

11

20  
23.10.2020

## LINEER PROGRAMLAMA TEORİSİ

$$\text{Max} z = 2x_1 + x_2$$

$$x_1 - x_2 \leq 10$$

$$2x_1 \leq 40$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$\text{Max} z = 2x_1 + x_2$$

$$x_1 - x_2 \leq 10$$

$$x_1 \leq 20$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

problemini simplex yöntemle çözelim.

$$\text{Max} z = 2x_1 + x_2$$

$$x_1 - x_2 + x_3 = 10$$

$$x_1 + x_4 = 20$$

$$x_1, \dots, x_4 \geq 0$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} \leftarrow$$

B	C	$c_1$	$c_2$	$c_3$	$c_4$	OB
1	G	$v_0$	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$
3	0	$x_3 = 10$	1	-1	1	0
4	0	$x_4 = 20$	1	0	0	1
		$c_1 - c_2 - c_3 - c_4 = 20 - 10 = 10$	2	1	0	0

$v_1$  Taban'a girer oran sonucunda  $v_2$  tabandan çıkar. Yeni Taban  $(1, 4)$  yani  $(v_1, v_4)$  tabanı oluştur.

olarak

$$(v_1, v_4) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow (v_1, v_4)^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

1. satırın  $(-1)$  katı 2. satır'a eklenirse

$$\sim \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & -1 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow (v_1, v_4)^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -1 & 1 \end{pmatrix} \text{ olur edilir.}$$

B	C	$c_1$	<del><math>c_2</math></del>	$c_3$	$c_4$	OB
1	G	$v_0$	<del><math>v_1</math></del>	$v_2$	$v_3$	$v_4$
3	0	<del><math>x_3 = 10</math></del>	<del><math>v_1</math></del>	$v_2$	$v_3$	$v_4$
4	0	<del><math>x_4 = 20</math></del>	<del><math>v_1</math></del>	$v_2$	$v_3$	$v_4$

2

B	C	$c_1$	$c_2$	$c_3$	$c_4$	Oran
1	1	$v_0$	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$
1	2	$x_1=10$	1	-1	1	0
4	0	$x_2=10$	0	1	-1	1
$c_2 - c_1$	$20=20$	0	3	-2	0	.



Tabana göre

$v_2$  Tabana göre oran Sonucunda  $v_3$  Tabandası  
çıkar  $(v_1, v_2)$  yeri taban  $(v_1, v_2)^{-1} = ?$

$$\begin{pmatrix} 1 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} N \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

ilkinci satır  
1. ci satır'a eklenir

$$(v_1, v_2)^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

B	C	$c_1$	$c_2$	$c_3$	$c_4$	Oran
1	1	$v_0$	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$
1	2	$x_1=10$	1	0	0	1
2	1	$x_2=10$	0	1	-1	1
$c_2 - 2c_1$		0	0	1	-1	$20/0$



$v_3$  tabana göre ancak  $20/0$  ve  $10/-1$   
oranları elde edilir oran yapılmaz

$$v_0 = 20v_1 + 10v_2 \quad (1)$$

$$v_3 = 0v_1 - 1v_2 \quad (2)$$

$$v_0 - \lambda v_3 = 20v_1 + 10v_2 + \lambda v_2$$

$$v_0 = 20v_1 + (10 + \lambda)v_2 + \lambda v_3$$

$v_3$  vektörü  $\lambda v_0$   
ile çarpılır.  $v_0$ 'dan  
çıkarılırsa

3

yani Tabanı  $V_3$  oluşturur ancak tabanından 1 vektör çıkarılamıyor bunu (unbounded.) yada sınırsız çözüm olduğunu söyleyebiliriz. en son elde ettigimiz

$$V_0 = 20V_1 + (10+\lambda)V_2 + \lambda V_3$$

$x_1 = 20$   $x_2 = 10 + \lambda$   $x_3 = \lambda$  olduğunu görürüz. Bu değerlerin tamam fonsiyonunda yerine koymasak

$Mak_2 = 2x_1 + x_2$  idir (amaç fonksiyonumuz)

