

4. FEJEZET

4.1 Alfejezet

1.
$$\begin{aligned} \max z &= 3x_1 + 2x_2 \\ \text{f.h.} \quad 2x_1 + x_2 + s_1 &= 100 \\ x_1 + x_2 + s_2 &= 80 \\ x_1 + s_3 &= 40 \end{aligned}$$

2.
$$\begin{aligned} \min z &= 50x_1 + 100x_2 \\ \text{f.h.} \quad 7x_1 + 2x_2 - e_1 &= 28 \\ 2x_1 + 12x_2 - e_2 &= 243. \end{aligned}$$

3.
$$\begin{aligned} \min z &= 3x_1 + x_2 \\ \text{f.h.} \quad x_1 - e_1 &= 3 \\ x_1 + x_2 + s_2 &= 4 \\ 2x_1 - x_2 &= 3 \end{aligned}$$

mindegyik feladatban minden változó ≥ 0

4.2 Alfejezet

1. A 3. fejezet 4. ábrájából látjuk, hogy a lehetséges tartomány extrémális pontjai a következők:

Lehetséges Bázismegoldás:

H = (0, 0)	$s_1 = 100, s_2 = 80, s_3 = 40$	$x_1 = x_2 = x_3 = 0$
E = (40, 0)	$x_1 = 40, s_1 = 20, s_2 = 40$	$x_2 = x_3 = s_3 = 0$
F = (40, 20)	$x_1 = 40, x_2 = 20, s_2 = 20$	$x_3 = s_1 = s_3 = 0$
G = (20, 60)	$x_1 = 20, x_2 = 60, s_3 = 20$	$x_3 = s_1 = s_2 = 0$
D = (0, 80)	$s_1 = 20, x_2 = 80, s_3 = 40$	$s_2 = x_1 = x_3 = 0$

2. A 3. fejezet 4. ábrájából látjuk, hogy a megfeleltetés a következő:

Extremális pont	Lehetséges bázismegoldás
E = (3.6, 1.4)	$x_1 = 3.6, x_2 = 1.4, e_1 = e_2 = 0$
B = (0, 14)	$x_2 = 14, e_2 = 144, e_1 = x_1 = 0$
C = (12, 0)	$x_1 = 12, e_1 = 56, x_2 = e_2 = 0$

3. bázisváltozók	lehetséges bázismegoldás	csúcspont
x_1, x_2	$x_1=150, x_2=100, s_1=s_2=0$	(150, 100)
x_1, s_1	$x_1=200, s_1=150, x_2=s_2=0$	(200, 0)
x_1, s_2	$x_1=350, s_2=-300, x_2=s_1=0$	nincs megoldás
x_2, s_1	$x_2=400, s_1=-450, x_1=s_2=0$	nincs megoldás
x_2, s_2	$x_2=175, s_2 = 225, x_1=s_1=0$	(0, 175)
s_1, s_2	$s_1=350, s_2=400, x_1=x_2=0$	(0, 0)

4.3 Alfejezet

1. z x_1 x_2 s_1 s_2 s_3 jobbo.hányados

1	-3	-2	0	0	0	0		
0	2	1	1	0	0	100	50	
0	1	1	0	1	0	80	80	x_1 belép a bázisba a
0	1	0	0	0	1	40	40*	3. sorban

z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	jobbo.hányados	
1	0	-2	0	0	3	120	
0	0	1	1	0	-2	20	20* lépjen be x_2 az 1. sorban
0	0	1	0	1	-1	40	40
0	1	0	0	0	1	40	nincs ért.

1	0	0	2	0	-1	160	
0	0	1	1	0	-2	20	nincs ért.

0	0	0	-1	1	1	20	20* lépjen be s_3 a 2. sorban
---	---	---	----	---	---	----	------------------------------------

0	1	0	0	0	1	40	40
---	---	---	---	---	---	----	----

1	0	0	1	1	0	180	
---	---	---	---	---	---	-----	--

0	0	1	-1	2	0	60	
---	---	---	----	---	---	----	--

0	0	0	-1	1	1	20	
---	---	---	----	---	---	----	--

0	1	0	1	-1	0	20	
---	---	---	---	----	---	----	--

Ez egy optimális megoldás, s így az LP feladat optimális megoldása: $z = 180$, $x_2 = 60$, $x_1 = 20$, és $s_3 = 20$, $s_1 = s_2 = 0$.

2.

z	x_1	x_2	s_1	s_2	jobbo.hányados	
1	-2	-3	0	0	0	
0	1	2	1	0	6	3* lépjen be x_2 az 1. sorban
0	2	1	0	1	8	8

0 -1/2 0 3/2 0 9

0 1/2 1 1/2 0 3 6

0 3/2 0 -1/2 1 5 10/3* lépjen be x_1 a 2.
sorban

z x_1 x_2 s_1 s_2 jobbo.hányados

0 0 0 4/3 1/3 32/3

0 0 1 2/3 -1/3 4/3

0 1 0 -1/3 2/3 10/3

Ez egy optimális táblázat, s az optimális megoldás: $z = 32/3$,
 $x_1 = 10/3$, $x_2 = 4/3$, $s_1 = s_2 = 0$.

