DP SIMPLEKS ÇÖZÜM

- → Simpleks Yöntemi, amaç fonksiyonunu en büyük (maksimum) veya en küçük (minimum) yapacak en iyi çözüme adım adım yaklaşan bir algoritma (hesaplama yöntemi)'dir.
- ▶ Bu nedenle, probleme bir uç noktasından başlayarak optimuma daha yakın bir ikincisine, oradan bir üçüncüsüne ... atlayarak en iyi çözümü veren uç noktasına ulaşmamızı sağlar.

- Yöntem, problemin matematiksel olarak belirtilmesini zorunlu kılar.
- ➡ Bu nedenle kısıtlayıcıların eşitsizlikler veya eşitlik, amaç fonksiyonunun da doğrusal bir fonksiyon halinde matematiksel olarak ifade edilmesi gerekir.

$$Z_{\text{max}} = c.x$$

$$a.x \leq b$$

Simpleks Yönteminde, problemin çözümünde izlenecek yol;

Problemin modeli (Standart Model) kurulduktan sonra:

- Modeldeki tüm kısıtlayıcılar (eşitsizlik veya eşitlikler) yeni değişkenler ilavesiyle eşitlik haline dönüştürülür, yeni model yazılır("Kanonik Model")
- Başlangıç simpleks tablosu kurulur ve
- Aşamalar halinde optimum çözüme ulaşılır.

Simpleks Yönteminde Kullanılan İlave Değişkenler (Eşitliğin yönüne göre):

Kısıtın eşitsizlik yönü	Değişken	a katsayısı	c katsayısı
<u> </u>	Aylak (Gevşek)	+1	0
<u>></u>	Artık (Boş)	-1	0
	Yapay (Suni)	+1	Max:-m Min:+m
=	<u>Yapay (Suni)</u>	+1	Max:-m Min:+m

Aylak değişkenler diğer değişkenler gibi çözüme girer, fakat bunların değerleri, kullanılmayan kapasiteleri ve hammaddelerin miktarlarını gösterirler.

(1) Eğer

$$a.x \leq b$$

İse eşitlik haline dönüştürmek için:

- eşitsizliğe +x (<u>aylak)</u> değişkeni eklenir.
- c katsayısı sıfırdır.

$$a.x + x = b$$
a:+1
c:0

***Bu ilaveler yapılırken birim matris oluşmasına dikkat edilmelidir.

(2)

Eğer

$a.x \ge b$

ise eşitlik haline dönüştürmek için:

- eşitsizlikten -x (artık) değişkeni çıkartılır.
- c katsayısı sıfırdır.
- ikinci olarak +x (*suni*) değişkeni eklenir,
- → Zmax'da c katsayısı -m (m: en büyük sayı)
- Zmin'de c katsayısı +m

 $a.x - \dot{x} + \dot{x} = b$

artık değişken

a: -1

c: 0

suni değişken

a: +1

c: m

***Bu ilaveler yapılırken birim matris oluşmasına dikkat edilmelidir.

(3)
Eğer
$$a.x = b$$
ise

- Sadece +x (suni) değişkeni eklenir
- Zmax'da c katsayısı -m

(m : en büyük sayı)

Zmin'de c katsayısı +m

$$a.x + x = b$$

<u>suni</u> değişken

a:+1

c:m

***Bu ilaveler yapılırken birim matris oluşmasına dikkat edilmelidir.

Örnek:

Zmaks =
$$5X1 + 7X2$$

 $2X1 + 4X2 \le 15$
 $6X1 + 9X2 = 10$
 $9X1 + 2X2 \ge 28$

Kanonik Model

Zmaks =
$$5X1 + 7X2 + 0X3 - mX4 - mX5 + 0X6$$

 $2X1 + 4X2 + X3 = 15$
 $6X1 + 9X2 + X4 = 10$
 $9X1 + 2X2 + X5 - X6 = 28$

Birim Matris

<u>Örnek 2.80</u>

Bir motosiklet şirketi piyasaya gençlerin yaz aylarında tatilde binebilmesi için küçük boyda ve değişik tipte bisiklet ile motosiklet imal etmeyi planlamaktadır. Şirket bu iki imalatını iki ayrı işlemin yapıldığı I ve II nolu atölyelerinde gerçekleştirmektedir.

Yönetici ne kadar bisiklet ve motosiklet imal etsin ki kar en büyük (maksimum) olsun?

