

## DOĞRUSAL PROGRAMLAMADA PRIMAL VE DUAL İLİŞKİSİNİN İRDELENMESİ VE BİR ÖRNEK UYGULAMASI

The primal and dual problem's focuses in Linear Programming

Sait PATIR\*

### ÖZET

Doğrusal programlama,işletme sorunlarında kullanılan optimallik tekniklerinden biridir. Doğrusal programlama probleminin birinci şekline asıl veya primal problem denir.Bu problemin simetriğine ikincil veya dual problem denir. Primal problemi dual probleme çevirirken ,değerler aynı kalırken dönüşüme uğrarlar.

Bu çalışmada, primal problemin duale dönüştürülmesi irdelenmiş ve seçilen örnek problem her iki şekle göre çözümlenerek, sonuçları karşılaştırılmıştır.

**Anahtar Kelimeler:** Doğrusal programlama,Primal problem,Dual problem,Dualite

### ABSTRACT

Linear Programming (LP) is one of the techniques which is used for solving problems. The basic form of Linear programming problem is called Primal problem. The symmetric of this problem is called secondary or Dual problem. While primal problem is changed into dual problem its value is constant.

This study focused on that how primal problem change to the dual problem by illustrating a case.

**Keywords:** Linear Programming, Primal problem, Dual Problem, Duality

### I.GİRİŞ

Doğrusal programlama yöntemi,optimum kılma amacı ve sınırlayıcı şartların doğrusal fonksiyon ile ele alınması varsayımına dayanmaktadır<sup>1</sup>. Doğrusal programlama(DP),diğer bir çok matematik,istatistik modeller gibi çok sayıda işletme problemine ,yaklaşık optimum çözümler bulabilen ,kapasite kullanma miktarı sınırlı,kolay ve basit bir model grubunun arama ve deneme esasına dayanan çözümleri, değişkenler arasındaki ilişkilerin doğrusal

---

\* İnönü Üniversitesi, İktisadi ve İdari Bilimleri Fakültesi,İşletme Bölümü Sayısal Yöntemler Ana Bilim Dalı Öğretim Üyesi,Malatya.

olduğu hallerde kullanılabilir bir işletme ve sanayi mühendisliği aracıdır<sup>2</sup>. Başka bir ifadeyle, DP, sınırlı kaynakların en etkin bir biçimde nasıl kullanılması gerektiğini saptama tekniği ve bir karar verme aracıdır<sup>3</sup>.

Yani DP, değişkenlere ve kısıtlayıcılara bağlı olarak amaç fonksiyonunu en uygun (maksimum ve minimum) kılmaya çalışır<sup>4</sup>. Doğrusal programlama problemi ise, doğrusal bir fonksiyonu, eşitsizlik ve eşitlik şeklindeki doğrusal kısıtlayıcıları ile, maksimize veya minimize eden bir problemdir<sup>5</sup>. Genel olarak, bir doğrusal programlama problemi aşağıdaki gibi ifade edilebilir

$$\text{Amaç Fonksiyonu} \rightarrow Z_{\max/\min} = \sum_{j=1}^n C_j X_j$$

$$\text{Kısıtlayıcılar} \rightarrow \sum_{j=1}^n a_{ij} X_j \{ \geq, =, \leq \} b_i, \{ i = 1, 2, \dots, m \}$$

$$\text{Pozitif Olma} \rightarrow X_j \geq 0, \{ j = 1, 2, \dots, n \}$$

DP problemi, genel bir çözüm metodunun geliştirilmesi için standart form olarak adlandırılan genel formatta ifade etmek gerekir. Standart formun özellikleri ;

- negatif olmayan sağ taraf sabitleriyle birlikte, bütün kısıtlar eşitlik haline dönüştürülmeli,
- değişkenlerin tamamı pozitif olmalı ve
- amaç fonksiyonu maksimize ve minimize olmalıdır<sup>6</sup>.

---

<sup>1</sup> Yılmaz Tulunay ;**Matematik Programlama ve İşletme Uygulamaları**, Bayrak Matbaacılık, İstanbul 1987, s.257.

<sup>2</sup> İlhami, Karayalçın., (1993), **Yöneylem-Hareket-Araştırması, Operations Research**, Geliştirilmiş 3. Baskı. Mentş Kitapevi. İstanbul. 1993, s.111.

<sup>3</sup> Hülya H, Tütek., Şevkinaz Gümüšoğlu., **Sayısal Yöntemler Yönetmel Yaklaşım**, Genişletilmiş 2. Basım .Beta Yayınevi, İstanbul, 1994, s.113.

<sup>4</sup> Ahmet Öztürk., (1992), **Yöneylem Araştırması**, Genişletilmiş III. Basım, Uludağ Üniversitesi Basımevi., 1992, s.17.

<sup>5</sup> Bazaraa, M.S., Jarvis, J., J. (1977), **Linear Programming And Network Flows**, John Wiley – Sons, Inc, Canada-America., 1977, s.2-6 .

<sup>6</sup> Taha Hamdy., **Operations Research, An Introduction**, Fourth Edition, Collier Macmillan. inc. Canada-America, 1987, s.65.