3. z x_1 x_2 x_3 s_1 s_2 s_3 jobbo.hányados

1 -2 1 -1 0 0 0 0

0 3 1 1 1 0 0 60 20

0 1 -1 2 0 1 0 10 10* kerüljön be x_1 a
2.sorban

0 1 1 -1 0 0 1 20 20

1 0 -1 3 0 2 0 20

0 0 4 -5 1 -3 0 30 15/2

0 1 -1 2 0 1 0 10 nincs ért.

0 0 2 -3 0 -1 1 10 5* kerüljön be x_2 a
3.sorban

z x_1 x_2 x_3 s_1 s_2 s_3 jobbo.hányados

1	0	0	3/2	0	3/2	1/2	25
0	0	0	1	1	-1	-2	10
0	1	0	1/2	0	1/2	1/2	15
0	0	1	-3/2	0	-1/2	1/2	5

Ez egy optimális tábla a következő optimális megoldással:
 $z = 25, s_1 = 10, x_1 = 15, x_2 = 5, s_2 = s_3 = 0.$

4. Mivel nincs kézenfekvő lehetséges bázismegoldás, nem tudjuk elkezdni a szimplex algoritmust.

4.4 Alfejezet

1. z x_1 x_2 s_1 s_2 s_3 jobbo.hányados

1	-4	1	0	0	0	0	
0	2	1	1	0	0	8	8
0	0	1	0	1	0	5	5* kerüljön be x_2 a 2.sorban

0	1	-1	0	0	1	4	nincs ért.
---	---	----	---	---	---	---	------------

1	-4	0	0	-1	0	-5
0	2	0	1	-1	0	3
0	0	1	0	1	0	5
0	1	0	0	1	1	9

Az aktuális tábla optimális, mivel benne minden változónak nempozitív az együtthatója. Így az LP feladatnak az optimális megoldása: $z = -5, s_1 = 3, x_2 = 5, s_3 = 9, x_1 = s_2 = 0.$ Figyeljük itt meg, hogy az optimális célfüggvény-érték egy LP feladatra lehet negatív is.

2. z x_1 x_2 s_1 s_2 jobbo.

1	1	1	0	0	0
0	1	-1	1	0	1
0	1	1	0	1	2

kerüljön x_2 a 2.sorban a bázisba

1	0	0	0	-1	-2
0	2	0	1	1	3
0	1	1	0	1	2

Ez egy optimális tábla, s így az optimális megoldás az LP feladathoz: $z = -2$, $x_1 = 0$, $s_2 = 0$, $x_2 = 2$, $s_1 = 3$.

4.5 Alfejezet

1. A célfüggvény most $z = 4x_1 + 2x_2$. A feladatot a szimplex algoritmussal oldva meg a táblák következő sorozata adódik:

z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	jobbo.hányados
1	-4	-2	0	0	0	0
0	2	1	1	0	0	100 50
0	1	1	0	1	0	80 80
0	1	0	0	0	1	40 40* kerüljön be x_1 a 3. sorban

z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	jobbo.hányados
1	0	-2	0	0	4	160
0	0	1	1	0	-2	20 20* kerüljön be x_2 az 1. sorban

0	0	1	0	1	-1	40 40
0	1	0	0	0	1	40 40

z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	jobbo.
1	0	0	2	0	0	200
0	0	1	1	0	-2	20
0	0	0	-1	1	1	20

0	1	0	0	0	1	40
---	---	---	---	---	---	----

Ez egy optimális tábla a következő optimális megoldással:
 $z = 200, x_1 = 40, x_2 = 20, s_2 = 20, s_1 = s_3 = 0$. Figyeljük meg, hogy az s_3 nembázis változónak zero az együtthatója az optimális tábla 0. sorában. "Bepivotálva" s_3 -t a bázisba a következő alternatív optimális megoldást kapjuk:
 $z = 200, s_3 = 20, x_1 = 20, x_2 = 60, s_1 = s_2 = 0$.

2.

z	x_1	x_2	s_1	s_2	jobbo.hányados
1	3	-6	0	0	0
0	5	7	1	0	35 5
0	-1	2	0	1	2 1* kerüljön be x_2 a 2.sorban a b-ba

1	0	0	0	3	6
0	17/2	0	1	-7/2	28
0	-1/2	1	0	1/2	1

Ez egy optimális tábla a következő optimális megoldással:
 $z = 6, s_1 = 28, x_2 = 1, s_2 = x_1 = 0$. Mivel az x_1 nembázis változónak nulla együtthatója van a 0.sorban, x_1 -t bevihetjük a bázisba, s így megkapjuk a következő alternatív optimális megoldást:
 $z = 6, x_1 = 56/17, x_2 = 45/17$. Átlagolva ezt a két optimális megoldást kaphatunk egy harmadik optimális megoldást:
 $z = 6, x_1 = 28/17, x_2 = 31/17$.

3. Minden más bázismegoldásban s_1 és/vagy s_2 bázisváltó lesz. Mivel egyetlen jobboldal sem 0, ezért ha s_1 vagy s_2 pivotálás révén bekerül a bázisba, akkor pozitívak lesznek. Mivel

$z = 10 - 2s_1 - 3s_2$, ezért minden pozitív s_1 vagy s_2 mellett megoldásra $z < 10$ áll fenn. Így egyetlen más bázismegoldás sem lehet optimális.

