

24.11.2020

1

## LINEER PROGRAMLAMA TEORİSİ

Konveks kombinasyon:  $A_1, A_2, \dots, A_n$  vektörlerini (yada noktalarını) göz önüne alalım.  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n \geq 0$   $\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_n = 1$  koşulları altında  $\alpha_1 A_1 + \alpha_2 A_2 + \dots + \alpha_n A_n = A$  vektörüne  $A_1, A_2, \dots, A_n$  vektörlerinin bir konveks kombinasyonu denir.

Ekstrem (uç) Nokta: Konveks bir  $C$  bölgesindeki bir  $X$  noktası  $X$ 'den başka ve birbirinden farklı iki noktanın konveks kombinasyonu olarak ifade edilemiyorsa bu  $X$  noktası ekstrem nokta adını alır.

Teorem: Lineer programlama probleminin uygun çözümleri konveks küme oluşturur.

İspat:  $Ax = b$  (1.1)  $x \geq 0$  (1.2)  $\min z = CX$  (1.3)

Lineer programlama probleminin uygun çözümlerinden herhangi iki tanesi  $u = (u_1, u_2, \dots, u_n)$ ,  $v = (v_1, v_2, \dots, v_n)$  ve bunların herhangi bir konveks kombinasyonu

$$w = (w_1, w_2, \dots, w_n) = \lambda u + (1-\lambda)v \quad 0 \leq \lambda \leq 1$$

olsun.  $w$ 'nin bir uygun çözüm olduğunu göstermek yeter.

1) Önce  $w$ 'nin (1.1) sisteminin bir çözümü olduğunu gösterelim

$$\begin{aligned} Aw &= A(\lambda u + (1-\lambda)v) = \lambda Au + A(1-\lambda)v \\ &= \lambda Au + (1-\lambda)Av \end{aligned}$$

$u$  ve  $v$ 'nin uygun çözüm olduğundan  $Au = b$  ve  $Av = b$  olur.  
 $= \lambda b + (1-\lambda)b = \lambda b + b - \lambda b = b$

[2]

$Aw=b$  eşitliği sağlanır. Şu halde  $w$  bir çözümlüktür.

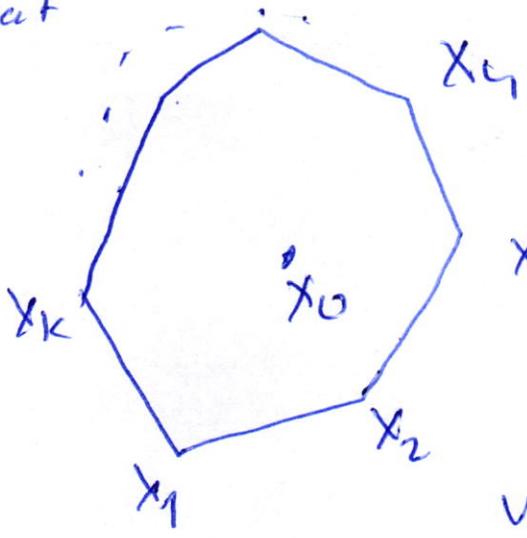
Simdi  $w=(w_1, w_2, \dots, w_n)$  (1.2) kısıtlarını sağladığını'la gösterelim.

$$w = \lambda u + (1-\lambda) v \Rightarrow w_i = \lambda u_i + (1-\lambda) v_i \quad (1 \leq i \leq n)$$

$u_i \geq 0$   $v_i \geq 0$  olduğundan  $0 \leq \lambda \leq 1$  varsayımı altında  $w_i$ 'nin hiçbirini negatif olamaz. yani (1.2) koşulları sağlanır. Şu halde  $w$  bir uygun çözümdür. Herhangi iki uygun çözümlerin herhangi bir konveks kombinasyonu da bir uygun çözümlüktür. İspatlandığından Lineer programlama probleminin uygun çözümleri konveks küme olurlar.

Teorem Lineer programlama probleminde  $z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$  amaç fonksiyonunun minimum değeri  $C$  konveks bölge için uç noktalarının birinde alınır.