		Ma	llar		
Atölyeler		Bisiklet Motosiklet		Kapasite (saat) (b)	
		İşlem zamanı	(saat/ad.)(a)		
I		6	4	120	
I		3	10	180	
Kar (T	L/ad.)	45	55		
Karar	Simge	$\mathbf{X_1}$	\mathbf{X}_{2}		
Değ.	Birim	adet	adet		
(c)	(c) Tür Tam		Tam sayı		
Ek Bilgi	Ek Bilgi Üretim periyodu belirtilmemiş				
Problem	Türü	Tam Sayılı Doğı	rusal Programlan	na	

Model: Doğrusal Programlama Modeli (Standart Model)

$$Z_{\text{max}} = 45x_1 + 55x_2$$

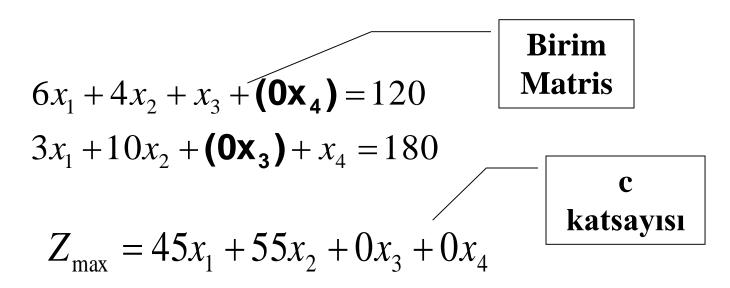
$$6x_1 + 4x_2 \le 120$$

$$3x_1 + 10x_2 \le 180$$

$$x_1, x_2 \ge 0$$

Problemde, kısıtlayıcıları eşitlik haline dönüştürmek için aylak değişken kullanılacaktır.

Eşitsizliğin işareti ≤ olduğundan aylak değişkenler eşitsizliğin sol tarafına eklenir.



Kar	c	45	55	0	0	Çözüm	Oran (b/x _{as})
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_1	$\mathbf{X_2}$	X_3	X ₄	vektörü (b)	
0	X_3	6	4			120	
0	X_4	3	10			180	
Z							
c -	Z						

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm	
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_1	$\mathbf{X_2}$	\mathbf{X}_3	X_4	vektörü (b)	Oran (b/x _{as})
0	\mathbf{X}_3	6	4	1	0	120	
0	\mathbf{X}_4	3	10	0	1	180	
Z							
c -	Z						

Birim Matris oluşturulur

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm	
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	X_1	X_2	\mathbf{X}_3	X ₄	vektörü (b) 120	Oran (b/x _{as})
0	X_3	6	4	1	0	120	
0	X_4	3	10	0	1	180	
Z		0,	0	0	0	0	
c -	Z						

 $0 \times 6 = 0$

 $0 \times 3 = 0$

Toplami= 0

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm	
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_{1}	$\mathbf{X_2}$	\mathbf{X}_3	X ₄	vektörü (b)	Oran (b/x _{as})
0	X_3	6	4	1	0	120	
0	$\mathbf{X_4}$	3	10	0	1	180	
Z		0	0	0	0	0	
c -	Z	45	55	0	0		

45 - 0 = 45

Anahtar Sütun

(1. İterasyon)

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm	Oran (b/x _{as})
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_{1}	\mathbf{X}_2	\mathbf{X}_3	X ₄	vektörü (b) 120	
0	X_3	6	4	1	0	120	
0	$\mathbf{X_4}$	3	10	0	1	180	
z		0	0	0	0	0	
c -	Z	45	55	0	0		

Maksimizasyon probleminde Anahtar Sütun seçiminde c-z satırındaki pozitif en büyük sayı seçilir (55)

Başlangıç Simpleks Tablo (1. İterasyon)

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm	
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_{1}	\mathbf{X}_2	\mathbf{X}_3	X ₄	vektörü (b) 120	Oran (b/x _{as})
0	X_3	6	4	1	0	120	30
0	X_4	3	10	0	1	180	18
Z		0	0	0	0	0	
c -	Z	45	55	0	0		

120 / 4 = 30

180 / 10 = 18

Başlangıç Simpleks Tablo (1. İterasyon)

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm	Oran (b/x _{as})	
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_{1}	\mathbf{X}_2	X_3	X_4	vektörü (b)		
0	X_3	6	4	1	0	120	30	
0	$\mathbf{X_4}$	3	10	0	1	180	18	
z	;	0	0	0	0	0		
c -	Z	45	55	0	0			

Maksimizasyon probleminde Anahtar Satır seçiminde sıfır ve negatifler göz önüne alınmaz. *Oranlar* içerisinde Pozitif en küçük sayı seçilir (18)

Anahtar Satır

Anahtar satırda neden en küçük (b/a) sayı seçilir:

b'ler artan kapasitedir. a'lar o kapasiteden kullanılan miktardır. **b/a** ise, seçilen anahtar sütundaki değişkenin alabileceği en yüksek değeri (örneğin bitkinin ekilebileceği alanı) gösterir.