$Mak_2 = 2(20) + 10 + \lambda = 40 + 10 + \lambda = 50 + \lambda$   
 $\lambda$  değerini  $positive$  keyfi bir değer olduğunu için amaç fonksiyonu  $\lambda$  ya bağlı olacaktır.  
yani sınırsız bir artış olur. Yani sınırsız  
amaç fonksiyonu olur.

uygun olmayan çözüm örnek verelim.

$$Mak_2 = 3x_1 + 2x_2$$

$$Mak_2 = 3x_1 + 2x_2$$

$$2x_1 + x_2 \leq 2$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 = 2$$

$$3x_1 + 4x_2 \geq 12$$

$$3x_1 + 4x_2 - x_4 = 12$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$x_3, \dots, x_4 \geq 0$$

$$\text{Ancak } V_1 = \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \end{pmatrix}, V_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 4 \end{pmatrix}, V_3 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, V_4 = \begin{pmatrix} 0 \\ -1 \end{pmatrix}$$

$(V_3, V_4)$  birim matris oluşturamıyor. Bu nedenle

$$Mak_2 = 3x_1 + 2x_2$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 = 2$$

$$3x_1 + 4x_2 - x_4 + x_5 = 12$$

diese  $x_5$  değişkeni ile edilirse

[4]

$x_5$  değerikenini sıfır yapmak durumundayız. Bu nedenle çünkü  $x_5$  değeri 0' elığından konmuştur, bu sıfır yapabilmek için Amas fonksiyonuna  $-Mx_5$  konur.  $M > 0$  çok büyük bir sayıdır. Yani amas fonksiyonu büyümek istiyorsak ancak  $-Mx_5$  deðeri nedeniyle kılçılıclektir bu seurun  $x_5 = 0$  alınarak çözülür buda bizim tımarize gelir. problemimiz  $M$ in amaca sahip olsa iddi  $+Mx_5$  deðeri amas fonksiyonu ilave edilindi. Şimdi problemimiz simplex yöntem ile çözeltü.

yani

$$Max Z = 3x_1 + 4x_2 - Mx_5$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 = 2$$

$$3x_1 + 4x_2 - x_4 + x_5 = 12$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

B	C	$c_1$	$c_2$	$c_3$	$c_4$	$c_5$	$c_s$
		3	4	0	0	$M$	0
$\bar{J}$	$\bar{C}_S$	$v_0$	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$
3	<del><math>x_5</math></del>	2	1	1	0	0	$2v_1 = 2$
5	<del><math>x_5</math></del>	3	4	0	-1	1	$12v_5 = 3$
$C_r - z_r$	200	3+ $M$	4+ $M$	0	0	0	1

$\begin{pmatrix} 3 & 0 \\ -4 & 1 \end{pmatrix} \leftarrow$

$v_3$  çıktı  $v_2$  girdi tabancası  $(v_2, v_5)$  olur  
 $(v_2, v_5)^{-1} = ?$

5

$$(V_2, V_5) = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 4 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}^n \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & -4 & 1 \end{pmatrix}$$

1ci satırın (-4) katı  
2ci satırı 1 lave eddiğim ise

$$(V_2, V_5) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ -4 & 1 \end{pmatrix} \text{ elde edildi.}$$

B	C	C <sub>1</sub>	C <sub>2</sub>	C <sub>3</sub>	C <sub>4</sub>	C <sub>5</sub>	-M	Ortak
j	C <sub>j</sub>	V <sub>0</sub>	V <sub>1</sub>	V <sub>2</sub>	V <sub>3</sub>	V <sub>4</sub>	V <sub>5</sub>	
1	C <sub>1</sub>	V <sub>0</sub>	V <sub>1</sub>	V <sub>2</sub>	V <sub>3</sub>	V <sub>4</sub>	V <sub>5</sub>	
2	C <sub>2</sub>	x <sub>2</sub> =2	2	1	1	0	0	
3	C <sub>3</sub>	x <sub>5</sub> = <del>1</del>	-5	0	-4	-1	1	
4	C <sub>4</sub>	2x <sub>2</sub> -2x <sub>3</sub>	-5x <sub>2</sub> -5x <sub>3</sub>	0	-4x <sub>2</sub>	-M	0	

