optimális. A célfüggvényünk nevezje nemnegatív megoldás esetén pozitív, a módszerben szerepl feltétel szerint a megoldás akkor optimális, ha t^T elemei negatívak.

Az optimális megoldáshoz tartozó célfüggvény értékét a táblázat jobb alsó eleme tartalmazza.

$$x_1 = 0, x_2 = 6, z = \frac{25}{7}.$$

A hiperbolikus programozási feladat grafikus megoldása

Az elzekben megoldott kétdimenziós feladat grafikus megoldását keressük .

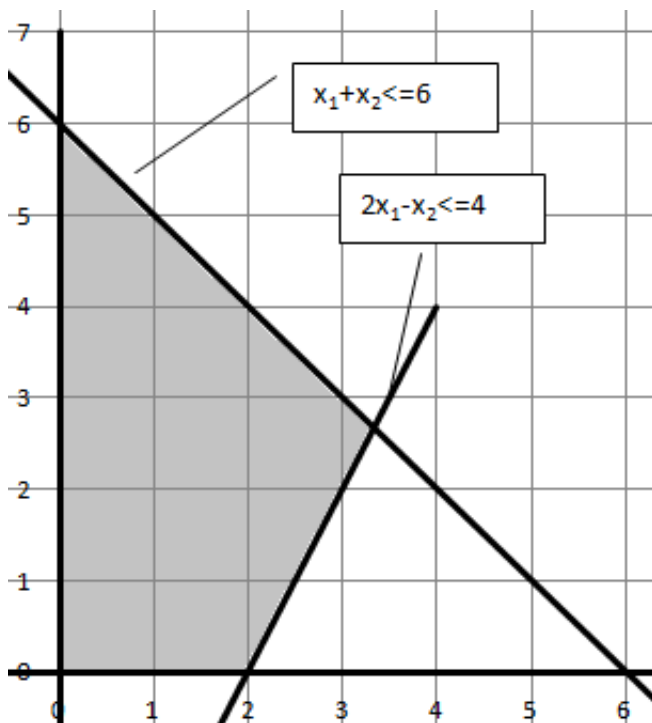
Feltételrendszer:

$$\begin{aligned} x_1 + x_2 &\leq 6, \\ 2 \cdot x_1 - x_2 &\leq 4 \end{aligned}$$

Maximalizálandó célfüggvény:

$$\frac{x_1 + 4 \cdot x_2 + 1}{3 \cdot x_1 + x_2 + 1}$$

A grafikus megoldáshoz vezet els lépés a megengedett megoldások halmazának szemléltetése.



A korábbiaktól eltérően Az ábráról hiányzik a célfüggvény. Emlékeztetünk arra, hogyan rajzoltuk meg a lineáris célfüggvény egyenesét.

Tegyük fel, hogy a maximalizálandó célfüggvény:

$$z = x_1 + 2x_2. \rightarrow \max$$

A célfüggvény értékét önkényesen megválasztva

$$x_1 + 2x_2 = K$$

egy egyenes egyenletéhez jutunk, amit a megengedett megoldások halmazát tartalmazó koordinátarendszerben ábrázolhatunk.

A hiperbolikus feladat lineáris tört alakú célfüggvényének ábrázolására hasonló utat választottunk. Önkényesen megválasztjuk a célfüggvény értékét.

$$\frac{c_1x_1 + c_2x_2 - c_0}{d_1x_1 + d_2x_2 - d_0} = K. \text{ Írjuk át az egyenletünket a következő formába:}$$