İspat



konveks  $C$  bölgesinin birden fazla ekstrem noktası  $(u, c)$

$x_1, x_2, \dots, x_k$  olsun.

$$z = Cx = f(x) \text{ olsun.}$$

Varsayalım. amaç fonksiyonu

Minimum değerini konveks bölgenin  $x_0$  gibi iç noktasında aldığı kabul edelim.

$$f(x_0) \leq f(x) \quad \forall x \in K$$

3

$x_0$  noktası  $x_1, x_2, \dots, x_k$  ekstrem noktalarının

$$x_0 = \sum_{i=1}^k \lambda_i x_i \quad (\lambda_i \geq 0 \quad \sum_{i=1}^k \lambda_i = 1)$$

Şeklinde konveks kombinasyon olarak yazılır.

$$f(x_0) = f\left(\sum_{i=1}^k \lambda_i x_i\right) = \sum_{i=1}^k \lambda_i f(x_i)$$

Şekline gelir.

$f(x_i)$   $1 \leq i \leq k$  lemin en küçüğü yani  $\min_{1 \leq i \leq k} f(x_i) = f(x_t)$  olsun.

$$f(x_0) = \sum_{i=1}^k \lambda_i f(x_i) \geq \sum_{i=1}^k \lambda_i f(x_t)$$

$$f(x_0) \geq \sum_{i=1}^k \lambda_i f(x_t) = \underbrace{(\lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_k)}_1 f(x_t)$$

$$f(x_0) \geq f(x_t) \quad (a)$$

$$(b) \quad f(x_0) \leq f(x) \text{ idi } \quad \forall x \in K \Rightarrow f(x_0) \leq f(x_t)$$

(a) ile (b)den  $f(x_0) = f(x_t)$  olur.

### Problem

$$\text{Maks} = 3x_1 + 4x_2$$

$$2x_1 + 3x_2 \leq 1200$$

$$2x_1 + x_2 \leq 1000 \Rightarrow$$

$$4x_2 \leq 800$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$\text{Maks} = 3x_1 + 4x_2$$

$$2x_1 + 3x_2 + s_1 = 1200$$

$$2x_1 + x_2 + s_2 = 1000$$

$$4x_2 + s_3 = 800$$

Yandaki problemın optimal tablosu aşağıda verilmiştir.

4

B	C	$c_1$	$c_2$	$s_1$	$s_2$	$s_3$
		3	4	0	0	0
1	3	$x_1=450$	1	0	$-\frac{1}{4}$	$\frac{3}{4}$
5	0	$x_5=600$	0	0	-2	2
2	4	$x_2=100$	0	1	$\frac{1}{2}$	$-\frac{1}{2}$
$c_j - z_j$	$z_0=1750$	0	0	$-\frac{3}{4}$	$-\frac{1}{4}$	0

a) ilk kısıtın dual fiyatını yani  $y_1 = ?$

b) Sağ taraftaki ilk kısıtın değişim analizi problemi optimal tablosu değişmedi bulunur

a)  $c_3 - z_3 = -5/4 \Rightarrow z_3 = 5/4 = y_1$

b)  $B_{opt}^{-1} = \begin{bmatrix} -1/4 & 3/4 & 0 \\ -2 & 2 & 1 \\ 1/2 & -1/2 & 0 \end{bmatrix}$

c) ilk kısıt 1200 olduğunda problemi optimal çözümünü bulunur

d)  $x_1$ 'in fiyatında problem optimum kalacak şekilde değişim analizi

$$\begin{bmatrix} x_1 \\ s_3 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -1/4 & 3/4 & 0 \\ -2 & 2 & 1 \\ 1/2 & -1/2 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1200 + D_1 \\ 1000 \\ 800 \end{bmatrix}$$

b)  $x_1 = -300 + \frac{1}{4}D_1 + 1000 \cdot \frac{3}{4} \Rightarrow 750 - 300 - \frac{1}{4}D_1 > 0$

$s_3 = -2000 - 2D_1 + 2000 + 800$

$s_3 = 400 - 2D_1 > 0 \Rightarrow D_1 \leq 200$

$x_2 = 600 + \frac{1}{2}D_1 - 500 > 0$

$450 - \frac{1}{4}D_1 > 0$

$4500 > \frac{1}{4}D_1$

$18000 > D_1$

$100 + \frac{1}{2}D_1 \geq 0$

$\boxed{D_1 \geq -200}$

$\therefore -200 \leq D_1 \leq 200$

c) ilk kısıtın 1300 olması  $D_1 = 100$  olması demekti

$x_1 = 425$

$s_3 = 200$  olur.

