# Optimización y Programación Lineal

Introducción al Método Simplex

30 de enero de 2011

## Introducción

En esta lectura daremos una introducción al método Simplex desarrollado por George Bernard Dantzig (8 de noviembre de 1914 13 de mayo de 2005) en 1947. Este método se basa en la conversión del problema con restricciones con desigualdades en un problema cuyas restricciones son ecuaciones lineales.

## Forma Estándar

Un modelo de PL se dice que está en su forma estándar si cada restricción es una igualdad y las restricciones de signo para cada variable son del tipo mayor o igual que cero.

## Forma Estándar

Un modelo de PL se dice que está en su forma estándar si cada restricción es una igualdad y las restricciones de signo para cada variable son del tipo mayor o igual que cero.

## **Ejemplo**

No está en la forma estándar:

$$\operatorname{Max} z = 3x + 2y$$

sujeto a

## Conversión a la Forma Estándar

El algoritmo Simplex para resolver modelos de programación lineal requiere que el modelo esté en su forma estándar. Lo que se hace es convertir el modelo a la forma estándar. Esto se logra introduciendo nuevas variables, algunas de las cuales reemplazarán a las variables originales.

# Conversión a la Forma Estándar

El algoritmo Simplex para resolver modelos de programación lineal requiere que el modelo esté en su forma estándar. Lo que se hace es convertir el modelo a la forma estándar. Esto se logra introduciendo nuevas variables, algunas de las cuales reemplazarán a las variables originales.

• Para cada restricción del tipo  $\leq$  se introduce una nueva variable de holgura (slack variable)  $s_i$  que **se suma** al primer miembro y la desigualdad se convierte en igualdad; se añade la restricción de signo a la nueva variable  $s_i > 0$ .

## Conversión a la Forma Estándar

El algoritmo Simplex para resolver modelos de programación lineal requiere que el modelo esté en su forma estándar. Lo que se hace es convertir el modelo a la forma estándar. Esto se logra introduciendo nuevas variables, algunas de las cuales reemplazarán a las variables originales.

- Para cada restricción del tipo  $\leq$  se introduce una nueva variable de holgura (slack variable)  $s_i$  que **se suma** al primer miembro y la desigualdad se convierte en igualdad; se añade la restricción de signo a la nueva variable  $s_i \geq 0$ .
- Para cada restricción del tipo  $\geq$  se introduce una nueva variable de exceso (excess variable)  $e_i$  que **se resta** al primer miembro y la desigualdad se convierte en igualdad; se añade la restricción de signo a la nueva variable  $e_i \geq 0$ .

• Para cada variable  $x_i$  que tiene restricción de signo del tipo  $\leq 0$ , se cambian todas las apariciones de  $x_i$  en el modelo por la expresión  $-x_i'$  donde  $x_i'$  es una nueva variable con restricción de signo  $x_i' \geq 0$ .

- Para cada variable  $x_i$  que tiene restricción de signo del tipo  $\leq 0$ , se cambian todas las apariciones de  $x_i$  en el modelo por la expresión  $-x_i'$  donde  $x_i'$  es una nueva variable con restricción de signo  $x_i' \geq 0$ .
- Para cada variable  $x_i$  que no tiene restricción de signo se cambian todas las apariciones de ella en el modelo por la expresión  $x_i' x_i''$  donde  $x_i'$  y  $x_i''$  son dos nuevas variables con restricción de signo  $x_i' \geq 0$  y  $x_i'' \geq 0$ .

# Ejemplos de Conversión a la Forma Estándar

#### Ejemplo

Convierta a la forma estándar:

$$\operatorname{Max} z = 3x + 2y$$

sujeto a

# Ejemplos de Conversión a la Forma Estándar

#### Ejemplo

Convierta a la forma estándar:

$$\operatorname{Max} z = 3x + 2y$$

sujeto a

Satisfaciendo las variables de decisión  $x, y, s_1, s_2, s_3 \ge 0$ .