- 1.kısıt (örneğin alan) açısından $\underline{\mathbf{b}_1/\mathbf{a}} = 15$ da
- 2.kısıt (örneğin işgücü) açısından $\underline{\mathbf{b}_2/\mathbf{a}} = 30$ da
- 3.kısıt (örneğin alan) açısından $\underline{\mathbf{b}_3/\mathbf{a}} = 12$ da ise,

bunlardan en küçüğü alınmak zorundadır ki diğer kaynak kısıtlarını da sağlasın. En büyüğü alınırsa, diğer kaynak kısıtlarını sağlamaz. Sıfır veya negatif olması da onun ekilemeyeceğini gösterir.

(1. İterasyon)

Anahtar Eleman

Kar	c	45	55	0 /	0	Çözüm	
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	X_1	\mathbf{X}_2	X_3	\mathbf{X}_4	vektörü (b)	Oran (b/x _{as})
0	X_3	6	4 /	1	0	120	30
0	X_4	3	10	0	1	180	18
Z		0	0	0	0	0	
c -	Z	45	55	0	0		

Temel değişken vektöründe x_4 yerine x_2 gelecektir.

Birinci Simpleks Tablo (1. İterasyon)

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm	
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	X ₁	X_2	X_3	X ₄	vektörü (b)	Oran (b/x _{as})
0	X_3						
55	\mathbf{X}_{2}	3/10	10/10	0/10	1/10	180/10	
Z							
c -	Z						

Anahtar elemanın bulunduğu satırdaki öğeler anahtar elemana (10) bölünür

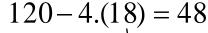
Yeni X3 satırı

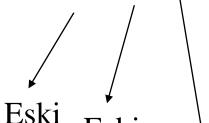
$$6 - 4.(3/10) = 24/5$$

$$4 - 4.(1) = 0$$

$$1-4.(0)=1$$

$$0 - 4.(1/10) = -2/5$$





Eski

X3

X3 te

Anaht

ar

Sütun değeri

Yeni tabloda ilk yazılan satır değerleri

Z satırı

$$X_1 = (0.24/5) + (55.3/10) = 33/2$$

$$X_2 = (0.0) + (55.1) = 55$$

$$X_3 = (0.1) + (55.0) = 0$$

$$X_4 = (0.-2/5) + (55.1/10) = 11/2$$

$$b = (0.48) + (55.18) = 990$$

C- Z satırı

$$X_1 = 45 - 55.(3/10) = 57/2$$

$$X_2 = 55 - 55.(1) = 0$$

$$X_3 = 0 - 55.(0) = 0$$

$$X_4 = 0 - 4.(1/10) = -11/2$$

Simpleks Yöntemi (iki tablo birlikte)

Kar	С	45	55	0	0	Çözüm	Oran (b/x _{as})
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_1	\mathbf{X}_2	\mathbf{X}_3	X_4	vektörü (b)	
0	X_3	6	4	1	0	120	30
0	X_4	3	10	0	1	180	18
7	Z	0	0	0	0	0	
c ·	- Z	45	55	0	0		

Kar	С	45	55	0	0	Çözüm	
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	X_1	X_2	X ₃	X_4	vektörü (b)	Oran (b/x _{as})
0	X_3	24/5	0	1	-2/5	48	
55	\mathbf{X}_2	3/10	1	0	1/10	18	
7	Z	33/2	55	0	11/2	990	
c - z		57/2	0	0	-11/2		

$$6-4.(3/10) = 24/5$$

$$4-4.(1) = 0$$

$$1-4.(0) = 1$$

$$0-4.(1/10) = -2/5$$

$$120-4.(18) = 48$$

 C-Z satırının tamamı 0 (sıfır) ya da negatif olana kadar çözüme devam edilir.