## II. DP'DA KULLANILAN TEMEL KAVRAMLAR

Bir doğrusal programlama probleminin çözümünde kullanılan kavramlar problemin çözümünü anlamak için önem arz etmektedir.

*Temel Çözüm*(Basic Solution); cebirsel olarak (n-m) değişken kümesinden sıfıra eşitlenmek üzere kurulan birik(unique) çözümdür<sup>7</sup>.

*Mümkün Temel çözüm*(Feasible Basic Solution);bütün (m) değişkenleri negatif olmamayı sağlayan temel çözümdür<sup>8</sup>.

*Mümkün Olmayan Temel Çözüm*(Infeasible Basic Solution);değişkenlerinin biri veya daha fazlası negatif değer alabilen temel çözümdür.<sup>9</sup>

*Temel Değişken*(basic variables);başlangıç temel çözüme (initial basic solution) giren değişkenlere temel değişken denir.Başlangıç çözüme giremeyenlere de temel olmayan değişkenler(nonbasic variables) denir<sup>10</sup>.

*Aylak Değişken*(Slack Variable:Si) ( $\leq$ ) şeklindeki her bir kısıtı, eşitlik şekline dönüştürürken, gölge (slack) değişken ilave edilir. Bu değişken amaç fonksiyonunda sıfır katsayıyla gösterilir ve temel çözüm sürecinde yer alır.

*Artık Değişken*(Surplus Variable:Vi)  $\geq$  şeklindeki her bir kısıt,eşitlik şekline dönüştürülürken, bir artık değişken çıkarılır Artık değişken, eşitliğin sol tarafında yer alır ve negatif katsayılı bir değişken olarak gösterilir.Amaç fonksiyonunda katsayısı sıfırdır,optimal çözüme sonradan girebilir<sup>11</sup>.

*Yapay (Suni) Değişken*(Artificial Valuables: Ai);  $\geq$  ve  $=$  şeklindeki her bir kısıta yapay değişken ilave edilir.Başlangıç temel çözümde yer alır. Maksimizasyon amaçlı bir

<sup>7</sup> Hamdy,..s,69.

<sup>8</sup> Ahmet Acar., Linear Programming For Managerial Decision , A Non- Algorithmic Approach With Computer Applications,Middle East Technical University,Ankara,1989,s.115.

<sup>9</sup> Acar,s.115.

<sup>10</sup> Wagner,H,M., **Principles Of Operations Research With Applications To Managerial Decisions**,Prentice-Hall.Inc.,Canada-America,1969..s.103.

problemdede,yapay deęişkenin katsayısı  $(-M)$ 'dir,minimum amaçlı problemde ise  $(M)$ 'dir.Optimal çözümde yer almaz<sup>12</sup> .

*İterasyon*; Simpleks yöntemle mümkün temel çözümlerinden hareketle,temel çözümlerin elde edildięi yinelenen aşamalardır<sup>13</sup>.

### III. DP'DA PRİMAL PROBLEM İLE DUAL PROBLEMİN İLİŞKİSİ

Her doğrusal programlama probleminin ilişkili olduęu bir ikiz problemi vardır.Herhangi bir doğrusal programlama problemi primal ve asıl olarak adlandırılırken dięerine yani ikizine dual (dualite) veya ikilik adı verilir<sup>14</sup>.Dualite kavramı,doğrusal programlamaya özgün bir kavram deęildir,matematik,fizik,istatistik ve mühendislikte de ortaya çıkmaktadır.Dualiteden doğrusal programlama sorunlarında hem

kurumsal hem pratik açıdan yararlanılmaktadır.Bunları aşığıdaki gibi sıralayabiliriz<sup>15</sup>.

- Bazı durumlarda dual sorunu çözmek,primali çözmekten daha kolaydır.
- Dualite başlangıç çözümün mümkün olmadığı durumlarda simpleks yöntemini kullanmaya imkan tanır.Bu teknik dual simpleks olarak adlandırılır.
- Dualite doğrusal programlama sorunlarını açıklayan güçlü teoremler ortaya koyar.
- Bir primal sorunun dual çözümü matematiksel özelliklerinin yanı sıra önemli ekonomik yorumlar getirir.
- Dualite bir doğrusal programlama sorununun formulasyonundaki yada katsayılarındaki deęişmelerin çözümü nasıl etkileyeceğini araştırmada (yani duyarlılık analizinde) kullanılır.

---

<sup>11</sup> İbrahim Eroęlu.,İbrahim Güngör.,**Primal-Dual Doğrusal Programlama Modelleri Arasındaki İlişkiler**,SDÜ,İ.İ.B.F,Dergisi,1997.s.96.

<sup>12</sup> Wagner,a,g,e,s.112.

<sup>13</sup> Eroęlu,a,g,e,s.96.

<sup>14</sup> Öztürk,a,g,e,s.92

<sup>15</sup> Tütek,a,g,e,s,174.

Verilen her bir doğrusal problem Canonical<sup>16</sup> formda bir primal problemdir. Aşağıda genel(canonical) formatta bir primal-dual problemini görebiliriz.