4. Tegyük fel, hogy x_1 és x_2 mindegyike optimális megoldása (az optimális $z = z_0$ értékkel) a következő feladatnak:

$$\begin{aligned} \max z &= \mathbf{c}\mathbf{x} \\ \mathbf{x} &\geq 0 \\ \text{felt.h. } \mathbf{A}\mathbf{x} &= \mathbf{b} \end{aligned}$$

Hogy megmutassuk, hogy ezen LP feladat optimális megoldásainak halmaza konvex halmaz, elegendő megmutatni, hogy bármely

$0 \leq k \leq 1$ értékre $k\mathbf{x}_1 + (1-k)\mathbf{x}_2$ szintén optimális megoldás. Először is, $k\mathbf{x}_1 + (1-k)\mathbf{x}_2$ lehetséges megoldás, mivel $\mathbf{A}(k\mathbf{x}_1 + (1-k)\mathbf{x}_2) = k\mathbf{A}\mathbf{x}_1 + (1-k)\mathbf{A}\mathbf{x}_2 = k\mathbf{b} + (1-k)\mathbf{b} = \mathbf{b}$ és $k\mathbf{x}_1 + (1-k)\mathbf{x}_2 \geq 0$ következik az \mathbf{x}_1 és \mathbf{x}_2 nemnegativitásából. $k\mathbf{x}_1 + (1-k)\mathbf{x}_2$ -hez z -értékként z_0 tartozik, mivel $\mathbf{c}(k\mathbf{x}_1 + (1-k)\mathbf{x}_2) = kz_0 + (1-k)z_0 = z_0$.

Így $k\mathbf{x}_1 + (1-k)\mathbf{x}_2$ szintén optimális megoldás, és az \mathbf{x}_1 és \mathbf{x}_2 -t összekötő egyenesszakasz minden pontja az eredeti LP feladat optimális megoldása.

- 5a. Nincs, az egyetlen mód arra, hogy egy új változót hozzunk be egy pivotművelettel a bázisba és z -t mégis az optimális értékén tartsuk az, hogy x_3 -t hozzuk be. Mivel x_3 -nak negatív együtthatója van minden feltételben, azért nem vihető be a bázisba, s így csak egy optimális bázismegoldás van.
- 5b. Mivel x_3 -nak 0 együtthatója van a 0-dik sorban, azért növelhetjük z korábbi értékén való megtartása mellett. Azaz, $x_1 = 2 + c$, $x_3 = c$, $x_2 = 3 + 2c$, $x_4 = 0$, $z = 2$ egy optimális megoldás, minden $c \geq 0$ értékre. Így ennek a feladatnak csak egy optimális bázismegoldása van, mégis végtelen sok opótimális megoldással rendelkezik.
6. Nyilvánvalóan minden olyan lehetséges bázismegoldás, amire $x_5=0$ az optimális. Kipróbálva a bázisváltozók összes olyan kombinációját, amely nem tartalmazza x_5 -t a következő 3 alternatív optimális bázismegoldást kapjuk:

$$\begin{bmatrix} 2 \\ 5 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 7/3 \\ 0 \\ 2/3 \\ 0 \end{bmatrix}$$

Így az összes optimális megoldás halmaza a következő alakba írható:

$$a \begin{bmatrix} 2 \\ 5 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} + b \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} + (1-a-b) \begin{bmatrix} 0 \\ 7/3 \\ 0 \\ 2/3 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2a \\ 7/3 + (8a/3) - 4b/3 \\ 2b \\ 2/3 - (2a/3) - 2b/3 \\ 0 \end{bmatrix}$$

ahol $a \geq 0$, $b \geq 0$, és $a+b \leq 1$.

4.6 Alfejezet

1.

z	x_1	x_2	s_1	s_2	jobbo. hányados	
1	0	-2	0	0	0	
0	1	-1	1	0	4	nincs ért.
0	-1	1	0	1	1	1* lépjen be x_2 a 2. sorban

z	x_1	x_2	s_1	s_2	jobbo. hányados
1	-2	0	0	2	2
0	0	0	1	1	5
0	-1	1	0	1	1

Mivel x_1 -nek az együtthatója negatív a 0. sorban és nempozitív minden korlátfeltételben, egy nemkorlátos célfüggvényű LP-vel van dolgunk. Az utolsó táblázatból látjuk, hogy ($s_2 = 0$ esetén)

$$\begin{aligned} z &= 2 + 2x_1 \\ s_1 &= 5 \\ x_2 &= 1 + x_1 \\ s_2 &= 0 \end{aligned}$$

Így, ha $2 + 2x_1 = 10,000$ vagy $x_1 = 4,999$ akkor találtunk egy olyan pontot a lehetséges tartományban, melyre $z = 10,000$. Így $z = 10,000$, $s_1 = 5$, $x_1 = 4,999$, $x_2 = 5,000$, $s_2 = 0$ egy olyan pont a lehetséges tartományban, melyre $z \geq 10,000$.

2. Egy minimum feladatra az LP feladat célfüggvénye nemkorlátos, ha van egy olyan változó pozitív együtthatóval a 0. sorban, amelynek nemnegatív együtthatója van minden korlátfeltételben. Az adott feladatra a következő táblázatot kapjuk:

z	x ₁	x ₂	s ₁	s ₂	jobbó.
1	2	3	0	0	0
0	1	-1	1	0	1
0	1	-2	0	1	2

Itt x_2 tetszőlegesen nagy lehet. Mivel minden egyes egység, amivel x_2 -t növeljük z-t 3 egységgel csökkenti, z-t olyan kicsivé tehetjük, amilyenné csak akarjuk.