Birinci Simpleks Tablo (2. İterasyon)

Kar –	c	45	55	0	0	Cözüm		
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_1	\mathbf{X}_2	X ₃	X_4	Çözüm vektörü (b)	Oran (b/x _{as})	
0	X ₃	24/5	0	1	-2/5	48	10	
55	\mathbf{X}_2	3/10	1	0	1/10	18	60	
Z		33/2	55	0	11/2	990		
c -	c - z		0	0	-11/2			

Birinci Simpleks Tablo (2. İterasyon)

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm vektörü (b)		
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_{1}	\mathbf{X}_2	X_3	\mathbf{X}_4		Oran (b/x _{as})	
0	X_3	24/5	0	1	-2/5	48	10	
55	\mathbf{X}_2	3/10	1	0	1/10	18	60	
Z	;	33/2	55	0	11/2	990		
c -	c - z		0	0	-11/2			

Maksimizasyon probleminde Anahtar Satır seçiminde sıfır ve negatifler göz önüne alınmaz. Oranlar içerisinde Pozitif en küçük sayı seçilir (10)

Birinci Simpleks Tablo (2. İterasyon)

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm vektörü (b)	Oran (b/x _{as})
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_{1}	\mathbf{X}_2	X ₃	X ₄		
0	X_3	/ 24/5	0	1	-2/5	48	10
55	X_2	3/10	1	0	1/10	18	60
Z		33/2	55	0	11/2	990	
c -	c - z		\setminus 0	0	-11/2		

Anahtar Eleman

Temel değişken vektöründe x_3 yerine x_1 gelecektir.

İkinci Simpleks Tablo (2. İterasyon)

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm vektörü (b)	Oran (b/x _{as})
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_{1}	X_2	X_3	X_4		
45	\mathbf{X}_1	1	0	5/24	-1/12	10	
55	\mathbf{X}_{2}						
Z							
c - z							

Anahtar elemanın bulunduğu satırdaki öğeler anahtar elemana bölünür

İkinci Simpleks Tablo (2. İterasyon)

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm vektörü (b)	Oran (b/x _{as})
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_{1}	$\mathbf{X_2}$	X_3	X_4		
45	$\mathbf{X_1}$	1	0	5/24	-1/12	10	
55	\mathbf{X}_2	0	1	-1/16	1/8	15	
Z							
c - z							

İkinci Simpleks Tablo (2. İterasyon)

Kar	c	45	55	0	0	Çözüm	
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_1	X_2	X_3	X_4	vektörü (b)	Oran (b/x _{as})
45	\mathbf{X}_{1}	1	0	5/24	-1/12	10	
55	$\mathbf{X_2}$	0	1	-1/16	1/8	15	
Z		45	55	95/16	25/8	1275	
c - z		0	0	-95/16	-25/8		

İkinci Simpleks Tablo (Final Tablo)

Kar	С	45	55	0	0	Çözüm	
Katsayısı (c)	Temel değişken vektörü	\mathbf{X}_1	X_2	X_3	X_4	vektörü (b)	ı Oran
45	$\mathbf{X_1}$	1	0	5/24	-1/12	10	
55	$\mathbf{X_2}$	0	1	-1/16	1/8	15	
Z		45	55	95/16	25/8	1275	
c - z		0	0	-95/16	-25/8		

Simpleks Çözüm Sonuçları Özeti ve Yorumu

	Çözüm Vektörü (X)	C-Z	Açıklama
Karar Değişkenleri	Optimum Çözüm (Solution Value)	Azalan Gelir (Artan Maliyet) (Reduced cost)	Çözümde yer almayan değişkenin çözüme girmesi halinde gelirde oluşacak azalma (maliyette oluşacak artış)
X1 X2	10 15	0 0	İkinci Opt. Çözüm? Xi = 0 ve (C-Z)'si de 0 ise ikinci optimum çözüm vardır
Kısıtlar- İlave Edilen Değişkenler	Artan Kapasite (Slack or Surplus)	Gölge Fiyat (Shadow price)	İlgili kapasitenin bir birim arttırılmasıyla gelirde oluşacak artış (maliyette oluşacak azalma)
X3	0	-95/16= - 5.94	
X4	0	-25/8= - 3.13	
	Zmaks = 1275		

DP PROBLEMLERININ ÇÖZÜMÜNDE KULLANILABİLECEK BİLGİSAYAR YAZILIMLARI

- 1. LİNDO
- 2. QSB
- 3. WINQSB

LINDO

THIS IS LINDO (LINEAR, INTERACTIVE, DISCRETE OPTIMIZER), COPYRIGHT (C) 1986, 1987 LINDO SYSTEMS. LINDO IS LICENSED MATERIAL WITH ALL RIGHTS RESERVED. COPYING EXCEPT AS AUTHORIZED IN LICENSE AGREEMENT IS PROHIBITED.