$c_1x_1 + c_2x_2 - c_0 = K(d_1x_1 + d_2x_2 - d_0)$. K különböző értékeire egyenes sereget kapunk. Létezik egy olyan pont, nevezzük forgáspontnak, amely ponton minden egyenesünk keresztül megy, akárhogy is választjuk meg K értékét. Az egyenletünket bármely K értékre kielégíti az az x_1, x_2 számpár, amely megoldása az

$$c_1 \cdot x_1 + c_2 \cdot x_2 - c_0 = 0$$

$$d_1 \cdot x_1 + d_2 \cdot x_2 - d_0 = 0 \text{ egyenletrendszernek.}$$

A megoldást a következők szerint kapjuk:

$$x_1 = \frac{d_2 \cdot c_0 - c_2 \cdot d_0}{d_2 \cdot c_1 - c_2 \cdot d_1}$$

$$x_2 = \frac{d_1 \cdot c_0 - c_1 \cdot d_0}{d_1 \cdot c_2 - c_1 \cdot d_2}$$

Az egyenesünk egyenletét a következő formába átírva az egyenes meredekségét határozhatjuk meg.

$$(c_1 - Kd_1)x_1 + (c_2 - Kd_2)x_2 = c_0 - Kd_0, \text{ A meredekséget a következőképp számíthatjuk ki:}$$

$$m = -\frac{c_1 - K \cdot d_1}{c_2 - K \cdot d_2}, \text{ ahol } K \neq \frac{c_2}{d_2}$$

Láthatjuk, hogy az m meredekség függ a megválasztott K értékétől. Deriválással azt is megmutathatjuk, hogy a meredekség monoton függvénye K -nak.

A hányados deriválási szabálya szerint elvégezve kapjuk:

$$\frac{dm}{dK} = \frac{d_1 \cdot c_2 - d_2 \cdot c_1}{(c_2 - K \cdot d_2)^2}.$$

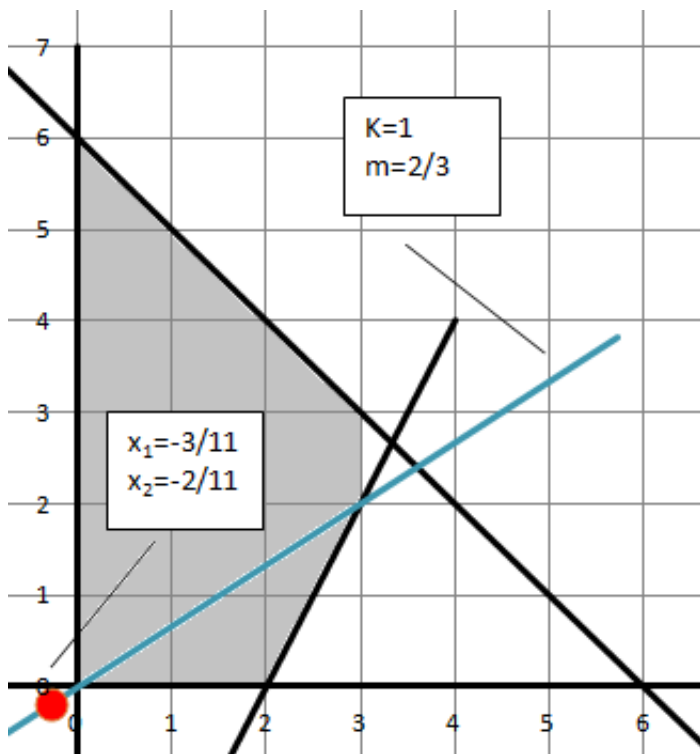
A fenti deriváltról megállapíthatjuk, hogy a K értékétől függetlenül az eljele csak a számlálótól függ, mivel a nevez pozitív, hiszen második hatványon szerepel. Ha a számláló negatív, a meredekség csökken, ha növeljük a K értékét, míg pozitív derivált esetén a meredekség növekszik.