Convierta a la forma estándar:

$$\mathsf{Max}\,z = 50\,x_1 + 20\,x_2 + 30\,x_3$$

sujeto a

Usando las reglas descritas previamente se introducen las nuevas variables  $e_1$ ,  $s_1$  y  $e_2$  para las restricciones 1, 2 y 3 respectivamente. El nuevo modelo PL queda:

$$\text{Max } z = 50 \, x_1 + 20 \, x_2 + 30 \, x_3$$

sujeto a

$$400 x_1 + 200 x_2 + 150 x_3 - e_1 = 500$$

$$3 x_1 + 2 x_2 + 4 x_3 - e_1 = 6$$

$$2 x_1 + 2 x_2 + 4 x_3 - e_1 = 6$$

$$2 x_1 + 4 x_2 + x_3 = 8$$

$$x_1, x_2, x_3, e_1, e_2, s_1 \geq 0$$

# Solución básica

Una solución básica (SB) a un sistema de ecuaciones  $\mathbf{A} \mathbf{x} = \mathbf{b} \ m \times n$   $(n \ge m)$  es una solución al sistema que se obtiene haciendo cero n-m variables y que resulta en un sistema con solución única. A una variable de decisión que deliberadamente se hace cero se le llama variables no básica (VNB) y mientras que a aquélla que se conserva dentro del nuevo sistema se le llama variable básica (VB).

Determine las soluciones básicas al sistema:

Determine las soluciones básicas al sistema:

$$x_1 + x_2 = 3$$
  
 $- x_2 + x_3 = -1$ 

En este caso: m=2 =número de ecuaciones y n=3 =número de incógnitas. Por tanto, las soluciones básicas se obtienen haciendo cero n-m=3-2=1 variable. Siendo n=3 el número de variables, tenemos:

$$\begin{pmatrix} n \\ n-m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \end{pmatrix} = \frac{3!}{1! \times (3-1)!} = \frac{1 \cdot 2 \cdot 3}{1 \times 1 \cdot 2} = 3 \text{ posibles SB}$$

• VNBs =  $\{x_1\}$ . Haciendo  $x_1 = 0$  el sistema original queda:

dando como solución :  $x_1 = 0$ ,  $x_2 = 3$  y  $x_3 = 2$ .



• VNBs =  $\{x_1\}$ . Haciendo  $x_1 = 0$  el sistema original queda:

dando como solución :  $x_1 = 0$ ,  $x_2 = 3$  y  $x_3 = 2$ .

• VNBs =  $\{x_2\}$ . Haciendo  $x_2 = 0$  el sistema original queda:

dando como solución :  $x_1 = 3$ ,  $x_2 = 0$  y  $x_3 = -1$ .

• VNBs =  $\{x_1\}$ . Haciendo  $x_1 = 0$  el sistema original queda:

dando como solución :  $x_1 = 0$ ,  $x_2 = 3$  y  $x_3 = 2$ .

• VNBs =  $\{x_2\}$ . Haciendo  $x_2 = 0$  el sistema original queda:

$$+ x_1 = 3 + x_3 = -1$$

dando como solución :  $x_1 = 3$ ,  $x_2 = 0$  y  $x_3 = -1$ .

• VNBs =  $\{x_3\}$ . Haciendo  $x_3 = 0$  el sistema original queda:

$$\begin{array}{rclcrcr} + & x_1 & + & x_2 & = & 3 \\ & - & x_2 & = & -1 \end{array}$$

dando como solución :  $x_1 = 2$ ,  $x_2 = 1$  y  $x_3 = 0$ .



Determine las soluciones básicas al sistema:

$$x_1 + 2x_2 + x_3 = 1$$
  
 $2x_1 + 4x_2 + x_3 = 3$ 

Determine las soluciones básicas al sistema:

$$x_1 + 2x_2 + x_3 = 1$$
  
 $2x_1 + 4x_2 + x_3 = 3$ 

En este ejemplo hay  $3!/(1! \times (3-1)!) = 3$  posibles soluciones básicas.