**Tablo.1. Primal Dual İlişkisinin Genel Görünümü**

Primal Problem	Dual Problem
$Z_{\max} = \sum_{j=1}^n c_j x_j$	$W_{\min} = \sum_{i=1}^m b_i y_i$
Kısıtlar $\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i (i = 1, 2, \dots, m)$	Kısıtlar $\sum_{i=1}^m a_{ij} y_i \geq c_j (j = 1, 2, \dots, n)$
Pozitif Olma $x_i \geq 0$	Pozitif Olma $y_j \geq 0$

#### IV.PRİMALİN DUALE DÖNÜŞTÜRÜLME KURALLARI

Bir primal problemi duale dönüştürülürken aşağıdaki değişiklikler yapılır<sup>17</sup>.

- Primal problem maksimizasyon amaçlı ise, bunun duali bir minimizasyon problemidir.
- Primal problemin amaç katsayıları, dual problemin sağ taraf sabitlerini oluşturur.
- Primal probleminin sağ taraf sabitleri, dual probleminin amaç katsayılarını oluşturur.
- Primal problemin kısıtlayıcı sayısı, dual problemin değişken sayısına eşittir.
- Primal problemin değişken sayısı, dual problemin kısıt sayısına eşittir.
- Maksimizasyon amaçlı primal problemde kısıtlayıcıların yönü( $\leq$ ) şeklinde iken, minimizasyon amaçlı dual problemin kısıtlayıcıların yönü( $\geq$ ) şeklinde olur.
- Her iki problemdeki değişkenler negatif olmamalıdır.
- Primal problemin değişkenleri işareti sınırlanmamış ise, bunların karşılığı dual kısıtlayıcıları(=) eşitlikte olur.

<sup>16</sup> Bazaraa, a,g,e, s..5

i) Primal problemin kısıtlayıcıları(=)eşitlikte ise,bunlara karşılık gelen dual değişkenlerin işareti sınırlanmamış olur.

j) Simetri kuralı gereği ,dual problemin duali primal problem olacaktır .

Primal ile dual arasındaki benzer özellikleri görmek için, geliştirilen iki teorem vardır.Bunlar sırasıyla aşağıdaki gibi özetlenebilir.

### **Teorem 1.**

Primal problemin optimal çözümü  $X_T = T^{-1} \cdot b$  ve buna karşılık gelen amaç fonksiyon değeri  $C_T X_T$  olsun. Dual problem optimal çözümü  $w = C_T T^{-1}$  olup amaç fonksiyon değeri  $C_T X_T$  ye eşittir.

Primal problem bir maksimum problemi olsun

$$\text{Max} = cx$$

$$ax \leq b$$

$$x \geq 0$$

Problemin duali aşağıdaki gibidir.

$$\text{Min} = b' w \geq c'$$

$$a' w \geq c'$$

$$w \geq 0$$

Teoremin geçerliliği için iki sonucun elde edilmesi gerekir,bunlar;

1)  $X$ , primal problemin optimal mümkün çözümü, $w$ , de dual problemin optimal mümkün bir çözümü göstermek üzere,

$$w'b \geq cx$$

olur.Buradan,

$x$  ve  $w$  birer optimal mümkün çözüm olduğundan

$$ax \leq b$$

$$x \geq 0$$

---

<sup>17</sup> Öztürk,a.g.e,s.97.

$$a'w \geq C'$$

$$w \geq 0$$

olacaktır. Kısıtlayıcıları ifade eden eşitsizlikleri  $w' \geq 0$  ve  $x \geq 0$  ile çarpınca

$$w'ax \leq w'b$$

$$w'ax \geq cx$$

elde edilecektir, buradan:

$$w' b \geq cx$$

olacaktır<sup>18</sup>.

2) Primal (max) problemi ve dual (min) probleminin, her ikisinin de optimal mümkün çözümü elde edilebiliyorsa<sup>19</sup>. Bunlar ya birbirlerine eşittirler, yada dual (min) değeri primal (max) değerinden büyüktür.

$$Z_{\max} = Y_{\min} \text{ veya;}$$

$$Z_{\max} \leq Y_{\min} \text{ olacaktır.}$$

3) Şayet primal problem sınırsız bir çözüme sahipse, dual problem de mümkün bir çözüm değildir<sup>20</sup>.

### **Teorem II.**

Primal problemin optimal değeri  $x_j^*$   $j=1,2,3,\dots,n$  ve bunun dual optimal çözümü  $y_i^*$   $i=1,2,\dots,m$  olsun. Her ikisi de optimal olmak şartıyla aşağıdaki ifadeler yazılabilir.

$$y_i^* \cdot \left( \sum_{j=1}^n (a_{ij}x_j^* - b_i) \right) = 0, \quad \text{için } i = 1,2,\dots,m$$

$$x_j^* \cdot \left( \sum_{i=1}^m (a_{ij}y_i^* - c_j) \right) = 0, \quad \text{için, } j = 1,2,\dots,n$$

<sup>18</sup> Zeki Avraloğlu; **Doğrusal Programlama ve Tarımsal İşletmelerde Bir Uygulama**, Ankara İktisadi ve Ticari İlimler Akademisi İstatistik ve Temel Bilimler Fakültesi, Yayın No:139-1981/1, Ankara 1981, s.160.