$x_2 = 150$

5

		$s_1 \quad s_2 \quad s_3$					
B	C	$c_1$	$c_2$	$c_3$	$c_4$	$c_5$	
		$3+d_1$	4	0	0	0	
j	$c_j$	$v_0$	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$
1	$3+d_1$	$x_1=450$	1	0	$-\frac{1}{4}$	$\frac{3}{4}$	0
5	0	$x_2=400$	0	0	-2	2	1
2	4	$x_3=100$	0	1	$\frac{1}{2}$	$-\frac{1}{2}$	0
$G-z_j$			0	0	$\frac{1}{4}d_1 - \frac{5}{4}$		0

$$0 - \left[ \left(-\frac{1}{4}\right)(3+d_1) + 0(-2) + 2 \right]$$

$$\frac{1}{4}(3+d_1) \neq 2 \quad \frac{3}{4} + \frac{1}{4}d_1 - 2 < 0$$

$$\frac{1}{4}d_1 - \frac{5}{4} < 0 \quad \boxed{d_1 \leq 5}$$

$$- \left( (3+d_1) \frac{1}{4} - 2 \right) < 0$$

$$- \frac{3}{4} - \frac{3d_1}{4} + 2 < 0$$

$$-\frac{1}{4} - \frac{3d_1}{4} < 0$$

$$-\frac{1}{3} < d_1 < 5$$

$$\frac{3}{4}d_1 > -\frac{1}{4}$$

$$G = 3+d_1 \text{ Profit}$$

$$d_1 > -\frac{1}{3}$$

$$-\frac{1}{3} + 3 < c_1 < 3 + 5$$

$$\frac{8}{3} \leq c_1 \leq 8$$

6

Bir okul 400 öğrenci için bir gezi düzenliyor. Seçilen şirket ise 50 koltuklu 10 otobüs ve 40 koltuklu 8 otobüs satın alıyor. Fakat şirketin elinde 9 sofa bulunmaktadır. küçük otobüsler için 800\$ ve büyük otobüsler için 600\$ dir. Bu gezi için hangi otobüsten kaçar tane gereksinimi vardır ki gezi en düşük fiyatta mal edilsin.

$$\text{Min } z = 600x + 800y$$

$$40x + 50y \geq 400$$

$$x + y \leq 9$$

$$x \geq 0, y \geq 0$$

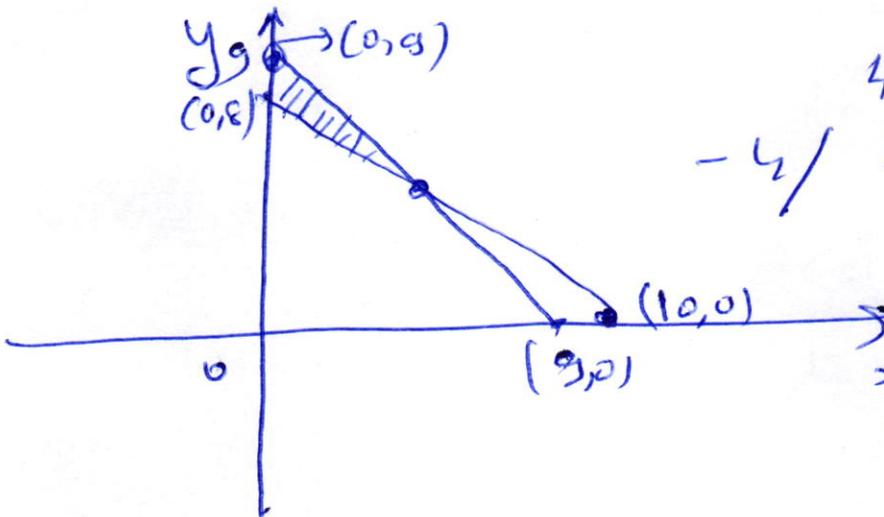
$$4x + 5y = 40$$

$$x + y = 9$$

$x$ : küçük otobüs sayısı

$y$ : büyük otobüs sayısı

$$y = 0 \quad x = 10$$
$$x = 0 \quad y = 8$$



$$4x + 5y = 40$$

$$-4x - 4y = -36$$

$$4x + 5y = 40$$
$$-4x - 4y = -36$$

$$\boxed{y = 4}$$

$$4x + 5 \cdot 4 = 40$$

$$4x = 20$$

$$\boxed{x = 5}$$

$$\text{Min } z = 600x + 800y \mid = 6200$$
$$= 600x + 800y \mid (5, 4)$$

7

Bir şirket  $T_1, T_2, T_3$  şeklinde 3 tür ürün üretmektedir. Bu ürünlerin hammaddesi  $M_1$  ve  $M_2$  dir. Aşağıdaki tabloda  $T_1, T_2$  ve  $T_3$  'ün gereksinim düzeyi  $M_1$  ve  $M_2$  hammaddelerinin miktarlarını (sayılarını) vermektedir. Elde bulunan  $M_1$  ve  $M_2$  hammaddeleri sırasıyla 1000 ve 1200 tane dir. Araştırmalara göre  $T_1, T_2$  ve  $T_3$  ürünlerine toplam talep en az 500 tane dir. Bu şirket talebi karşılayabilir mi? Eğer karşılayamaz ise Ne kadar  $T_1, T_2, T_3$  'e ihtiyacı olacaktır.