Determine las soluciones básicas al sistema:

$$x_1 + 2x_2 + x_3 = 1$$
  
 $2x_1 + 4x_2 + x_3 = 3$ 

En este ejemplo hay  $3!/(1! \times (3-1)!) = 3$  posibles soluciones básicas.

• VNBs =  $\{x_1\}$ . Haciendo  $x_1 = 0$  el sistema original queda:

$$\begin{array}{rclrcrcr} + & 2 x_2 & + & x_3 & = & 1 \\ + & 4 x_2 & + & x_3 & = & 3 \end{array}$$

dando como solución :  $x_1 = 0$ ,  $x_2 = 1$  y  $x_3 = -1$ .

Determine las soluciones básicas al sistema:

$$x_1 + 2x_2 + x_3 = 1$$
  
 $2x_1 + 4x_2 + x_3 = 3$ 

En este ejemplo hay  $3!/(1! \times (3-1)!) = 3$  posibles soluciones básicas.

• VNBs =  $\{x_1\}$ . Haciendo  $x_1 = 0$  el sistema original queda:

dando como solución :  $x_1 = 0$ ,  $x_2 = 1$  y  $x_3 = -1$ .

• VNBs =  $\{x_2\}$ . Haciendo  $x_2 = 0$  el sistema original queda:

dando como solución :  $x_1 = 2$ ,  $x_2 = 0$  y  $x_3 = -1$ .



• VNBs =  $\{x_3\}$ . Haciendo  $x_3 = 0$  el sistema original queda:

$$x_1 + 2x_2 = 1$$
  
 $2x_1 + 4x_2 = 3$ 

este sistema es inconsistente. Por tanto, no hay solución básica correspondiente a VNBs =  $\{x_3\}$ .

# Solución básica factible

Una solución básica factible (SBF) a un sistema de ecuaciones  $\mathbf{A} \mathbf{x} = \mathbf{b}$   $m \times n \ (n \ge m)$  es una solución básica con valores **no negativos** para las variables de decisión.

Determina las soluciones básicas factibles del sistema estándar correspondiente a la región que definen las restricciones

 $y x_1, x_2 \ge 0.$ 



Determina las soluciones básicas factibles del sistema estándar correspondiente a la región que definen las restricciones

$$x_1 + x_2 \le 40$$
  
 $2x_1 + x_2 \le 60$ 

 $y x_1, x_2 \ge 0.$ 

La forma estándar es:

$$x_1 + x_2 + s_1 = 40$$
  
 $2x_1 + x_2 + s_2 = 60$ 

y cumpliendo  $x_1, x_2, s_1, s_2 \ge 0$ .



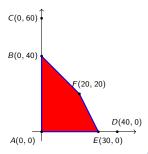
En este caso desaparecemos 4-2 variables para obtener las SB:

- $VNBs = \{x_1, x_2\} \rightarrow VB = \{s_1 = 40, s_2 = 60\} \text{ A(0,0)}$
- $VNBs = \{x_1, s_1\} \rightarrow VB = \{x_2 = 40, s_2 = 20\} \ \mathsf{B}(0,40)$
- $VNBs = \{x_1, s_2\} \rightarrow VB = \{x_2 = 60, s_1 = -20\}$  C(0,60), no es solución básica factible
- $VNBs = \{x_2, s_1\} \rightarrow VB = \{x_1 = 40, s_2 = -20\}$  D(40,0), no es solución básica factible
- $VNBs = \{x_2, s_2\} \rightarrow VB = \{x_1 = 30, s_1 = 10\}$  E(30,0)
- $VNBs = \{s_1, s_2\} \rightarrow VB = \{x_1 = 20, x_2 = 20\} \text{ F(20,20)}$



En este caso desaparecemos 4-2 variables para obtener las SB:

- $VNBs = \{x_1, x_2\} \rightarrow VB = \{s_1 = 40, s_2 = 60\} \text{ A(0,0)}$
- $VNBs = \{x_1, s_1\} \rightarrow VB = \{x_2 = 40, s_2 = 20\} \ \mathsf{B}(0,40)$
- $VNBs = \{x_1, s_2\} \rightarrow VB = \{x_2 = 60, s_1 = -20\}$  C(0,60), no es solución básica factible
- $VNBs = \{x_2, s_1\} \rightarrow VB = \{x_1 = 40, s_2 = -20\}$  D(40,0), no es solución básica factible
- $VNBs = \{x_2, s_2\} \rightarrow VB = \{x_1 = 30, s_1 = 10\} \text{ E(30,0)}$
- $VNBs = \{s_1, s_2\} \rightarrow VB = \{x_1 = 20, x_2 = 20\} \text{ F(20,20)}$





# Dirección de No Acotamiento

Considere un modelo PL en su forma estándar con región factible S y con restricciones  $\mathbf{A} \mathbf{x} = \mathbf{b}$  y  $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$ . Un vector **no cero d** es una dirección de no acotamiento si para para cualquier  $\mathbf{x} \in S$  y para cualquier escalar  $c \geq 0$  se cumple que  $\mathbf{x} + c \mathbf{d}$  está en S.

#### Se demuestra: **Teorema**

 $\mathbf{d}$  es una dirección de no acotamiento si y sólo si  $\mathbf{d}$  cumple que  $\mathbf{A}\,\mathbf{d}=\mathbf{0}$  y  $\mathbf{d}\geq\mathbf{0}.$ 

Determine las SBF y direcciones de no acotamiento para la región

$$2x_1 + 3x_2 \ge 6$$

cumpliendo  $x_1, x_2 \ge 0$ .

Determine las SBF y direcciones de no acotamiento para la región

$$2x_1 + 3x_2 \ge 6$$

cumpliendo  $x_1, x_2 \ge 0$ .

La forma estándar queda

$$2x_1 + 3x_2 - e_1 = 6$$

con  $x_1, x_2, e_1 \ge 0$ .

- $VNBs = \{x_1, x_2\} \rightarrow VB = \{e_1 = -6\} \text{ A(0,0) NF}$
- $VNBs = \{x_1, e_1\} \rightarrow VB = \{x_2 = 2\} \ \mathsf{B(0,2)} \, \mathsf{SBF}$
- $VNBs = \{x_2, e_1\} \rightarrow VB = \{x_1 = 3\}$  C(3,0) SBF

- $VNBs = \{x_1, x_2\} \rightarrow VB = \{e_1 = -6\} \text{ A(0,0)} \text{ NF}$
- $VNBs = \{x_1, e_1\} \rightarrow VB = \{x_2 = 2\} \ \mathsf{B}(0,2) \ \mathsf{SBF}$
- $VNBs = \{x_2, e_1\} \rightarrow VB = \{x_1 = 3\}$  C(3,0) SBF

Encontramos la solución general para  $2x_1 + 3x_2 - e_1 = 0$  despejando  $e_1$ :  $e_2 + 2x_1 + 3x_2$  es decir, que la dirección de no acotamiento es:

$$\mathbf{d} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ e_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ 2x_1 + 3x_2 \end{pmatrix}$$

le podemos dar valores a  $x_1$ ,  $x_2$  para generar direcciones de no acotamiento. Por ejemplo,  $x_1=1$  y  $x_2=0$  dando la dirección  $\mathbf{d}=<1,0,2>$  cuya proyección en el espacio con  $x_1$  y  $x_2$  es el eje x. También podemos elegir  $x_2=1$  y  $x_1=0$  dando la dirección  $\mathbf{d}=<0,1,3>$  cuya proyección en el espacio con  $x_1$  y  $x_2$  es el eje y. Inclusive podemos tomar  $x_1=1$  y  $x_2=1$  dando la dirección  $\mathbf{d}=<1,1,5>$ .

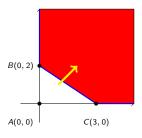


Figura: Dirección de no acotamiento para el ejemplo

Determine las SBF y direcciones de no acotamiento para la región

con  $x_1, x_2 \ge 0$ .