C<sub>1</sub>-2x<sub>2</sub> simplex çarpanları negatif yada sıfırdır. oblayışyla tabana hiz  
bir vektor sokamıyoruz. Ancak V<sub>5</sub> vektörünü  
tabadan çıkaramıyoruz. Burun aralı x<sub>5</sub> ≠ 0  
dereğinde. B<sub>22</sub> eşitlik kısıtına x<sub>5</sub> lave ediyorsuz  
x<sub>5</sub>'in sıfır olması gerekürken x<sub>5</sub>=4 gibi  
değer buluyorsuz bu da bize uygun olmayan  
özümü veriyor.

Örnek problem: Bir üretilen şirketi A, B ve C  
altı 3 tür lastik üretmeliyedir. Bu şirket  
2 adet fabrikaya sahiptir. 1ci fabrikta günlük  
50 tane A lastiği 80 tane B lastiği ve 200 tane  
C lastiği üretiyor ikinci fabrikta ise (gündük)

G 60 tane A - 60 tane B ve 180 tane C lastiği üretilmektedir. Aylık talep 2500 A lastiği + 3000 B lastiği ve 7000 C lastiğidır. 1ci fabrikann günlük masrafı 25000 liradır ve ikinci fabrikann ise 35000 liradır. Bu verilere göre her fabrika ayda kaç gün çalışacaktır?

$x_1$  1ci fabrikann bir ayda çalıştığı gün sayısı

$x_2$	2ci	"	"	"
-------	-----	---	---	---

$$\text{Min } z = 25000x_1 + 35000x_2$$

$$50x_1 + 60x_2 \geq 2500$$

$$80x_1 + 60x_2 \geq 3000$$

$$200x_1 + 180x_2 \geq 7000$$

$$x_1 \leq 30$$

$$x_2 \leq 30$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

1 aylık = 30 gün

elde ediliyor. 1 saatteki bağımsızlık  $x_f$ . 1 saatteki bağımsızlık ise  $x_f' = x_f - x_f''$   $x_f' \geq 0$   $x_f'' \geq 0$   
Örnek problem; bir şirket 2 tür ürün üretilmektedir.

Birinci ürünü 20 \$ ve ikinci ürünü 40 \$ icra etmektedir. Şirket 65

Saat işçi zamanına ve 4 saat makina zamanına 2 ürünü üretilmek için sahiptir işçilerin slave zaman fiyatları 15 \$ ve makina işin 10 \$ dir.

7

Aşağıda verilen tabloda 1ci ve 2ci üretilen ürünlerin  
 malzeme ve işçilik maliyetleri, verilmştir.

	İşçi	Malzeme
Ürün 1	2	1
Ürün 2	1	2

Sirketin maksimum kara ulaşması için gerekli  
 L.P modelini kurunuz  
 $x_1$ : 1ci ürün miktarı

$x_2$ : 2ci ürün miktarı

$$\text{Maliyet} = 30x_1 + 40x_2$$

$$2x_1 + 1x_2 \leq 65$$

$$1x_1 + 2x_2 \leq 45$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$\text{Maliyet} = 30x_1 + 40x_2 - 15x_3'' - 10x_4''$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 = 65 \quad x_3 = x_3' - x_3''$$

$$x_1 + 2x_2 + x_4 = 45 \quad x_4 = x_4' - x_4''$$

$x_3$  ve  $x_4$  ifarettelere bağımsız değişkenlerdir.