	Her $T_1, T_2$ ve $T_3$ için gerekli hammadde sayıları		
Hammadde sayıları	$T_1$	$T_2$	$T_3$
$M_1$	3	5	6
$M_2$	5	3	4

$x_1$ : üretilecek  $T_1$  ürününün sayısı

$x_2$ : "  $T_2$  " "

$x_3$ : "  $T_3$  " "

$$3x_1 + 5x_2 + 6x_3 \leq 1000$$

$$5x_1 + 3x_2 + 4x_3 \leq 1200$$

$$x_1 + x_2 + x_3 \geq 500$$

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

$$3x_1 + 5x_2 + 6x_3 + x_4 = 1000$$

$$5x_1 + 3x_2 + 4x_3 + x_5 = 1200$$

$$x_1 + x_2 + x_3 - x_6 + x_7 = 500$$

8

B	C	$e_1$	$e_2$	$e_3$	$e_4$	$e_5$	$e_6$	$e_7$	
		0	0	0	0	0	0	1	
1	$g$	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$	$v_6$	$v_7$	$0z$
4	$0$	$x_1=1000$	3	5	6	1	0	0	$1000/3$
5	$0$	$x_5=1200$	5	3	4	0	1	0	$1200/5$
7	$1$	$x_7=500$	1	1	1	0	0	-1	$500/1$
$c_j - z_j$	500	-1	-1	-1	0	0	1	0	

$$\begin{pmatrix} 1 & -3/5 & 0 \\ 0 & 1/5 & 0 \\ 0 & -1/5 & 1 \end{pmatrix} \leftarrow$$



$v_1$  girer  $v_5$  çıkar.

$$(v_4, v_1, v_7) N \begin{pmatrix} 1 & 3 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$N \begin{pmatrix} 1 & 3 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1/5 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} N \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & -3/5 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1/5 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & -1/5 & 1 \end{pmatrix}$$

B	C	$e_1$	$e_2$	$e_3$	$e_4$	$e_5$	$e_6$	$e_7$	
		0	0	0	0	0	0	1	
1	$g$	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$	$v_6$	$v_7$	$0z$
4	$0$	$x_4=250$	0	$16/5$	$18/5$	1	$3/5$	0	$87.5$
1	$0$	$x_1=240$	1	$3/5$	$4/5$	0	$1/5$	0	$400$
7	$1$	$x_7=260$	0	$2/5$	$1/5$	0	$-1/5$	-1	$650$
$c_j - z_j$	$200$	0	$-2/5$	$-1/5$	0	$1/5$	1	0	

$$\begin{pmatrix} 5/16 & 0 & 0 \\ -3/16 & 1 & 0 \\ -2/16 & 0 & 1 \end{pmatrix} \leftarrow$$

$v_2$  girer  $v_4$  çıkar.

$$(v_2, v_1, v_7) N \begin{pmatrix} 14/5 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 3/5 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 2/5 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$N \begin{pmatrix} 1 & 5/16 & 0 & 5/16 & 0 & 0 \\ 3/5 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 2/5 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

9

$$\begin{pmatrix} 1 & 5/16 & 0 & 5/16 & 0 & 0 \\ 0 & -3/16 & 0 & -3/16 & 1 & 0 \\ 0 & -2/16 & 1 & -2/16 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

B	C	$c_1$	$c_2$	$c_3$	$c_4$	$c_5$	$c_6$	$c_7$	
		0	0	0	0	0	0	1	
j	$c_j$	$v_0$	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$	$v_6$	$v_7$ Ord
2	0	$x_2=87.5$	0	1	18/16	5/16	3/16	0	0
1	0	$x_1=187.5$	1	0	1/8	-3/16	7/80	0	0
7	1	$x_7=225$	0	0	-20/80	-2/16	-22/80	-1	1
$c_j - z_j$	$z_0=225$	0	0	0	20/80	2/16	22/80	1	0

$x_7=225$  bitim karşılama yapılacak