<sup>19</sup> Geniş Bilgi İçin Bakınız: S. John Croucher: "Operations Research" A First Course, Pergamon Pres, New York, 1980

Problemin (primal-dual) kısıtlardan birinde, bir gölge(slack) değişken varsa, bunun ilişkili olduğu diğer problemdeki değişkenin değeri sıfıra eşit olacaktır. Bu teoreme tamamlayıcı gevşeklik( complementary slackness) adı da verilmektedir<sup>21</sup>.

Aşağıda genel (canonical) formda verilen problemde bunu görebiliriz.

$$(I)\text{maksimize } \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

kısıtlar

$$(II) \quad \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_j \quad \text{için, } i= 1,2,\dots,h \leq m$$

$$(III) \quad \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = 0 \quad \text{için, } i= h+1,h+2,\dots,m$$

$$(IV) \quad x_j \geq 0 \quad \text{için, } j= 1,2,\dots,k \leq n$$

$$(V) \quad x_j \text{ işareti sınırlanmamış, } j= k+1,k+2,\dots,n.$$

Ve

$$(I')\text{miniimize } \sum_{i=1}^m b_i y_i \quad \text{kısıtlar}$$

$$(II') \quad \sum_{i=1}^m a_{ij} y_i \geq c_j \quad \text{için, } j= 1,2,\dots,k$$

$$(III') \quad \sum_{i=1}^m a_{ij} y_i = 0 \quad \text{için, } j= k+1,k+2,\dots,n$$

$$(IV') \quad y_i \geq 0 \quad \text{için, } i= 1,2,\dots,h$$

$$(V') \quad y_i \text{ işareti sınırlanmamış, } i= h+1,h+2,\dots,m.$$

---

<sup>20</sup> Acar,,a,g,e,s,236.

<sup>21</sup> Wagner,a,g,e. s,134-140.



Dual teorem her iki problem için geçerlidir . Diğer bir anlatımla,primal ve dual sorunların optimal çözümünde,problemlerden birinde gölge değişkenler çözümde ise,diğer problemde bu değişkene karşılık gelen değişken sıfıra eşittir.Eğer kısıt,eşitlik olarak sağlanır ve gölge değişkeni sıfıra eşit olursa diğer problemde,bu kısıta karşılık gelen değişken çözümdedir<sup>22</sup> . Primal dual ilişkisini aşağıdaki gibi özetleyebiliriz.

**Tablo.2.Primal Dual İlişkisindeki Dönüşüm Kuralları**

Primal(maksimize)	Dual(minimize)
Amaç Fonksiyon	Sağ Taraf Sabiti
Sağ Taraf Sabiti	Amaç Fonksiyon
J' ninci Sütun Katsayıları	J' ninci Satır Katsayıları
İ' ninci Satır Katsayıları	İ' ninci Sütun Katsayıları
J' ninci Negatif Olmayan Değişken	J' ninci $\geq$ Şeklindeki Bir Eşitsizlik İlişkisi
J' ninci İşareti Sınırlanmamış Bir Değişken	J' ninci Eşitlik Şeklindeki Bir İlişki
İ' ninci $\leq$ Şeklindeki Bir Eşitsizlik İlişkisi	İ' ninci Negatif Olmayan Bir Değişken
İ' ninci Eşitlik Şeklindeki Bir İlişki	İ' ninci İşareti Sınırlanmamış Bir Değişken

KAYNAK:Harvey M,Wagner:" Principles Of Operations Research With Applications To Managerial Decisions"Prentice-Hall.İnc.,Canada-America,1969.s.137.

Primal ile dual arasındaki dönüşümü aşağıdaki gibi özetleyebiliriz.

<sup>22</sup> Tütek,a.g.e,s.184

**Tablo3.Primal Problemin Duale Dönüştürülmesi**

Primal Problem	Dual Problem
$Z \text{ max}/(\text{min}) = \sum_{j=1}^n c_j x_j$	$W \text{ min}/(\text{max}) = \sum_{i=1}^m b_i y_i$
İ.Primal Kısıt	J.Dual Değişken
$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i \quad \rightarrow$	Yi kısıtsız
$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \geq b_i \quad \rightarrow$	Yi $\geq 0$
$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i \quad \rightarrow$	Yi $\leq 0$
J.Primal Değişken	İ.Dual Kısıt
$x_j = \text{kısıtsız} \quad \rightarrow$	$\sum_{i=1}^m a_{ij} y_i = c_j$
$x_j \geq 0 \quad \rightarrow$	$\sum_{i=1}^m a_{ij} y_i \geq c_j$
$x_j \leq 0 \quad \rightarrow$	$\sum_{i=1}^m a_{ij} y_i \leq c_j$

KAYNAK:Frederick S.Hillier,Gerald J.Lieberman:"Introduction to Operations Research",Fourth Edition, Holden-Day,İnc, California,1986.s.150-151.

### ÖRNEK PROBLEM(I)

Primal Problem

Standart Primal Problem

$$Z_{\max}=6x_1+8x_2$$

$$Z_{\max}=6x_1+9x_2+0S_1+0S_2+0S_3$$

$$\text{Kısıtlar } 4x_1+2x_2 \leq 30$$

$$4x_1+2x_2+S_1=30$$

$$2x_1+4x_2 \leq 24$$

$$2x_1+4x_2+S_2=24$$

$$3x_1+x_2 \leq 22$$

$$3x_1+x_2+S_3=22$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$x_1, x_2, S_1, S_2, S_3 \geq 0$$

Problemin simpleks yöntemle çözümü sonunda oluşan optimal değerleri aşağıdaki gibidir.