### **Ejemplo**

Determine las SBF y direcciones de no acotamiento para la región

$$7x_1 + 2x_2 \ge 28$$
  
 $2x_1 + 12x_2 \ge 24$ 

con  $x_1, x_2 \ge 0$ .

La forma estándar queda

$$7x_1 + 2x_2 - s_1 = 28$$
  
 $2x_1 + 12x_2 - s_2 = 24$ 

con  $x_1, x_2, s_1, s_2 \ge 0$ .



- $VNBs = \{x_1, x_2\} \rightarrow VB = \{s_1 = -24, s_2 = -28\} \text{ A(0,0) NF}$
- $VNBs = \{x_1, s_1\} \rightarrow VB = \{x_2 = 14, s_2 = 144\} \text{ B(0,14)}$
- $VNBs = \{x_1, s_2\} \rightarrow VB = \{x_2 = 2, s_1 = -24\}$  C(0,2) NF
- $VNBs = \{x_2, s_1\} \rightarrow VB = \{x_1 = 4, s_2 = -16\} \text{ D(4,0)} \text{ NF}$
- $VNBs = \{x_2, s_2\} \rightarrow VB = \{x_1 = 12, s_1 = 56\}$  E(12,0)
- $VNBs = \{s_1, s_2\} \rightarrow VB = \{x_1 = 18/5, x_2 = 7/5\} \text{ F(18/5,7/5)}$

• 
$$VNBs = \{x_1, x_2\} \rightarrow VB = \{s_1 = -24, s_2 = -28\} \text{ A(0,0) NF}$$

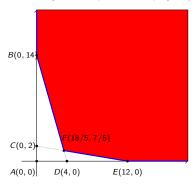
• 
$$VNBs = \{x_1, s_1\} \rightarrow VB = \{x_2 = 14, s_2 = 144\} \ \mathsf{B}(0,14)$$

• 
$$VNBs = \{x_1, s_2\} \rightarrow VB = \{x_2 = 2, s_1 = -24\}$$
 C(0,2) NF

• 
$$VNBs = \{x_2, s_1\} \rightarrow VB = \{x_1 = 4, s_2 = -16\} \ \mathsf{D(4,0)} \ \mathsf{NF}$$

• 
$$VNBs = \{x_2, s_2\} \rightarrow VB = \{x_1 = 12, s_1 = 56\}$$
 E(12,0)

• 
$$VNBs = \{s_1, s_2\} \rightarrow VB = \{x_1 = 18/5, x_2 = 7/5\} \text{ F(18/5,7/5)}$$



Resolviendo  $\mathbf{A} \mathbf{x} = \mathbf{0}$  obtenemos:

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ s_1 \\ s_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ 7x_1 + 2x_2 \\ 2x_1 + 12x_2 \end{pmatrix}$$

Haciendo  $x_1 = x_2 = 1$  obtenemos una dirección de no acotamiento:

$$\mathbf{d} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 9 \\ 14 \end{pmatrix}$$

### **Ejemplo**

Determine las SBF y direcciones de no acotamiento para la región

con  $x_1, x_2 \ge 0$ .

### **Ejemplo**

Determine las SBF y direcciones de no acotamiento para la región

con  $x_1, x_2 \ge 0$ .

### Ejemplo

Determine las SBF y direcciones de no acotamiento para la región

con  $x_1, x_2 > 0$ .

# Relación entre SBF y los extremos de RF

Un punto clave que relaciona la parte geométrica con la parte algebraica es el siguiente resultado teórico:

#### **Teorema**

La región factible a un modelo lineal corresponde a un conjunto convexo, y a cada extremo de la región le corresponde una SBF de su forma estándar y a cada SBF le corresponde un extremo de la región factible.

El siguiente resultado dice que todos los puntos de la región factible pueden obtenerse mediante conbinaciones lineales convexas de los extremos. Inclusive, cuando la región factible es no acotada todos los puntos de la región factible se obtienen trasladando las combinaciones convexas por direcciones de no acotamiento.