A fenti példára elvégezve a számításokat, a forgáspont koordinátáira kapjuk:

$$x_1 = \frac{d_2 \cdot c_0 - c_2 \cdot d_0}{d_2 \cdot c_1 - c_2 \cdot d_1} = -\frac{3}{11}$$

$$x_2 = \frac{d_1 \cdot c_0 - c_1 \cdot d_0}{d_1 \cdot c_2 - c_1 \cdot d_2} = -\frac{2}{11}$$

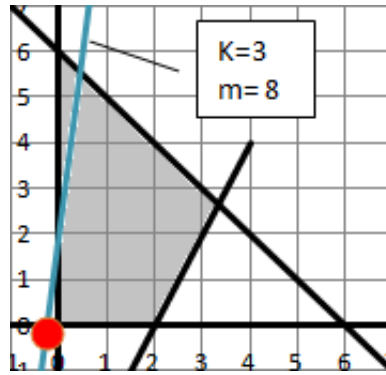
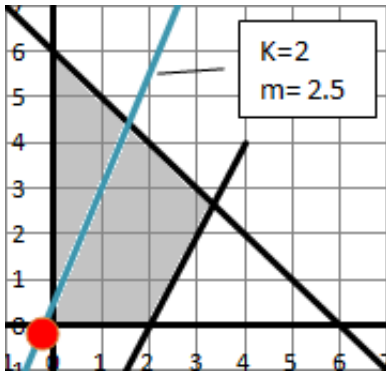
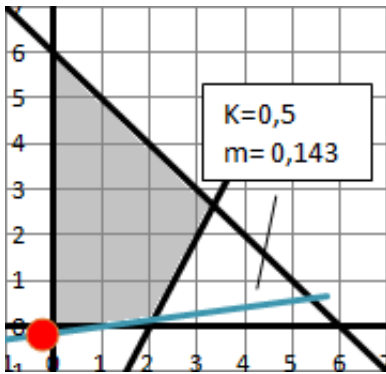
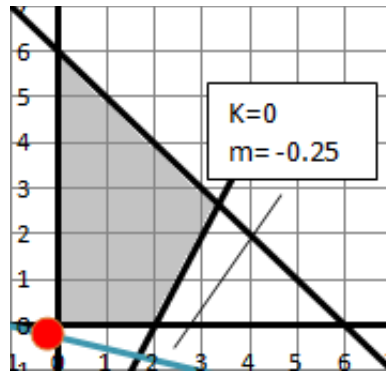
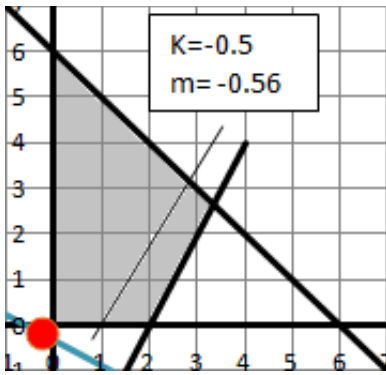
$$\text{Ha } K = 1, \text{ akkor } m = -\frac{c_1 - K \cdot d_1}{c_2 - K \cdot d_2} = \frac{2}{3}. \text{ Az egyenest a következő ábrán szemléltethetjük.}$$

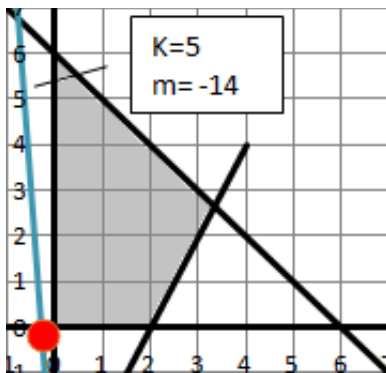


A forgáspont körül elforgatva az egyenesünket növekvő konstansok esetén ($K = -0.5, 0, 0.5, 2, 3, 5$) a következő ábrásorozatot kapjuk:

Figyeljük meg, hogy K növelésével a célfüggvényt reprezentáló egyenes meredeksége egyre növekszik.

$\frac{dm}{dK} = \frac{d_1 \cdot c_2 - d_2 \cdot c_1}{(c_2 - K \cdot d_2)^2}$. derivált számlálójában jelen példában $d_1 \cdot c_2 - d_2 \cdot c_1 = 11$ ami pozitív és indokolja a meredekség növekedését.