**Tablo.4.Örnek Problem(I)'in Çözüm Sonucu**

TEMEL	X <sub>1</sub>	x <sub>2</sub>	S <sub>3</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>3</sub>	Ç:V
6x <sub>1</sub>	1	0	1/3	0	0	6
8x <sub>2</sub>	0	1	-1/6	1/4	0	3
0s <sub>3</sub>	0	0	-5/6	-1/4	1	1
C-Z	0	0	-2/3	-2	0	60

Dual Problem

$$W_{\min}=30Y_1+24Y_2+22Y_3$$

$$4Y_1+2Y_2+3Y_3 \geq 6$$

$$2Y_1+4Y_2+Y_3 \geq 8$$

$$Y_1, Y_2, Y_3 \geq 0$$

Standart Dual Problem

$$W_{\min}=30Y_1+24Y_2+22Y_3+MA_1+0V_1+MA_2+OV_2$$

$$4Y_1+2Y_2+3Y_3+A_1-V_1=6$$

$$2Y_1+4Y_2+Y_3+A_2-V_2= 8$$

$$Y_1, Y_2, Y_3, A_1, A_2, V_1, V_2 \geq 0$$

**Tablo.5.Örnek Problem(I) İçin Dual Çözümünün Sonucu**

Temel	Y1	Y2	Y3	A1	V1	A2	V2	Ç.V
30Y1	1	0	5/6	1/3	-1/3	-1/6	1/6	2/3
24Y2	0	1	-1/6	-1/6	1/6	1/3	1/3	5/3
C-Z	0	0	1	M-6	6	M-3	3	60

Örnek problem(1) 'in çözüm sonucundan yukarıdaki teoremlerin geçerliliği görülmektedir.

Bunlar;

Teorem 1 in geçerliliği olan  $Z=W$  sağlanmıştır.

$$Z_{\max}=60 = W_{\min}=60$$

Teorem 11 'nin geçerliliği olan;

$$X_3 Y_1 = 0, \rightarrow 0.1/3 = 0$$

$$X_4 . Y_2 = 0, \rightarrow 0.5/3 = 0$$

$$X_5 . Y_3 = 0, \rightarrow 1.0 = 0$$

Elde edilmişlerdir.Ayrıca,her iki tablonun optimal son tablosunun (c-z) satırına bakarak hangi değişkenin çözüme gireceğini ve ne değer alacaklarını da bulmak mümkündür. Örneğin,dual tablodan bakarak; $X_1$ ,değişkenin 6 değeriyle, $X_2$ ,değişkeninde 3 değeriyle primalde çözüme gireceği görülmektedir. Aynı şekilde primal tabloya bakarak  $Y_1$ 'in  $2/3$  la , $Y_2$ ' nin de 2 değeriyle çözüme gireceği görülmektedir .

### ÖRNEK PROBLEM (2)

PRİMAL PROBLEM

DUAL PROBLEM

$$Z \max = 6X_1+7X_2$$

$$W_{\min} = 5Y_1+7Y_2+2Y_3+4Y_4$$

$$\text{Kısıtlar } 3X_1+4X_2 \leq 30$$

$$\text{kısıtlar } Y_1+Y_2+Y_3+Y_4 \geq 3$$

$$4 X_1+3X_2 \geq 26$$

$$Y_1+2Y_2+2Y_4 \geq 5$$

$$X_1 + X_2 = 8$$

$$Y_1 \geq 0, Y_2 \leq 0, Y_3, \text{kısıtsız}$$

$$X_1, X_2 \geq 0$$

**Tablo.6.Örnek Problem (2) İçin Primal Dual Dönüşümü**

Primal Problemin Standart Şekli	Her Bir Kısıt İçin Dual Değişken
$Z_{\max}=6X_1+7X_2+0X_3+0X_4+0X_5-MX_6$ Kısıtlar $3X_1+4X_2+X_3=30 \rightarrow$ $4X_1+2X_2+X_4-X_5=26 \rightarrow$ $X_1+X_2+X_6=8 \rightarrow$ $X_1,X_2, X_3,X_4,X_5,X_6 \geq 0$	Y1 Y2 Y3
Primal Kısıtlayıcılar	Dual Değişken
$X_j \leq 30 \rightarrow$ $X_j \geq 26 \rightarrow$ $X_j = 8 \rightarrow$	$Y1 \geq 0$ $Y2 \leq 0$ Y3, kısıtsız
Dual Problem	Dual Kısıtların Primal Değişkenleri
$W_{\min}=30Y_1+26Y_2+8Y_3$ Kısıtlar $3Y_1+4Y_2+Y_3 \geq 6$ $4Y_1+3Y_2+Y_3 \geq 7$ $Y_1 \geq 0$ $-Y_2 \geq 0$ $Y_2 \geq -M$ $Y_3 \geq -M$ $Y_1, Y_2, Y_3, \text{kısıtsız}$	$\rightarrow X_1$ $\rightarrow X_2$ $\rightarrow S_1$ $\rightarrow A_1$ $\rightarrow V_1$ $\rightarrow A_2$

Primal ve Dual problemleri ayrı ayrı simpleks yöntemle çözelim.