LINDO SOLVES LINEAR, INTEGER, AND QUADRATIC PROGRAMS ENTERED IN NATURAL FORM. THE FOLLOWING WOULD BE VALID INPUT:

MAX 2X + 3Y ST 4X + 5Y < 9 7X + 6Y < 13 END GO

TO LEARN THE AUAILABLE COMMANDS TYPE "COMMANDS". TO GET HELP FOR A PARTICULAR COMMAND, TYPE "HELP name" WHERE "name" IS THE COMMAND NAME. FOR MORE HELP ON ENTERING A FORMULATION, TYPE "HELP MAX".

TO GET OUT OF A COMMAND WHICH IS PROMPTING FOR INPUT, TYPE EITHER "END" OR SIMPLY A CARRIAGE RETURN. YOU WILL RETURN TO COMMAND MODE. SEE SPECIFIC COMMANDS FOR THE EFFECT IF ANY, ON PROCESSING DONE BY THAT COMMAND.

LINDO

TO LEARN THE AUAILABLE COMMANDS TYPE "COMMANDS". TO GET HELP FOR A PARTICULAR COMMAND, TYPE "HELP name" WHERE "name" IS THE COMMAND NAME. FOR MORE HELP ON ENTERING A FORMULATION, TYPE "HELP MAX".

TO GET OUT OF A COMMAND WHICH IS PROMPTING FOR INPUT, TYPE EITHER "END" OR SIMPLY A CARRIAGE RETURN. YOU WILL RETURN TO COMMAND MODE. SEE SPECIFIC COMMANDS FOR THE EFFECT IF ANY, ON PROCESSING DONE BY THAT COMMAND.

--MORE--

MAXIMUM SIZE OF INPUTS ARE:

INPUT MA	X. SIZE
NONZEROES COLUMNS	32000 3999
ROWS	1999
INTEGER VARIABLES	1000
UAR/ROW NAME CHARACTERS	8

LINDO ÖRNEK:

Model

```
: MAX 2X+3Y
? ST
? 4X+5Y<9
? 7X+6Y<13
? END
```

ÇÖZÜM SONUCU

```
90
LP<sup>-</sup>OPTIMUM FOUND AT STEP
        OBJECTIVE FUNCTION VALUE
        1)
              5.40000000
 UARIABLE
                                    REDUCED COST
                   VALUE
                      .000000
                                          .400000
                    1.800000
                                          .000000
             SLACK OR SURPLUS
       ROW
                                     DUAL PRICES
        2)
                      _ AAAAAAA
                                          .600000
                                          .000000
                    2.200000
NO. ITERATIONS=
   RANGE(SENSITIUITY) ANALYSIS?
```

DUYARLILIK ANALİZLERİ SONUÇLARI

DO RANGE(S	ENSITIUITY> ANA	LYSIS?	
RANGES IN	WHICH THE BASIS	IS UNCHANGED:	
VARIABLE X Y	CURRENT COEF 2.000000 3.000000	OBJ COEFFICIENT RANGES ALLOWABLE INCREASE .400000 INFINITY	ALLOWABLE DECREASE INFINITY .500000
ROW 2 3	CURRENT RHS 9.000000 13.000000	RIGHTHAND SIDE RANGES ALLOWABLE INCREASE 1.833333 INFINITY	ALLOWABLE DECREASE 9.000000 2.200000

QSB - WINQSB

Problemin Modeli (Normal form) QSB

🧸 örnek 2-80				
C1	6X1+4X2<=120			
	OBJ/Constraint/VariableType/Bound			
Maximize	45X1+55X2			
C1	6X1+4X2<=120			
C2	3X1+10X2<=180			
Integer:				
Binary:				
Unrestricted:				
X1	>=0, <= M			
X2	>=0, <=M			