#### **Teorema**

Considere un modelo PL en la forma estándar que tiene como soluciones básicas factibles a  $\mathbf{b}_1$ ,  $\mathbf{b}_1$ , ...,  $\mathbf{b}_k$ . Cualquier punto en la región factible puede ser escrito en la forma:

$$\mathbf{x} = \mathbf{d} + \sum_{i=1}^k \sigma_i \, \mathbf{b}_i$$

donde **d** es el vector cero o es una dirección de no acotamiento y se cumple que

$$\sum_{i=1}^k \sigma_i = 1$$

$$v \sigma_i > 0$$
.



# Los puntos donde ocurren los óptimos

#### **Teorema**

Si un modelo PL tiene solución óptima, entonces tiene una solución básica factible óptima.

# Los puntos donde ocurren los óptimos

#### Teorema

Si un modelo PL tiene solución óptima, entonces tiene una solución básica factible óptima.

Sea  $\mathbf{x}_o$  una solución óptima. Entonces  $\mathbf{x}_o$  puede escribirse de la forma:

$$\mathbf{x}_o = \mathbf{d} + \sum_{i=1}^k \sigma_i \, \mathbf{b}_i$$

donde  $\mathbf{b}_k$  son las SBF al PL,  $\mathbf{d}$  es el vector cero o es el vector de dirección de no acotamiento y  $\sum_{i=1}^k \sigma_i = 1$  y  $\sigma_i \geq 0$ . Suponga que la función objetivo es  $f(\mathbf{x}) = \mathbf{c} \bullet \mathbf{x}$ . Existen tres casos posibles para  $\mathbf{c} \bullet \mathbf{d}$ :

# Los puntos donde ocurren los óptimos

#### **Teorema**

Si un modelo PL tiene solución óptima, entonces tiene una solución básica factible óptima.

Sea  $\mathbf{x}_o$  una solución óptima. Entonces  $\mathbf{x}_o$  puede escribirse de la forma:

$$\mathbf{x}_o = \mathbf{d} + \sum_{i=1}^k \sigma_i \, \mathbf{b}_i$$

donde  $\mathbf{b}_k$  son las SBF al PL,  $\mathbf{d}$  es el vector cero o es el vector de dirección de no acotamiento y  $\sum_{i=1}^k \sigma_i = 1$  y  $\sigma_i \geq 0$ . Suponga que la función objetivo es  $f(\mathbf{x}) = \mathbf{c} \bullet \mathbf{x}$ . Existen tres casos posibles para  $\mathbf{c} \bullet \mathbf{d}$ :

•  $\mathbf{c} \bullet \mathbf{d} > 0$ : Como para cualquier k > 0,  $\mathbf{y}_k = k \mathbf{d} + \sum_{i=1}^k \sigma_i \mathbf{b}_i$  es una solución factible, entonces

$$\mathbf{c} \bullet \mathbf{y}_k = k \ (\mathbf{c} \bullet \mathbf{d}) + \sum_{i=1}^k \sigma_i \, \mathbf{c} \bullet \mathbf{b}_i$$

podría hacerse crecer indefinidamente. Contradiciendo el hecho de que en xo o

•  $\mathbf{c} \bullet \mathbf{d} < 0$ : Como  $\mathbf{y} = 0 \mathbf{d} + \sum_{i=1}^{k} \sigma_i \mathbf{b}_i$  es una solución factible, entonces

$$\mathbf{c} \bullet \mathbf{y} = \sum_{i=1}^{k} \sigma_i \, \mathbf{c} \bullet \mathbf{b}_i > \mathbf{c} \bullet \mathbf{d} + \sum_{i=1}^{k} \sigma_i \, \mathbf{c} \bullet \mathbf{b}_i = \mathbf{c} \bullet \mathbf{x}_o$$

Contradiciendo el hecho de que en x<sub>o</sub> alcanzó un óptimo.