**Tablo.7. Örnek Problem(2) 'nin Primal Çözümü**

Aşama	Tem.	6X1	7X2	0S1	-MA1	0V1	-MA2	Ç.V
0	0S1	3	4	1	0	0	0	30
	-MA1	4	3	0	1	-1	0	26
	-MA2	1	1	0	0	0	1	8
	C-Z	6+5M	7+4M	0	0	M	0	34M
1	0S1	0	7/4	1	-3/4	0	3/4	22/2
	6X1	1	3/4	0	1/4	0	-1/4	13/2
	-MA2	0	1/4	0	-1/4	1	1/4	3/2
	C-Z	0	5/2+	0	-3/2	0	3/2	39
			1/4M		-3/4M		-1/4M	-3/2M
2	0S1	0	0	1	1	-7	-1	0
	6X1	1	0	0	1	-3	-1/2	2
	7X2	0	1	0	-1	4	1	6
	C-Z	0	0	0	-M+1	-M-10	-4	54

Çözüm sonunda  $X_1=2, X_2=6$   $Z_{max}=54$  elde edilmiştir.

Primalin dual çözümünde, kısıtsız ve  $Y_j \leq 0$  eşitliğini sağlamayan  $Y_2$  ve  $Y_3$  değişkenleri aşağıdaki gibi tanımlamak gerekir.

$$Y_2 = Y_2' - Y_2'' \quad Y_3 = Y_3' - Y_3''$$

Buna göre dual problemin standart formu aşağıdaki gibi olacaktır.

$$W_{min} = 30Y_1 + 26Y_2' - 26Y_2'' + 8Y_3' - 8Y_3'' + MA_1 + MA_1 + 0V_1 + 0V_2$$

$$3Y_1 + 4Y_2' - 4Y_2'' + Y_3 - Y_3' + A_1 - V_1 = 6$$

$$4Y_1 + 3Y_2' - 3Y_2'' + Y_3 - Y_3' + A_2 - V_2 = 5$$

$$Y_1, Y_2', Y_2'', Y_3, Y_3', A_1, A_2, V_1, V_2 \geq 0$$

Problemin çözümü aşağıdaki gibidir.

**Tablo 8: Örnek Problem (2)'nin Dual Çözümü**

AŞM	T.	Y1	Y2'	Y2''	Y3'	Y3''	A1	A2	V1	V2	Ç.V
0	MA1	3	4	-4	1	-1	1	0	-1	0	6
	MA2	4	3	-3	1	-1	0	1	0	-1	7
	C-Z	-7M +30	-7M +26	7M -26	-2M +8	+2M -8	0	0	M	M	13M
1	Y2'	3/4	1	-1	1/4	-1/4	1/4	0	-1/4	0	6/4
	MA2	7/4	0	0	1/4	-1/4	-3/4	1	3/4	-1	10/4
	C-Z	-7/4M +42/4	0	0	-1/4M +6/4	1/4M -6/4	1/4M -26/4	0	26/4- 3/4M	M	156/4 10/4M
2	Y2'	0	1	-1	64/448	- 64/448	124/428	- 12/28	-124/ 428	12/2 8	192 /448
	Y1	1	0	0	4/28	-4/28	-12/28	4/7	12/28	-4/7	40/28
	C-Z	0	0	0	0	0	M+3.24	M-6	2	6	54

$$Y_3 = Y_3 - Y_3' = 0.5 - 0 = 0.5$$

$$Y_2 = Y_2 - X_4 = 2.5 - 0 = 2.5 \quad W_{\min} = 54 \text{ olarak gerçekleşmiştir.}$$

Örnek problemin sonucundan Teorem 1'in birinci sonucu elde edilmiştir.Yani Primal problemin çözümü  $Z_{max}=54$ ,ve dual problemin çözüm sonucu  $W_{min}=54$  dir.

Teorem I için problemin optimal sonucu=.  $Z_{max} = W_{min}=54$  elde edilmiştir.

Teorem 11 için , örnek problemde aşağıdaki sonuçları çıkarabiliriz.

$$X1.Y7= 2.0 = 0$$

$$X2.Y8= 2.5.0 = 0$$

$$X3.Y1= 0.5.0 = 0$$

$$X4.Y2=0.2.5 = 0$$

Elde edilmiştir.Böylece örnek problemde(11) de her iki teoremin geçerliliği görülmektedir.