3. Az adott táblázat alapján az adódik, hogy $x_2 \geq 0$ esetén a $z = 2x_2$, $x_1 = 0$, $x_3 = 3 + x_2$, $x_4 = 4$ koordinátájú pontok lehetséges megoldások. x_2 -t nagyra növelve látható, hogy ennek az LP feladatnak a célfüggvénye nemkorlátos (a lehetséges tartományon).

4. z x₁ x₂ s₁ s₂ jobbó.

1	-1	.25	0	0	0
0	-1	.25	1	0	0
0	3	-1	0	1	0

x₁ belép a bázisb

z	x ₁	x ₂	s ₁	s ₂	jobbó.
1	0	-1/12	0	1/3	0
0	0	-1/12	1	1/3	0
0	1	-1/3	0	1/3	0

Az x_2 oszlopa itt mutatja, hogy ez egy nemkorlátos LP probléma.

4.7 Alfejezet

1. z x₁ x₂ s₁ s₂ s₃ jobbó. hányados

1	-5	-3	0	0	0	0
0	4	2	1	0	0	12 3
0	4	1	0	1	0	10 2.5* lépjen be x ₁ a

2.sorban a

bázisba

0	1	1	0	0	1	4
---	---	---	---	---	---	---

1	0	-7/4	0	5/4	0	50/4
---	---	------	---	-----	---	------

1.sorban 2* lépjen be x_2 az

a bázisba

0	1	1/4	0	1/4	0	10/4	10
0	0	3/4	0	-1/4	1	3/2	2*

A minimum érték a hányados tesztben azt mutatja, hogy a következő lehetséges bázismegoldás degenerált lesz.

z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	jobbo.hányados
1	0	0	7/4	-1/2	0	16
0	0	1	1	-1	0	2 nincs ért.
0	1	0	-1/4	1/2	0	2 4

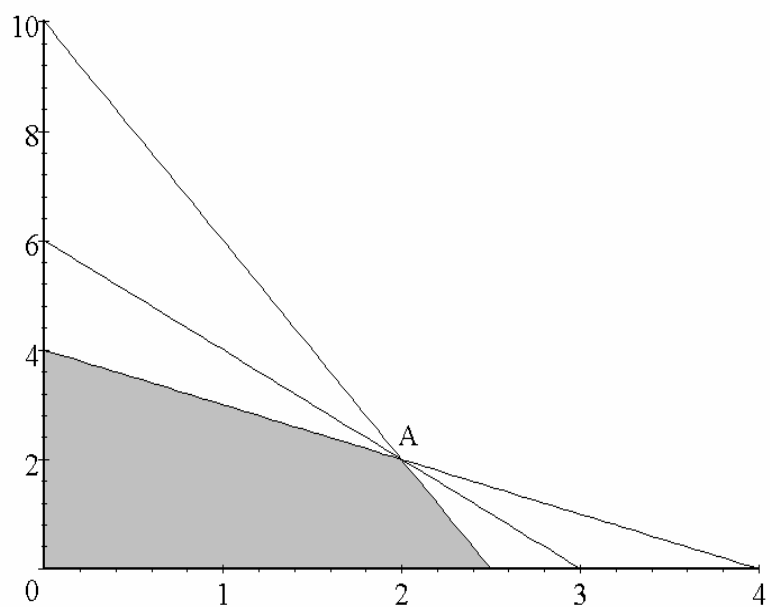
0* lépjen be s_2 a 3. sorban

a bázisba

z	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	jobbo.hányados
1	0	0	1	0	1	16
0	0	1	-1/2	0	2	2
0	1	0	1/2	0	-1	2
0	0	0	-3/2	1	2	0

Ez egy optimális tábla a következő optimális megoldással: $z = 16$, $x_1 = x_2 = 2$, $s_2 = s_3 = s_1 = 0$. Ez az lbm bázisváltozók következő 3 csoportja által megadott bázisoknak felel meg: $\{x_1, x_2, s_1\}$, $\{x_1, x_2, s_2\}$ és $\{x_1, x_2, s_3\}$. A degeneráció abból következik, hogy $3 = 2 + 1$ feltételi egyenes egyetlen pontban ($A = (2, 2)$ pont az ábrán)

metszi egymást.



2.

z	x_1	x_2	s_1	s_2	jobbo.
1	1	1	0	0	0
0	1	1	1	0	1* lépjen be x_1 az 1. sorban
0	-1	1	0	1	0

z	x_1	x_2	s_1	s_2	jobbo.
1	0	0	-1	0	-1
0	1	1	1	0	1
0	0	2	1	1	1

Ez egy optimális tábla a következő optimális megoldással:
 $z = -1, x_1 = 1, x_2 = 0.$

3.

z	x_1	x_2	x_3	x_4	s_1	s_2	jobbo.
1	-2	-3	1	12	0	0	0

0	-2	-9	1	9	1	0	0
0	1/3	1	-1/3	-2	0	1	0

z	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	s ₁	s ₂	jobbo.
1	-1	0	0	6	0	3	0
0	1	0	-2	-9	1	9	0
0	1/3	1	-1/3	-2	0	1	0