•  $\mathbf{c} \bullet \mathbf{d} < 0$ : Como  $\mathbf{y} = 0 \mathbf{d} + \sum_{i=1}^{k} \sigma_i \mathbf{b}_i$  es una solución factible, entonces

$$\mathbf{c} \bullet \mathbf{y} = \sum_{i=1}^{k} \sigma_i \, \mathbf{c} \bullet \mathbf{b}_i > \mathbf{c} \bullet \mathbf{d} + \sum_{i=1}^{k} \sigma_i \, \mathbf{c} \bullet \mathbf{b}_i = \mathbf{c} \bullet \mathbf{x}_o$$

Contradiciendo el hecho de que en  $x_o$  alcanzó un óptimo.

•  $\mathbf{c} \bullet \mathbf{d} = 0$ : Así

$$\mathbf{c} \bullet \mathbf{x}_o = \mathbf{c} \bullet \mathbf{d} + \sum_{i=1}^k \sigma_i \, \mathbf{c} \bullet \mathbf{b}_i = \sum_{i=1}^k \sigma_i \, \mathbf{c} \bullet \mathbf{b}_i$$

Si suponemos que  $\mathbf{b}_j$  es la SBF con mayor evaluación en la función objetivo  $(\mathbf{c} \, \mathbf{b}_i \leq \mathbf{c} \, \mathbf{b}_j)$  para toda  $i = 1, 2, \dots, k$ . Entonces

$$\mathbf{c} \, \mathbf{x}_o = \sum_{i=1}^k \sigma_i \, \mathbf{c} \, \mathbf{b}_i \leq \sum_{i=1}^k \sigma_i \, \mathbf{c} \, \mathbf{b}_j = \left(\sum_{i=1}^k \sigma_i\right) \mathbf{c} \, \mathbf{b}_j = \mathbf{c} \, \mathbf{b}_j$$

Como  $\mathbf{x}_o$  es óptimo se deduce que  $\mathbf{c} \, \mathbf{x}_o = \mathbf{c} \, \mathbf{b}_j$ . Es decir, que la SBF  $\mathbf{b}_j$  es también un óptimo para el PL.



# SBF Adyacentes

Una definción importante que relaciona la parte geométrica con la parte algebraica.

Para un modelo PL con m restricciones, dos soluciones básicas factibles se dicen ser soluciones básicas factibles adyacentes si acaso tienen m-1 variables básicas en común.

## Ejemplo

Determine las SBFs y encuentre sus relaciones de adyacencia al siguiente PL:

Maximice 
$$z = 4 x_1 + 3 x_2$$

sujeto a: 
$$x_1 + x_2 + s_1 = 40$$
  
 $2x_1 + x_2 + s_2 = 60$ 

y cumpliendo  $x_1, x_2, s_1, s_2 \ge 0$ .

Este problema tiene como FBS:

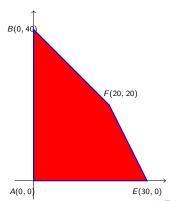
• 
$$VNBs = \{x_1, x_2\} \rightarrow VB = \{s_1 = 40, s_2 = 60\} A(0,0)$$

• 
$$VNBs = \{x_1, s_1\} \rightarrow VB = \{x_2 = 40, s_2 = 20\} B(0,40)$$

• 
$$VNBs = \{x_2, s_2\} \rightarrow VB = \{x_1 = 30, s_1 = 10\} E(30,0)$$

• 
$$VNBs = \{s_1, s_2\} \rightarrow VB = \{x_1 = 20, x_2 = 20\} F(20,20)$$

Son advacentes: A(0,0) y B(0,40), A(0,0) y E(30,0), B(0,40) y F(20,20), y E(30,0) y F(20,20).