#### **4.PRİMAL DUAL İLİŞKİSİNİN EKONOMİK YORUMU**

Dual değişkenlerin optimal değerleri gölge fiyatlar olarak adlandırılır.Gölge fiyatlar,herhangi bir üretim kaynağının miktarını bir birim arttırması veya azaltması durumunda amaç fonksiyonda meydana gelecek artış veya azalış olarak tanımlanır.Dual problemlerde,elverişli kaynakların en etkin dağıtımı, tüm kaynakların toplam marjinal değerlerini(maliyetlerini) kısıtlayıcılara bağlı kalarak ürün kârından az olmayacak şekilde en küçükleme yani minimumu yapılarak sağlanır.<sup>23</sup>.Modelde bulunan sağ taraftaki sabit değerler sınırlı kaynakların miktarını belirtirken,gölge fiyatlar da, primal modelin optimum çözümünden de anlaşılacağı gibi, her kaynağın biriminin değerini gösterirler. Optimal çözümde,fazla kapasitesi bulunan herhangi bir kaynak için sıfır gölge fiyat söz konusudur<sup>24</sup>.Primal problemlerdeki kaynakların kullanılarak,bir birim mamul üretilmesi halindeki kârdeki artışı gösteren bir kâr maksimizasyonu olurken,bunun duali eldeki hammadde ve diğer girdilerindeki birim maliyet azalışını gösteren gölge fiyatları için bir maliyet minimizasyonu olacaktır.

---

<sup>23</sup> Öztürk;a.g.e.s,103.

<sup>24</sup> Tulunay;,a.g.e. s,257-272



## 5. UYGULAMA

Uygulama alanı olarak bir tekstil işletmesi seçilmiştir. Bu işletme ürünlerini;resmi ve özel kuruluşlara ,şahıs ve dış ülke ihracatına yönelik olarak,pamuk ve sentetikten elde etmektedir.Ürünlerin çok geniş bir yelpazesi bulunmaktadır ve on sekiz ürün çeşidi tespit edilmiştir.Ürünler, üretime dört farklı departmanda işlenerek elde edilmektedirler.Departmanlarda kullanılan makineler saat olarak kısıtlara alınmıştır.Birim maliyetlerin en azını elde etmek üzere pirimal problemin modeli aşağıdaki gibi oluşturulmuştur.

Karar değişkenleri;

- X1=Goblen döşemelik üretim miktarı (metre),
- X2=Lüks goblen üretim miktarı (metre),
- X3=Süper goblen üretim miktarı (metre),
- X4=Jakarlı döşemelik üretim miktarı (metre),
- X5=Polyesterli perde üretim miktarı (metere),
- X6=Sentetik perdeler üretim miktarı (metre),
- X7=Jakar perdeler üretim miktarı (metre),
- X8= Yatak örtüsü üretim miktarı (metre),
- X9=Karyola örtüsü üretim miktarı (metre),
- X10=Pike örtüsü üretim miktarı(metre),
- X11=Erbaş için yazlık elbiselik kumaş üretim miktarı (metre),
- X12=Yazlık elbiselik kumaş üretim miktarı(metre),
- X13=Mevsimlik elbise kumaşı üretim miktarı(metre),
- X14=Kışlık elbise kumaşı üretim miktarı(metre),
- X15=Yazlık gömlek kumaşı üretim miktarı(metre),
- X16=Mevsimlik gömlek kumaşı üretim miktarı(metre),
- X17=Kışlık gömlek kumaşı üretim miktarı (metre),

X18= Erbaş için kışlık kumaş üretim miktarı(metre).

Amaç satırdaki maliyetler bir metre kumaşın işlenme maliyeti olarak alınmış ve kısıtlayıcılarda bu mamullerin işlenme süreleri makine saati üzerinden hesaplanmıştır.Ürünler sırasıyla ; iplik,dokuma ihzar,dokuma mamul ve terbiye bölümlerinde işlenmektedirler. Kısıtlayıcıların sağ taraf sabitlerini makinelerin günlük çalışma saatlerini dakikaya çevrilerek hesaplanmıştır. Maliyetler (TL olarak) 1/1000'le çarpılarak verilmiştir ,uygulamanın doğrusal programlama modeli aşağıdaki gibidir.

$$ZMin=6700X1+7500X2+8000X3+7000X4+5000X5+6000X6+6750X7+11000X8+6000X9+4000X10+4500X11+6000X12+3500X13+6600X14+3500X15+3500X16+5500X17+7000X18$$

Kısıtlar

$$.010X1+.015X2+.017X3+.015X4+.010X5+.009X6+.011X7+.020X8+.015X9+.017X10+.009X11+.018X12+.010X13+.022X14+.015X15+.009X16+.019X17+.010X18 \geq 1100$$

$$.018X1+.010X2+.019X3+.022X4+.018X5+.008X6+.018X7+.030X8+.018X9+.016X10+.010X11+.017X12+.020X13+.021X14+.017X15+.007X16+.018X17+.018X18 \geq 1080$$

$$.020X1+.020X2+.020X3+.010X4+.022X5+.011X6+.020X7+.018X8+.010X9+.011X11+.019X12+.018X13+.018X14+.019X15+.011X16+.020X17+.017X18 \geq 1140$$

$$.025X1+.018X2+.017X3+.008X3+.019X4+.019X5+.017X6+.010X7+.022X8+.005X9+.009X10+.018X11+.020X12+.022X13+.009X14+.022X15+.017X16+.022X17+.009X18 \geq 1350$$

$$X1,X2,X3,X4,\dots,X18 \geq 0$$

Problem QSB paket programıyla çözülmüştür,yedi iterasyon sonundaki değerler şöyledir.

$$X15=73333,336 \text{ birim, } Zmin= 256666676 \text{ olmaktadır.}$$

Daha sonra problemin duali alınmış ve aşağıdaki değerler elde edilmiştir.