1	0	0	-2	-3	1	12	0
0	1	0	-2	-9	1	9	0
0	0	1	1/3	1	-1/3	-2	0

z	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	s ₁	s ₂	jobbo.
1	0	3	-1	0	0	6	0
0	1	9	1	0	-2	-9	0
0	0	1	1/3	1	-1/3	-2	0

z	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	s ₁	s ₂	jobbo.
1	1	12	0	0	-2	-3	0
0	1	9	1	0	-2	-9	0
0	-1/3	-2	0	1	1/3	1	0

z	x ₁	x ₂	x ₃	x ₄	s ₁	s ₂	jobbo.
1	0	6	0	3	-1	0	0
0	-2	-9	1	9	1	0	0
0	-1/3	-2	0	1	1/3	1	0

1	-2	-3	1	12	0	0	0
0	-2	-9	1	9	1	0	0
0	1/3	1	-1/3	-2	0	1	0

Mind az első, mind az utolsó táblában s_1 és s_2 bázis változók, de nem kaptunk egy optimális táblát. Így, ha alkalmazzuk a szimplex módszert a hányados tesztnél az 1. sort választva, akkor ismételten ciklizálni fogunk az előbb mutatott táblák között.

4.8 Alfejezet

1. Kiegészítő-, levonandó eltérés- és mesterséges változók bevezetése után kapjuk:

$$\min z = 4x_1 + 4x_2 + x_3 + Ma_3$$

$$\text{f.h.} \quad x_1 + x_2 + x_3 + s_1 = 2$$

$$2x_1 + x_2 + s_2 = 3$$

$$2x_1 + x_2 + 3x_3 - e_3 + a_3 = 3$$

Kiküszöbölve az a_3 bázisváltozót a $z - 4x_1 - 4x_2 - x_3 - Ma_3 = 0$ -ból kapjuk: $z + (2M - 4)x_1 + (M - 4)x_2 + (3M - 1)x_3 - Me_3 = 3M$.

A szimplex módszer most a következőt eredményezi:

z	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	e_3	a_3	jobbo.
1	$2M-4$	$M-4$	$3M-1$	0	0	$-M$	0	$3M$
0	1	1	1	1	0	0	0	2
0	2	1	0	0	1	0	0	3
0	2	1	3	0	0	-1	1	3

z	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	e_3	a_3	jobbo.
1	$-10/3$	$-11/3$	0	0	0	$-1/3$	$1/3-M$	1
0	$1/3$	$2/3$	0	1	0	$1/3$	$-1/3$	1
0	2	1	0	0	1	0	0	3
0	$2/3$	$1/3$	1	0	0	$-1/3$	$1/3$	1

Ez egy optimális tábla a következő optimális megoldással:

$$z = 1, s_1 = 1, s_2 = 3, x_3 = 1, x_2 = x_1 = e_3 = 0.$$

2. Kiegészítő-, levonandó eltérés- és mesterséges változók bevezetése után kapjuk:

$$\min z = 2x_1 + 3x_2 + Ma_1$$

$$\text{f.h. } 2x_1 + x_2 - e_1 + a_1 = 4$$

$$-x_1 + x_2 + s_2 = 1$$

a_1 -nek a $z - 2x_1 - 3x_2 - Ma_1 = 0$ -ból való kiküszöbölése

után kapjuk: $z - (2 - 2M)x_1 + (M - 3)x_2 - Me_1 = 4M$. Alkalmazva szimplex módszert kapjuk:

z	x_1	x_2	e_1	s_2	a_1	jobbo.
1	$-2+2M$	$M-3$	$-M$	0	0	$4M$
0	2	1	-1	0	1	4
0	-1	1	0	1	0	1
1	0	-2	-1	0	$1-M$	4
0	1	$1/2$	$-1/2$	0	$1/2$	2
0	0	$3/2$	$-1/2$	1	$1/2$	3

Ez egy optimális tábla a következő optimális megoldással: $z = 4$, $x_1 = 2$, $s_2 = 3$, $e_1 = x_1 = 0$.

3. Vegyük észre, hogy mivel $x_1 + x_2 = 3$, az

$x_1 + x_2 \geq 3$ feltétel automatikusan teljesül, s így ezt figyelmen kívül hagyhatjuk. Ekkor a következő a megoldandó feladatunk:

$$\max z = 3x_1 + x_2 - Ma_2$$

$$\text{f.h. } 2x_1 + x_2 + s_1 = 4$$

$$x_1 + x_2 + a_2 = 3$$

Kiküszöbölve a_2 -t $z - 3x_1 - x_2 + Ma_2$ -ből kapjuk:

$z - (M + 3)x_1 - (M + 1)x_2 = -3M$. A szimplex módszert alkalmazva:

z	x_1	x_2	s_1	a_2	jobbo.
1	$-M-3$	$-M-1$	0	0	$-3M$
0	2	1	1	0	4
0	1	1	0	1	3

1	0	$(1-M)/2$	$(M+3)/2$	0	$6-M$
0	1	$1/2$	$1/2$	0	2
0	0	$1/2$	$-1/2$	1	1

z	x_1	x_2	s_1	a_2	jobbó.
1	0	0	2	$M-1$	5
0	1	0	1	-1	1
0	0	1	-1	2	2

Ez egy optimális tábla a következő optimális megoldással: $z = 5$, $x_1 = 1$, $x_2 = 2$, $s_1 = 0$.