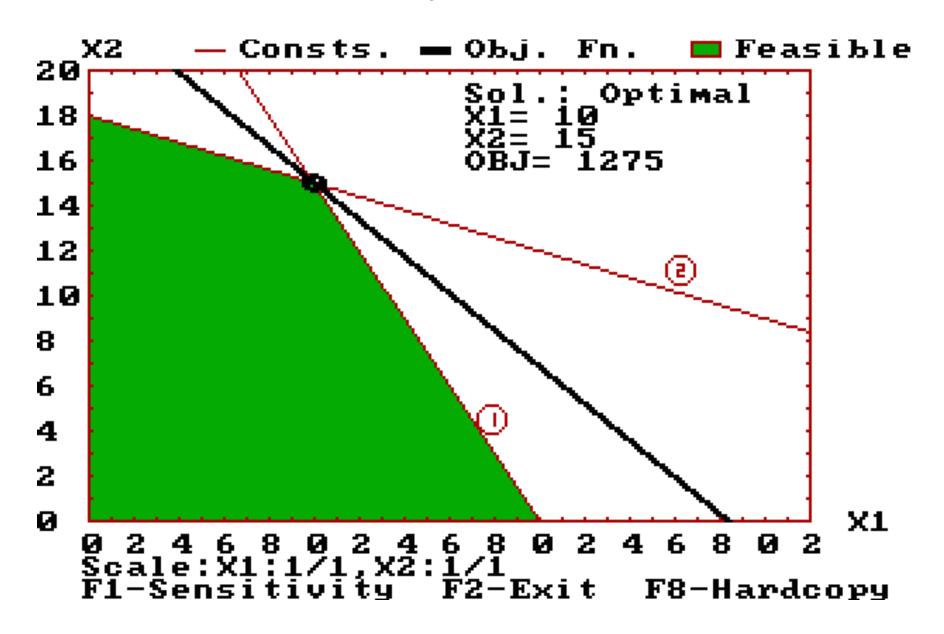
Problemin Modeli (Matris form) (WINQSB)

Variable>	X1	X2	Direction	R. H. S.
Maximize	45	55		
C1	6	4	<=	120
C2	3	10	<=	180
LowerBound	0	0		
UpperBound	М	М		
VariableType	Continuous	Continuous		

ÖNEMLİ

- WinQSB yazılımına model verisi girilirken
 - Kesir ayıracı olarak nokta (.) kullanılacak, virgül kullanılmayacak (Örnek: 3.27)
 - Bin ayıracı kullanılmayacak (Örnek: 12500)
- WinQSB yazılımı model çıktısı yorumlanırken:
 - Sayıda virgül (,) varsa, kesir ayıracıdır
 - Sayıda nokta varsa, bin ayıracıdır (Örnek: 47.800,5000)

Grafik Çözüm (QSB)



Simpleks Çözüm Aşamaları (QSB)

Başlangıç Simpleks Tablo

Initial tableau

		X1	X2	S1	\$2		B(i)
Basis	C(j)	45.00	55.00	0	0	B(i)	A(i,j)
S1	0	6.000	4.000	1.000	0	120.0	0
S2	9	3.000	10.00	0	1.000	180.0	0
C(j)- * 1	Z(j) Big M	45.00 0	55.00 0	0	0	0	

Birinci İterasyon

Iteration **S2** B(i) X1 **X2 S1** Basis C(j) 45.00 55.00 0 0 B(i) A(i,j) 81 0 6.000 4.000 1.000 0 120.0 30.00 **S2** 3.000 10.00 0 1.000 180.0 18.00 45.00 | 55.00 0 Ø Ø C(j)-Z(j) 0 0 * Big M 0 Ø

Current objective function value (Max.) = 0

Highlighted variable is the entering or leaving variable

Entering: X2 Leaving: S2

Birinci Simpleks Tablo (İkinci İterasyon)

	Iteration 2							
		X1 X2 S1 S2					B(i)	
Į	Basis	C(j)	45.00	55.00	0	0	B(i)	A(i,j)
Î	S1	0	4.800	0	1.000	400	48.00	10.00
ٳ	X2	55.00	0.300	1.000	0	0.100	18.00	60.00
ĺ	C(j)- * I	Z(j) Big M	28.50 0	9 9	0 0	-5.50 0	990.0 0	

Current objective function value (Max.) = 990

Highlighted variable is the entering or leaving variable

Entering: X1 Leaving: S1

İkinci Simpleks Tablo (Son) (Optimum çözüm bulundu)

Final tableau (Total iteration = 2)