Emlékeztetünk arra, hogy a meredekség K konstanstól függ kifejezése a következ:

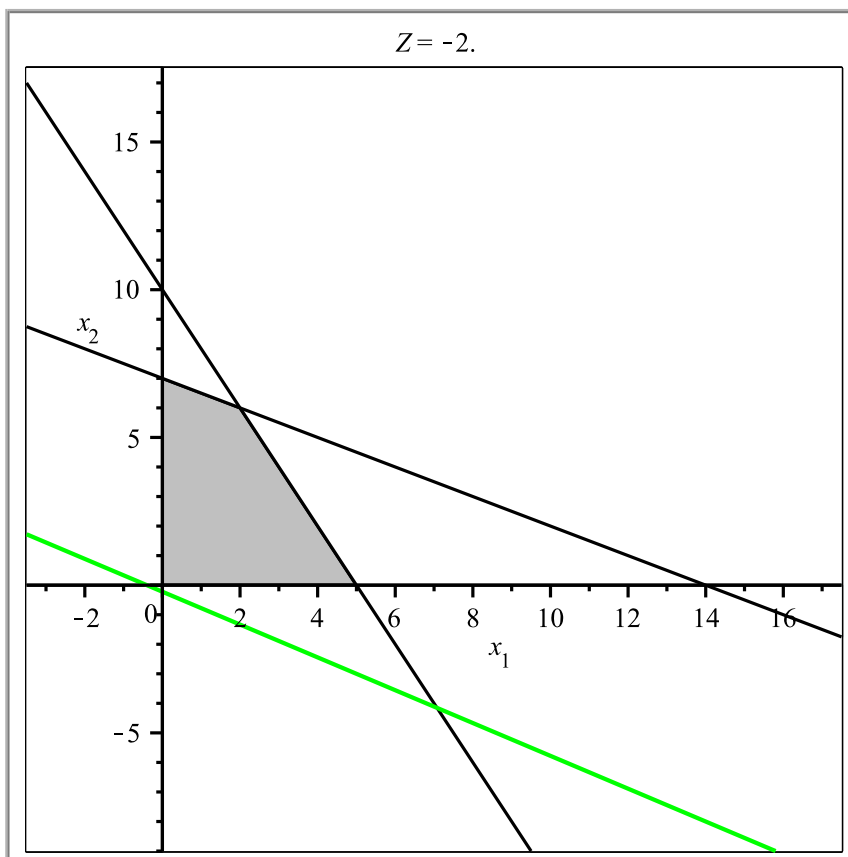
$$m = -\frac{c_1 - K \cdot d_1}{c_2 - K \cdot d_2}, \text{ ahol } K \neq \frac{c_2}{d_2}. \text{ Ahol } \frac{c_2}{d_2} = 4. \text{ Vegyük észre, hogy a meredekség eljele } K = 3 \text{ és } K = 5$$

között pozitívról negatívra változott, az $m(K)$ függvény $K = 4$ -nél nem folytonos, nem megszüntethet szakadása van.

Kétváltozós hiperbolikus programozási feladatok grafikus megoldáshoz:

1. feladat

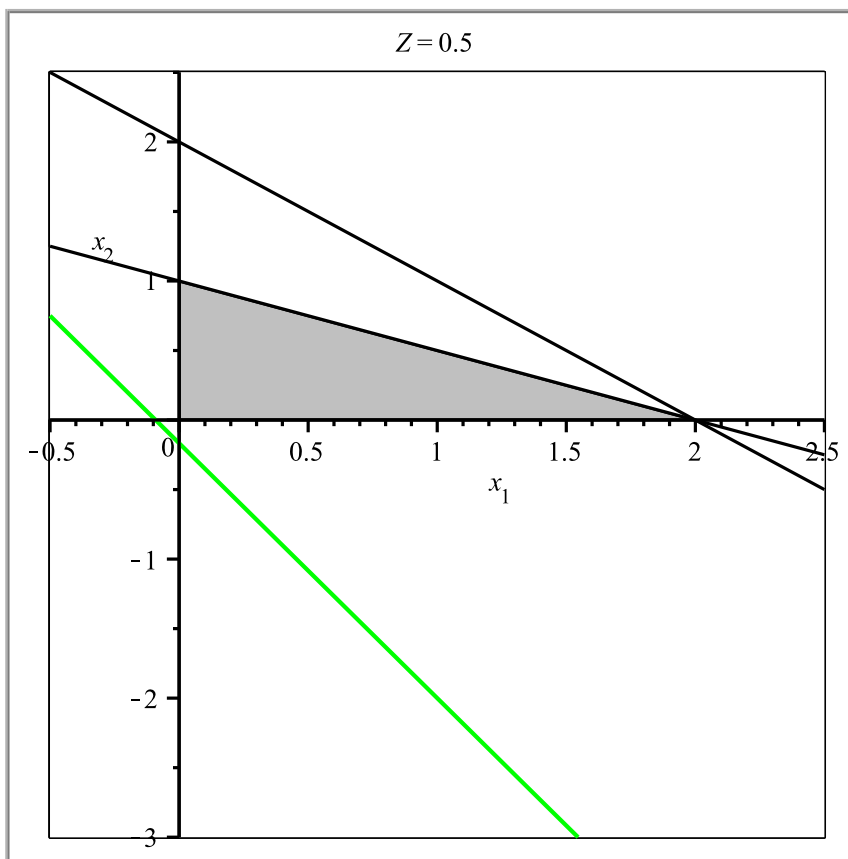
$$\begin{aligned} x_1, x_2 &\geq 0 \\ 8 \cdot x_1 + 4 \cdot x_2 &\leq 40 \\ 3 \cdot x_1 + 6 \cdot x_2 &\leq 42 \\ z &= \frac{3 \cdot x_1 + 5 \cdot x_2 - 2}{x_1 + 2 \cdot x_2 + 2} \rightarrow \max \end{aligned}$$