4. Eltérés- és mesterséges változók bevezetése után kapjuk:

$$\begin{aligned} \min z &= 3x_1 + Ma_1 + Ma_2 \\ \text{f.h. } 2x_1 + x_2 - e_1 + a_1 &= 6 \\ 3x_1 + 2x_2 + a_2 &= 4 \end{aligned}$$

Kiküszöbölve a_1 és a_2 -t a $z - 3x_1 - Ma_1 - Ma_2 = 0$ egyenletből kapjuk:
 $z + (5M-3)x_1 + 3Mx_2 - Me_1 = 10M$. A szimplex módszerrel most a következőt kapjuk:

z	x_1	x_2	e_1	a_1	a_2	RHS
1	$5M-3$	$3M$	$-M$	0	0	$10M$
0	2	1	-1	1	0	6
0	3	2	0	0	1	4
1	0	$(6-M)/3$	$-M$	0	$(3-5M)/3$	$10M/3 + 4$
0	0	$-1/3$	-1	1	$-2/3$	$10/3$
0	1	$2/3$	0	0	$1/3$	$4/3$

Ez egy optimális tábla. Vegyük észre azonban, hogy az a_1 mesterséges változós pozitív ($a_1 = 10/3$). Így az eredeti feladatnak nincs lehetséges megoldása.

4.9 Alfejezet

1. Az előző alfejezet feladatainak megoldása:

1. Miután kiküszöböltük az a_3 mesterséges változót a $w - a_3 = 0$ -ból, elvégezzük az I. fázist.

w	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	e_3	a_3	jobbo.
1	2	1	3	0	0	-1	0	3
0	1	1	1	1	0	0	0	2
0	2	1	0	0	1	0	0	3
0	2	1	3	0	0	-1	1	3
1	0	0	0	0	0	0	-1	0
0	1/3	2/3	0	1	0	1/3	-1/3	1
0	2	1	0	0	1	0	0	3
0	2/3	1/3	1	0	0	-1/3	1/3	1

Ez egy optimális, I. fázis utáni tábla. Most elhagyjuk a_3 oszlopát és kiküszöböljük az x_3 változót a II. fázisbeli 0. sorból (z $-4x_1 - 4x_2 - x_3 = 0$), aminek eredményeként $z - 10x_1/3 - 11x_2/3 - e_3/3 = 1$, mutatva, hogy az aktuális tábla optimális. Így az optimális megoldás az LP feladathoz: $z = 1$, $x_2 = x_1 = 0$, $x_3 = 1$.

2. Az I. fázisbeli célfüggvény: $\min w = a_1$. Kiküszöbölve a_1 -t $w - a_1 = 0$ -ból: $w + 2x_1 + x_2 - e_1 = 4$. Végrehajtva az I. fázist kapjuk a következőt:

w	x_1	x_2	e_1	s_2	a_1	jobbo.
1	2	1	-1	0	0	4
0	2	1	-1	0	1	4
0	-1	1	0	1	0	1
1	0	0	0	0	-1	0
0	1	1/2	-1/2	0	1/2	2
0	0	3/2	-1/2	1	1/2	3

Ez egy optimális I-fázisbeli tábla. Most kiküszöböljük x_1 -t $z - 2x_1 - 3x_2 = 0$ -ból és így kapjuk:
 $z - 2x_2 - e_1 = 4$. Ez azt mutatja, hogy táblánk a II.fázis szempontjából is optimális. Így az eredeti LP optimális megoldása: $z = 4$, $x_1 = 2$, $x_2 = 0$.

3. Ahogy már megindokoltuk az előző alfejezet 3. feladatának megoldásánál, elhagyhatjuk az

$x_1 + x_2 \geq 3$ feltételt. Ekkor a 0. sor az 1. fázisban: $w - a_2 = 0$. Kiküszöbölve a_2 -t kapjuk: $w + x_1 + x_2 = 3$. Az 1. fázis a következőképp folytatódik:

w	x ₁	x ₂	s ₁	a ₂	jobbo.
1	1	1	0	0	3
0	2	1	1	0	4
0	1	1	0	1	3
1	0	1/2	-1/2	0	1
0	1	1/2	1/2	0	2
0	0	1/2	-1/2	1	1
w	x ₁	x ₂	s ₁	a ₂	jobbo.
1	0	0	0	-1	0
0	1	0	1	-1	1
0	0	1	-1	2	2

Ez egy optimális, I.fázisbeli tábla. Kiküszöbölve x_1 és x_2 -t $z - 3x_1 - x_2 = 0$ -ból kapjuk: $z + 2s_1 = 5$, s így ez már egy optimális tábla. És az eredeti LP feladat egy optimális megoldása: $z = 5$, $x_1 = 1$, $x_2 = 2$.

4. Kiküszöbölve a_1 és a_2 -t $w - a_1 - a_2 = 0$ -ból kapjuk: $w + 5x_1 + 3x_2 - e_1 = 10$. Végrehajtva az I. fázist adódik:

w	x ₁	x ₂	e ₁	a ₁	a ₂	jobbo.
1	5	3	-1	0	0	10
0	2	1	-1	1	0	6

0	3	2	0	0	1	4
w	x_1	x_2	e_1	a_1	a_2	jobbo.
1	0	-1/3	-1	0	-5/3	10/3
0	0	-1/3	-1	1	-2/3	10/3
0	1	2/3	0	0	1/3	4/3

Ez egy optimális I. fázisbeli tábla. Viszont az optimális w -érték $10/3$, amely >0 . Így az eredeti LP feladatnak nincs optimális megoldása.