			X1	X2	81	\$2		B(i)
-	Basis	C(j)	45.00	55.00	0	0	B(i)	A(i,j)
	X1	45.00	1.000	0	0.208	083	10.00	0
-	X2	55.00	9	1.000	063	0.125	15.00	0
ا	C(j)- * I	Z(j) Big M	9 9	Ø Ø	-5.94 0	-3.13 0	1275 0	

(Max.) Optimal OBJ value = 1275

Optimum Çözüm Sonucu:

		Sur	Summarized Results for ddd Page						
ٳٞ	Variables No. Names		Opportunity Cost	Variables No. Names		Opportunity Cost			
ٳٞ	1 X1 2 X2	+10.000000 +15.000000	0 0	3 S1 4 S2		+5.9375000 +3.1250000			
ĺ)	Maximum val	lue of the OI	3J = 1275	Iters. = 2	(—————————————————————————————————————			

Optimum Çözüm Toplu Sonuçlar (WINQSB)

	19:01:38		Tuesday	October	08	2002		
	Decision Variable	Solution Value	Unit Cost or Profit c(j)	Total Contribution	Reduced Cost	Basis Status	Allowable Min. c(j)	Allowable Max. c(j)
1	X1	10,00	45,00	450,00	0	basic	16,50	82,50
2	X2	15,00	55,00	825,00	0	basic	30,00	150,00
	Objective	Function	(Max.) =	1275,00				
	Constraint	Left Hand Side	Direction	Right Hand Side	Slack or Surplus	Shadow Price	Allowable Min. RHS	Allowable Max. RHS
1	C1	120,00	<=	120,00	0	5,94	72,00	360,00
2	C2	180,00	<=	180,00	0	3,13	60,00	300,00

DP MODEL (SİMPLEKS) ÇÖZÜM SONUÇLARININ YORUMU

	Decision Variable	Solution Value	Unit Cost or Profit c(j)	Total Contribution	Reduced Cost	Basis Status	Allowable Min. c(j)	Allowable Max. c(j)
1	X1	10,00	45,00	450,00	0	basic	16,50	82,50
2	X2	15,00	55,00	825,00	0	basic	30,00	150,00
	Objective	Function	(M/ax.) =	1275,00				
								-

Optimum Çözüm Değeri

X1=10 birim

X2=15 birim

Birim Masraf veya kar (c)

C1:45 TL

C2:55 TL

Amaç F'na Katkısı

X1:450 TL

X2:825 TL

Amaç F. Değeri

Zmaks=1275 TL

DP MODEL (SİMPLEKS) ÇÖZÜM SONUÇLARININ YORUMU

	Decision Variable	Solution Value	Unit Cost or Profit c(j)	Total Contribution	Reduced Cost	Basis Status	Allowable Min. c(j)	Allowable Max. c(j)
1	X1	10,00	45,00	450,00	0	basic	16,50	82,50
2	X2	15,00	55,00	825,00	0	basic	30,00	150,00
	Objective	Function	(Max.) =	1275,00				

Azalan Gelir-Artan Maliyet

X1=0

X2 = 0

Duyarlılık Analizi – İzin Verilen		
Min	Max	
C1: 16.50	C1: 82.50	
C2: 30.00	C2: 150.00	

	19:01:38		Tuesday	October	08	2002		
	Decision Variable	Solution Value	Unit Cost or Profit c(j)	Total Contribution	Reduced Cost	Basis Status	Allowable Min. c(j)	Allowable Max. c(j)
1	X1	10,00	45,00	450,00	0	basic	16,50	82,50
2	X2	15,00	55,00	825,00	0	basic	30,00	150,00
	Objective	Function	(Max.) =	1275,00				
	Constraint	Left Hand Side	Direction	Right Hand Side	Slack or Surplus	Shadow Price	Allowable Min. RHS	Allowable Max. RHS
1	C1	120,00	<=	120,00	0	5,94	72,00	360,00
2	C2	180,00	<=	180,00	0	3,13	60,00	300,00

Artan Kapasite

Kısıt 1 için:0

Kısıt 2 için: 0

Gölge Fiyat

Kısıt 1 için: 0

Kısıt 2 için: 0

			•	
Distror	11112 A *	مانحن	T-7110	Varilan
Duvai	шк аг	ıanzı —	\mathbf{IZIII}	Verilen
_ 5,5				

Min Max

C1: 16.50 C1: 82.50