Start

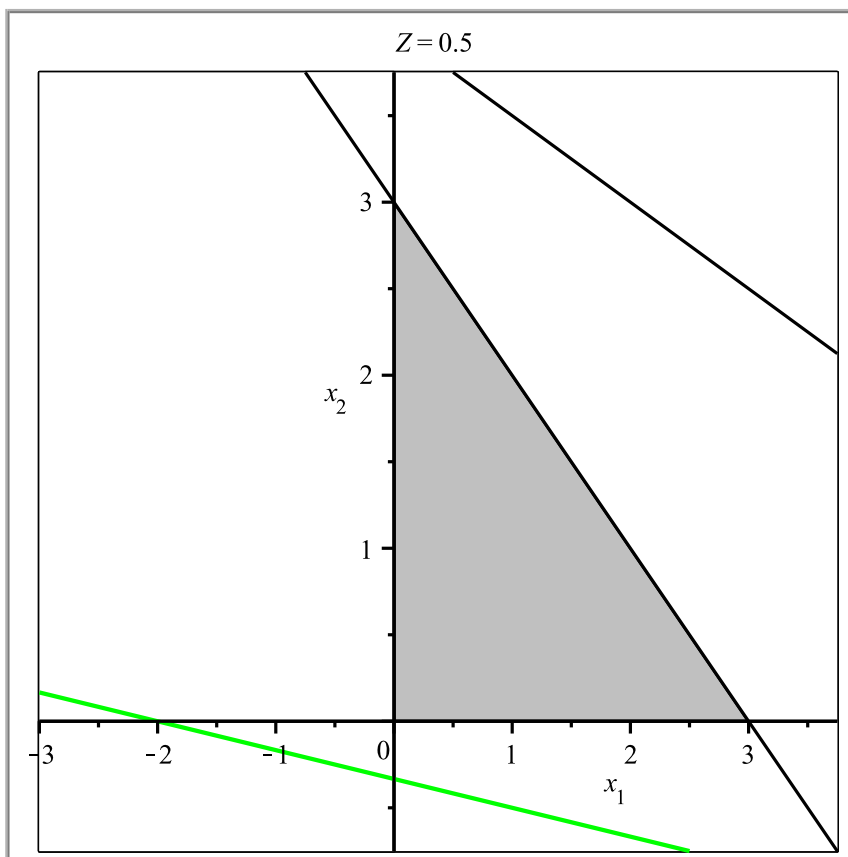
2. feladat

$$\begin{aligned}
 &x_1, x_2 \geq 0 \\
 &x_1 + x_2 \leq 2 \\
 &x_1 + 2 \cdot x_2 \leq 2 \\
 &z = \frac{6 \cdot x_1 + 4 \cdot x_2 + 2}{x_1 + 2 \cdot x_2 + 3}
 \end{aligned}$$



3. feladat

$$\begin{aligned}
 &x_1, x_2 \geq 0 \\
 &x_1 + x_2 \leq 3 \\
 &x_1 + 2 \cdot x_2 \leq 8 \\
 &z = \frac{x_1 + 4 \cdot x_2 + 2}{x_1 + 2 \cdot x_2 + 2}
 \end{aligned}$$



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

Feltételrendszer:

$$\begin{aligned} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 &\leq 13, \\ x_1 + x_3 + x_4 &\leq 12, \\ x_2 + x_3 &\leq 6 \end{aligned}$$

Maximalizálandó célfüggvény:

$$\frac{5 \cdot x_1 + 2 \cdot x_2 + 3 \cdot x_3 + 4 \cdot x_4 - 3}{3 \cdot x_1 + x_2 + 2 \cdot x_3 + 2 \cdot x_4 + 4}$$

A feladatot a következő induló táblában fogalmazzuk meg:

$$\begin{bmatrix} 0 & x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & b \\ u_1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 13 \\ u_2 & 1 & 0 & 1 & \mathbf{1} & 12 \\ u_3 & 0 & 1 & 1 & 0 & 6 \\ c & 5 & 2 & 3 & 4 & 3 \\ d & 3 & 1 & 2 & 2 & -4 \\ t & 29 & 11 & 18 & 22 & \frac{3}{4} \end{bmatrix}$$

Figyeljük meg c_0 és d_0 eljelhelyes értékét az induló táblában. t^T elemeit a módszer fent ismert képlete szerint számítottuk.

Az induló táblából leolvashatjuk az induló bázismegoldást: $x_1 = 0, x_2 = 0, x_3 = 0, x_4 = 0$.

A megoldás nem optimális. A célfüggvényünk nevezze nemnegatív megoldás esetén pozitív, a módszerben szerepl feltétel szerint a megoldás akkor optimális, ha t^T elemei negatívak.

Az indulótáblában megjelöltük a következő generáló-elemet. A generáló-elem kiválasztásának feltételei azonosak a normálfeladatban ismertekkel. Legyen pozitív, a „szűk keresztmetszet” alapján választjuk.

A bázis-transzformáció elvégzése után a következő táblázathoz jutunk:

A bázis-transzformáció lépéseit az u, c, d sorokra alkalmazzuk, a t sor értékét ezt követően, a módszerben ismert

$$t^T = c_0 d^T - d_0 c^T$$

képlet alkalmazásával határozzuk meg. A kapott táblázat a következő:

$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & x_2 & x_3 & u_2 & b \\ u_1 & 0 & \mathbf{1} & 0 & -1 & 1 \\ x_4 & 1 & 0 & 1 & 1 & 12 \\ u_3 & 0 & 1 & 1 & 0 & 6 \\ c & 1 & 2 & -1 & -4 & -45 \\ d & 1 & 1 & 0 & -2 & -28 \\ t & -17 & 11 & -28 & -22 & \frac{45}{28} \end{bmatrix}$$