$$Wmax=1100Y1+1080Y2+1140Y3+1350Y4$$

Kısıtlar

$$.010Y1+.018Y2+.020Y3+.025Y4 \leq 6700$$

$$.015Y1+.010Y2+.020Y3+.018Y5 \leq 7500$$

$$.017Y1+.019Y2+.020Y3+.018Y4 \leq 8000$$

$$.015Y1+.022Y2+.010Y3+.008Y4 \leq 7000$$

$$.010Y1+.018Y2+.022Y3+.019Y4 \leq 5000$$

$$.009Y1+.008Y2+.011Y3+.017Y4 \leq 6000$$

$$.011Y1+.018Y2+.020Y3+.010Y4 \leq 6750$$

$$.020Y1+.030Y2+.018Y3+.022Y4 \leq 11000$$

$$.015Y1+.018Y2+.010Y3+.005Y4 \leq 6000$$

$$.017Y1+.016Y2+.018Y3+.009Y4 \leq 4000$$

$$.009Y1+.010Y2+.011Y3+.018Y4 \leq 4500$$

$$.018Y1+.017Y2+.019Y3+.020Y4 \leq 6000$$

$$.010Y1+.020Y2+.018Y3+.022Y4 \leq 3500$$

$$.022Y1+.021Y2+.018Y3+.009Y4 \leq 6600$$

$$.015Y1+.017Y2+.019Y3+.017Y4 \leq 3500$$

$$.009Y1+.007Y2+.011Y3+.017Y4 \leq 3500$$

$$.009Y1+.018Y2+.020Y3+.022Y4 \leq 5500$$

$$.010Y1+.018Y2+.017Y3+.009Y4 \leq 7000$$

$$Y1, Y2, Y3, Y4 \geq 0$$

Problem iki iterasyon sonucunda aşağıdaki değerleri bulunmuştur.

$Y1=109374,98$ ,  $Y4= 109375,01$ ,  $W_{max}=267968750$  olarak gerçekleşmiştir.

$Z_{min} < W_{max}$  olarak gerçekleşmiştir. Dual çözüm sonucu, primal çözümün bir üst sınırını oluşturmuştur.

## 6.SONUÇ VE ÖNERİLER

Doğrusal programlama işletmelerde ortaya çıkan problemler için kullanılan bir optimallik tekniğidir. Doğrusal programlamada primal ile Dual ilişkisini ve çözüm sürecini ele aldık ve ekonomik yorumu üzerinde durmaya çalıştık. Farklı ve çeşitli ürünler üreten işletmeler için primal çözüm süreci uzun olabilir veya mümkün sonucu vermeyebilir. Bu nedenle modeli

oluşturulan problemin duali alınarak çözümlenebilir. Büyük ölçekli ve çok sayıda mamul üreten işletmeler için primal çözüm süreci yerine dual çözümü önere bilinir.

## KAYNAKÇA

- Acar.,A, **Linear Programming For Managerial Decision , A Non- Algorithmic Approach With Computer Applications**,Middle East Technical University,Ankara,1989,s.115.
- Başar; F,2002, **Lineer Cebir**,Uğurel Matbaası Mimar Sinan Cad..No.31,s,141-190,Malatya.
- Bazaraa Mokhtar,S,Jarvis J,1987, **Lineer Programming and Network Flowns**,John Wiley & Sons Canada/America ,s,160.
- Eroğlu,A.,Güngör,İ.,1977,**Primal-Dual Doğrusal Programlama Modelleri Arasındaki İlişkiler**,S .Demirel Üniversitesi,İktisadi ve İdari Bilimler fakültesi Dergisi,s,95-108.
- Fredrich S,Hillier and Gerald J,Lieberman, 1986,**İntroduction to Operations Research Fourt Edition**,Holden Day,Inc,s,134-167, America,1986.
- Groucher J, S,1980,**Operations Research A First Course**,Pergoman Pres, New York ,1980.
- Karayalçın.,İ,(1993),**Yöneylem-Hareket-Araştırması,Operations Research**,Geliştirilmiş 3.Baskı.Menteş Kitapevi.İstanbul.1993,s.111.
- Hamdy.T.,**Operations Research,An İntroduction**,Fourth Edition,Collier Macmillan.inc.Canada-America,1987,s.65.
- Öztürk.,A,(1992),**Yöneylem Araştırması**,Genişletilmiş III.Basım,Uludağ Üniversitesi Basımevi.,1992,s.17.
- Tulunay;Y,**Matematik Programlama ve işletme Uygulamaları**,Bayrak Matbaacılık, ,İstanbul 1987, s,257
- Tütek ,H H.,, Gümüsoğlu.,Ş ,**Sayısal Yöntemler Yönetmel Yaklaşım**, Genişletilmiş 2.Basım .Beta Yayinevi,İstanbul,1994,s.113
- Wagner,H,M., **Principles Of Operations Research With Applications To Managerial Decisions**,Prentice-Hall.Inc.,Canada-America,1969..s.103.
- Yılmaz;Z,1995,**Sayısal Yöntemler**,Uludağ Üniversitesi Basımevi Bursa.