4.10 Alfejezet

1. Legyen $i_t = i_t' - i_t''$ a raktárállomány szintje a t -edik hónap végén. Az eredeti feladat minden feltételében helyettesítsük be i_t -be $i_t' - i_t''$ -t. Csatoljuk még az $i_t' \geq 0$ és $i_t'' \geq 0$ előjelkorlátozásokat is. Biztosítandó, hogy a keresletet kielégítjük a 4. negyedév végére, vegyük még hozzá az $i_4' - i_4'' \geq 0$ előjelkorlátozást. Helyettesítsük be i_t -re a fenti kifejezést a célfüggvényben is, ami ekkor a következő lesz: $100i_1' + 110i_1'' + 100i_2' + 110i_2'' + 100i_3' + 110i_3'' + 100i_4' + 110i_4''$.
2. Legyen $x_2 = x_2' - x_2''$ ahol $x_2' \geq 0$ és $x_2'' \geq 0$. A szimplex módszer alkalmazásával kapjuk a következőket:

z	x_1	x_2'	x_2''	s_1	s_2	jobbo.
1	-2	-1	1	0	0	0
0	3	1	-1	1	0	6
0	1	1	-1	0	1	4
1	0	-1/3	1/3	2/3	0	4
0	1	1/3	-1/3	1/3	0	2
0	0	2/3	-2/3	-1/3	1	2

z	x_1	x_2'	x_2''	s_1	s_2	jobbo.
---	-------	--------	---------	-------	-------	--------

1	0	0	0	1/2	1/2	5
0	1	0	0	1/2	-1/2	1
0	0	1	-1	-1/2	3/2	3

Ez egy optimális tábla a következő optimális megoldással:
 $z = 5$, $x_1 = 1$, $x_2' = 3$, $x_2'' = 0$, $s_1 = s_2 = 0$. Így az optimális megoldásra $x_2 = 3 - 0 = 3$.

3. Legyen $W_t = A$ munkások száma a t -edik hónapban.
 $I_t' - I_t'' = I_t =$ acél készlet(tonnában) a t -edik hónap végén
 $H_t =$ a t -edik hónap elején munkába állított munkások száma
 $F_t = A$ t -edik hónap elején elbocsátott munkások száma
 $X_t = A$ t -edik hónapban termelt acél mennyisége (tonna). Ekkor a feladat:

$$\min z = 5000(W_1 + W_2 + W_3) + 3000(F_1 + F_2 + F_3) + 4000(H_1 + H_2 + H_3) + 70(I_1'' + I_2'' + I_3'') + 100(I_1' + I_2' + I_3') + 300(X_1 + X_2 + X_3)$$

$$\text{f.h. } H_1 \leq 2, H_2 \leq 2, H_3 \leq 2$$

$$W_1 = 8 + H_1 - F_1$$

$$W_2 = W_1 + H_2 - F_2$$

$$W_3 = W_2 + H_3 - F_3$$

$$X_1 \leq 15W_1, X_2 \leq 15W_2, X_3 \leq 15W_3$$

$$I_1' - I_1'' = X_1 - 100$$

$$I_2' - I_2'' = I_1' - I_1'' + X_2 - 200$$

$$I_3' - I_3'' = I_2' - I_2'' + X_3 - 50$$

$$I_3' - I_3'' \geq 0$$

és minden változó nemnegatív

4. A megfelelő LP feladat a következő:

$$\max z = z' + z''$$

$$\text{f.h. } 4x_1 + x_2 \leq 4$$

$$2x_1 - x_2 \leq 0.5$$

$$2x_1 - 3x_2 = z' - z''$$

és minden változó nemnegatív.

Figyeljük meg itt a következőket!

Egyetlen lehetséges bázismegoldásban sem lehet egyszerre z' és z'' is pozitív. Továbbá, ha $2x_1 - 3x_2 > 0$, akkor $z'' = 0$ és a célfüggvény a

következő lesz: $z' + z'' = z' = 2x_1 - 3x_2 = \begin{cases} |2x_1 - 3x_2|, & \text{míg ha } 2x_1 - 3x_2 < 0, \text{ akkor } z' = 0 \text{ és } z'' = |2x_1 - 3x_2| \end{cases}$ s így a célfüggvény így alakul:

$$z' + z'' = z''' = |2x_1 - 3x_2|$$

5. Legyen c_1 = az öntési terület x-koordinátája, c_2 = y-koordinátája, a_1 = az összeszerelés és tárolás x-koordinátája, a_2 = pedig ugyanennek az y koordinátája. A célfüggvényben a költségeket dollár/nap egységben számolva kapjuk:

$$\min z = 4(e'' + w'' + n'' + s'') + 0.8(e_1 + w_1 + n_1 + s_1) + 0.8(e_1' + w_1' + n_1' + s_1') + 0.4(e_2' + w_2' + n_2' + s_2')$$