Az 1. táblából leolvashatjuk a bázismegoldást:

$$x_1 = 0, x_2 = 0, x_3 = 0, x_4 = 12.$$

A megoldás nem optimális. A célfüggvényünk nevezje nemnegatív megoldás esetén pozitív, a módszerben szerepl feltétel szerint a megoldás akkor optimális, ha t^T elemei negatívak. Az indulótáblában a t sorában található 11 felett megjelöltük a következő generáló-elemet.

$$\begin{array}{c} \left[\begin{array}{cccccc} 2 & x_1 & u_1 & x_3 & u_2 & b \\ x_2 & 0 & 1 & 0 & -1 & 1 \\ x_4 & 1 & 0 & 1 & 1 & 12 \\ u_3 & 0 & -1 & 1 & 1 & 5 \\ c & 1 & -2 & -1 & -2 & -47 \\ d & 1 & -1 & 0 & -1 & -29 \\ t & -18 & -11 & -29 & -11 & \frac{47}{29} \end{array} \right] \end{array}$$

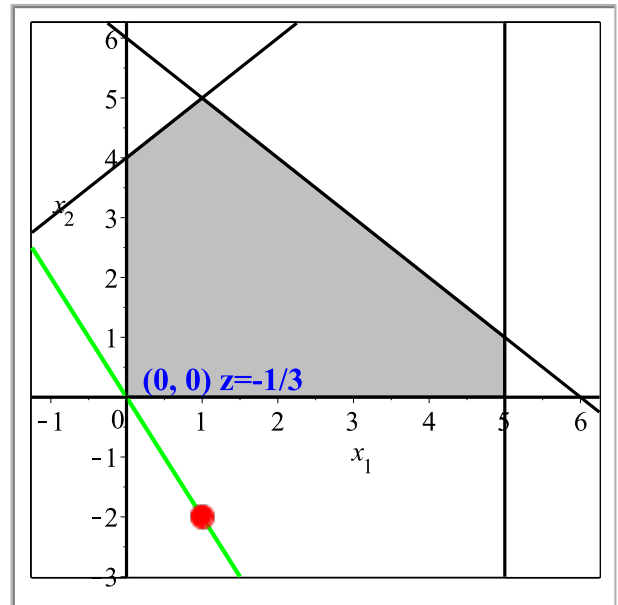
A 2. táblából leolvashatjuk a bázismegoldást:

$$x_1 = 0, x_2 = 1, x_3 = 0, x_4 = 12.$$

A megoldás optimális. A célfüggvényünk nevezje nemnegatív megoldás esetén pozitív, a módszerben szerepl feltétel szerint a megoldás akkor optimális, ha t^T elemei negatívak. A táblázat jobb alsó eleme a célfüggvény kiszámítható értékét mutatja, amely az optimális érték.

<p>Feltételrendszer:</p> $\begin{array}{l} x_1 + x_2 \leq 6, \\ -x_1 + x_2 \leq 4, \\ x_1 \leq 5 \end{array}$ <p>Maximalizálandó célfüggvény: $z \rightarrow \max$</p> $\frac{3x_1 + x_2 - 1}{x_1 + 2x_2 + 3}$	<p>Válasszon a felkínált feladatok közül!</p> <p><input type="button" value="3. feladat"/></p>
<p>Szimplextáblázat:</p>	

0	x_1	x_2	b
u_1	1	1	6
u_2	-1	1	4
u_3	1	0	5
c	3	1	1
d	1	2	-3
t	10	5	$-\frac{1}{3}$



Báziscsere:

u[1]

↔

x[1]

generáló elem:

1

["a kijelölt elem nem szűk keresztmetszet"]

Végrehajtás

Eredmények:

$[x_1 = 0, x_2 = 0]$

`célfüggvény`:($z = -1$)

a `megoldás` nem `optimális`