$$\text{Maliyet} = 30x_1 + 40x_2 - 15x_3'' - 10x_4''$$

$$2x_1 + x_2 + x_3' - x_3'' = 65$$

$$x_1 + 2x_2 + x_4' - x_4'' = 45$$

$$x_1, x_2, x_3', x_3'', x_4', x_4'' \geq 0$$

8  
8

$$\text{Mak 2} = 2x_1 + x_2$$

$$\text{Mak 2} = 2x_1 + x_2$$

$$x_1 + 2x_2 \leq 24$$

$$x_1 + 2x_2 + x_3 = 24$$

$$4x_1 + x_2 \leq 30$$

$$4x_1 + x_2 + x_4 = 30$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$x_1, \dots, x_4 \geq 0$$

Simpleks yöntemiyle çözelim.

$$\begin{pmatrix} 1 & -1/4 \\ 0 & y_4 \end{pmatrix}$$

B	C	c <sub>1</sub>	c <sub>2</sub>	c <sub>3</sub>	c <sub>4</sub>	ORAN
j	G <sub>j</sub>	v <sub>0</sub>	v <sub>1</sub>	v <sub>2</sub>	v <sub>3</sub>	v <sub>4</sub>
3	0	x <sub>3</sub> =24	1	2	1	0
4	0	x <sub>4</sub> =30	4	1	0	1
$c_{j-2} - c_j$		2	1	0	0	$15\frac{1}{2}$
$c_{j-2} - c_j$						



$v_1$  tabanı seçildi. Çünkü  $c_1 - z_1 = 2$  ve  $x_4$ 'ü tabanı seçmeli  $v_1$  vektörünün bilgisayarına orantılı en küçük oran  $15\frac{1}{2}$  olduğu için buna karşılık  $v_4$  vektörü taban dan seçilecektir.  
Yeni tabanımız  $(v_3, v_1)$  oluyor  $(v_3, v_1)^{-1}$  bulmak için

$$(v_3, v_1) = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 4 & 0 & 1 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & y_4 \end{pmatrix}$$

II.inci satır 4'e bölmeli

$$\sim \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & -y_4 \\ 0 & 1 & 0 & y_4 \end{pmatrix}$$

III.inci satır 1(-1) katı, I.ici satırı 4'e edilecek

$$(v_3, v_1)^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & -1/4 \\ 0 & y_4 \end{pmatrix} \text{ olur. Yukarıda da tabloyla karşılaşılm.}$$



## Yeni tablo

$$\begin{pmatrix} 4/7 & 0 \\ -1/7 & 1 \end{pmatrix}$$

B	C	$c_1$	$c_2$	$c_3$	$c_4$	Oelan
j	$v_0$	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	0elan
2	$x_3 = \frac{33}{2}$	0	$7/4$	1	$-1/4$	$66/7$
1	$x_1 = \frac{15}{2}$	1	$1/4$	0	$1/4$	30
$c_1 - z_1$	$z_0 = 15$	0	$y_1$	0	$-y_2$	

↑

$v_2$  tabanda gider  $c_2 - z_2 = y_2 > 0$  olsan neticesinde en büyük oras  $66/7$  dir oldugu  $v_2$  tabandadır silkeşir. Yeni tabanımız  $(v_2, v_1)$  olur. Tersini alalım.

$$\begin{pmatrix} 7/4 & 0 & 1 & 0 \\ y_4 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{N} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 4/7 & 0 \\ y_4 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

1.ci satır  $4/7$  ile çarpılır.

Birinci satırın  $(-1)$  katı, ikinci satırda 1/4 ile edilir.

$$N \begin{pmatrix} 1 & 0 & 4/7 & 0 \\ 0 & 1 & -1/7 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow (v_2, v_1) = \begin{pmatrix} 4/7 & 0 \\ -1/7 & 1 \end{pmatrix}$$

Yukarıdaki tablo ile çarpılrsa

B	C	$c_1$	$c_2$	$c_3$	$c_4$	Oelan
j	$v_0$	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$x_3/49$
2	$x_1 = \frac{66}{7}$	0	1	$4/7$	$-1/7$	
1	$x_2 = \frac{36}{7}$	1	0	$-1/7$	$2/7$	
$c_1 - z_1$	$z_0 = 138$	0	0	$-3/7$	$-3/7$	

Simplexes çarpanları negatif gelse sıfır olduğu için optimumdur.