feltéve, hogy

$$c_1 - 700 = e_1 - w_1$$

$$c_2 - 600 = n_1 - s_1$$

$$a_1 - 700 = e_1' - w_1'$$

$$a_2 - 600 = n_1' - s_1'$$

$$a_1 - 1000 = e_2' - w_2'$$

$$a_2 - 0 = n_2' - s_2', \quad c_1 - a_1 = e'' - w'',$$

$$c_2 - a_2 = n'' - s''$$

és minden változó ≥ 0

Hogy megértsük a feltételek jelentését, figyeljük meg, hogy ha az öntési terület keletre van az acélgyártás területétől, akkor $e_1 > 0$ and $w_1 = 0$, míg, ha az öntés nyugatra van az acélgyártás területétől, akkor $e_1 = 0$ és $w_1 > 0$. Lehetetlen, hogy e_1 és w_1 mindkettő pozitív legyenek (oszlopaik egymás negatívjai minden feltételben, úgy hogy nem lehetnek mindkettő bázisváltozók). Mivel csak egyike a w_1 és e_1 , stb-nek lesz pozitív, a célfüggvény tényleg a napi utak összköltségét adja.

6. Az állítás igaz az első pivot-transzformációt megelőzően. Tegyük fel, hogy az első transzformációt egy olyan k pivot-sorban hajtjuk végre, melyben x_i' és x_i'' mindegyikének nemzéró az együtthatója. Miután hozzáadjuk a k-adik sor egy többszörösét bármely másik sorhoz, az x_i' és x_i'' együtthatója minden sorban még mindig egymás negatívja lesz. Ha az első pivot-transzformációt egy olyan sorban hajtjuk

vége, amelyben x_i' és x_i'' együtthatója 0, akkor nem változtatjuk meg ezeknek a változóknak az együtthatóját egyetlen sorban sem, s az előbbi állítás itt is fennáll. Így a kiinduló állítás igaz egy pivot-transzformáció után is. Teljesen ugyanilyen okoskodás adja, hogy az állítás két pivot-transzformáció után is fennáll. Az okoskodást az eddigiek szerint folytatva állításunk bizonyításra kerül.

7. Legyen S_t = a t-edik hónapban eladott nadrágok száma, P_t = a t-edik hónapban készített nadrágok száma, W_t = a t-edik havi termeléshez rendelkezésre álló dolgozók száma, F_t = a t-edik hónap elején elbocsátott dolgozók száma, H_t = a t-edik hónap elején felvett dolgozók száma, és I_t = raktáron levő nadrágok száma a t-edik hónap végén. Ekkor a probléma egy helyes megfogalmazása LP feladatként a következő:

$$\text{MAX} \quad 40 S_1 + 40 S_2 + 40 S_3 + 40 S_4 + 40 S_5 + 40 S_6 - 2000 W_1$$

- 2000 W2
 - 2000 W3 - 2000 W4 - 2000 W5 - 2000 W6 - 1500 H1 - 1500
 H2 - 1500 H3
 - 1500 H4 - 1500 H5 - 1500 H6 - 1000 F1 - 1000 F2 - 1000
 F3 - 1000 F4
 - 1000 F5 - 1000 F6 - 5 I1 - 5 I2 - 5 I3 - 5 I4 - 5 I5 -
 5 I6 - 10 P1
 - 10 P2 - 10 P3 - 10 P4 - 10 P5 - 10 P6

FELTÉVE, HOGY

- 2) $W1 - H1 + F1 = 4$
- 3) $-W1 + W2 - H2 + F2 = 0$
- 4) $-W2 + W3 - H3 + F3 = 0$
- 5) $-W3 + W4 - H4 + F4 = 0$
- 6) $-W4 + W5 - H5 + F5 = 0$
- 7) $-W5 + W6 - H6 + F6 = 0$
- 8) $S1 \leq 500$
- 9) $S2 \leq 600$
- 10) $S3 \leq 300$
- 11) $S4 \leq 400$
- 12) $S5 \leq 300$
- 13) $S6 \leq 800$
- 14) $S1 + I1 - P1 = 0$
- 15) $S2 - I1 + I2 - P2 = 0$
- 16) $S3 - I2 + I3 - P3 = 0$
- 17) $S4 - I3 + I4 - P4 = 0$
- 18) $S5 - I4 + I5 - P5 = 0$
- 19) $S6 - I5 + I6 - P6 = 0$
- 20) $-200 W1 + 2 P1 \leq 0$
- 21) $-200 W2 + 2 P2 \leq 0$
- 22) $-200 W3 + 2 P3 \leq 0$
- 23) $-200 W4 + 2 P4 \leq 0$
- 24) $-200 W5 + 2 P5 \leq 0$
- 25) $-200 W6 + 2 P6 \leq 0$

Ennek az LP feladatnak egy optimális megoldása:

A célfüggvény értéke:

1) 22750.00

Az egyes változók értékei az optimumban:

Változó	Érték
S1	450.000000
S2	450.000000
S3	300.000000
S4	400.000000
S5	300.000000
S6	800.000000
W1	4.500000
W2	4.500000
W3	4.500000
W4	4.500000

W5	4.500000
W6	4.500000
H1	0.500000
H2	0.000000
H3	0.000000
H4	0.000000
H5	0.000000
H6	0.000000
F1	0.000000
F2	0.000000
F3	0.000000
F4	0.000000
F5	0.000000
F6	0.000000
I1	0.000000
I2	0.000000
I3	150.000000
I4	200.000000
I5	350.000000
I6	0.000000
P1	450.000000
P2	450.000000
P3	450.000000
P4	450.000000
P5	450.000000
P6	450.000000

4. Fejezet, Áttekintő feladatok