# Algoritmo Simplex

### El algoritmo Simplex procede de la siguiente manera:

- Convierta el modelo PL a su forma estándar.
- Obtenga una SBF a la forma estándar.
- Oetermine si la SBF es óptima: Si hay una variable no básica cuyo aumento hace que el valor actual de la función a maximizar suba, entonces la solución actual no es óptima.
- Si la SBF no es óptima, determine la variable no-básica que debería convertise en básica (la de mayor impacto en la función objetivo) y cuál variable básica debería convertise en una no-básica (la que impone una restricción mayor a la variable de mayor impacto). Con la selección anterior y usando operaciones elementales de renglón determine una SBF nueva adyacente a la anterior.
- Reinicie con el paso 3 y con la nueva SBF.



# Ejemplo

## **Ejemplo**

**Muebles Dakota** construye escritorios, mesas y sillas. La construcción de cada tipo de mueble requiere madera, mano de obra en carpintería y mano de obra en terminado.

Recurso	Escritorio	Mesa	Silla
Madera(pies)	8	6	1
Terminado (horas)	4	2	1.5
Carpintería (horas)	2	1.5	0.5

Actualmente se tiene disponibles 48 pies de madera, 20 horas de terminado y 8 horas de carpintería. Un escritorio se vende en \$60, una mesa en \$30 y una silla en \$20. La compañía cree que la demanda por escritorios y sillas es ilímitada, pero que a lo más 5 mesas se pueden vender. Como los recursos están disponibles, la compañía sólo desea maximizar las ventas.

#### El modelo PL se formula como:

- Variables de decisión:
  - $x_1 = N$ úmero de escritorios a producirse
  - $x_2 = N$ úmero de mesas a producirse
  - $x_3 = \text{Número de sillas a producirse}$
- Objetivo:

Maximizar ventas 
$$z = 60 x_1 + 30 x_2 + 20 x_3$$

- Restricciones:
  - Por madera disponible (pies):  $8x_1 + 6x_2 + x_3 \le 48$
  - Por horas de terminado disponibles:  $4 x_1 + 2 x_2 + 1.5 x_3 \le 20$
  - Por horas de carpintería disponibles:  $2x_1 + 1.5x_2 + 0.5x_3 \le 8$
  - Por demanda:  $x_2 < 5$
  - De signo:  $x_1, x_2, x_3 \ge 0$



En la forma estándar con la función objetivo vista a su vez como ecuación queda:

### En la forma estándar con la función objetivo vista a su vez como ecuación queda:

## Una solución básica factible (en rojo las variables y en azul sus valores):

Las variables básicas son z,  $s_1$ ,  $s_2$ ,  $s_3$  y  $s_4$ . Mientras que las no básicas son  $x_1$ ,  $x_2$  y  $x_3$ . Observamos que si incrementamos cualquiera de las variables no básicas el valor de z se incrementa. Esta observación se deduce de que los coeficientes de  $x_1$ ,  $x_2$  y  $x_3$  son negativos en la ecuación de la función objetivo. De esta observación determinamos que la SBF actual no es óptima.

Las variables básicas son z,  $s_1$ ,  $s_2$ ,  $s_3$  y  $s_4$ . Mientras que las no básicas son  $x_1$ ,  $x_2$  y  $x_3$ . Observamos que si incrementamos cualquiera de las variables no básicas el valor de z se incrementa. Esta observación se deduce de que los coeficientes de  $x_1$ ,  $x_2$  y  $x_3$  son negativos en la ecuación de la función objetivo. De esta observación determinamos que la SBF actual no es óptima.

Observamos que de estas variables, la que tiene el coeficientes negativo más grande es  $x_1$ . Así el aumento de  $x_1$  tiene un mayor impacto en el crecimiento de z. Esta variable no básica se llamará variable entrante. Así que tomaremos la decisión de aumentar el valor de  $x_1$ , que ahora es cero pues es variable no básica.

Las variables básicas son z,  $s_1$ ,  $s_2$ ,  $s_3$  y  $s_4$ . Mientras que las no básicas son  $x_1$ ,  $x_2$  y  $x_3$ . Observamos que si incrementamos cualquiera de las variables no básicas el valor de z se incrementa. Esta observación se deduce de que los coeficientes de  $x_1$ ,  $x_2$  y  $x_3$  son negativos en la ecuación de la función objetivo. De esta observación determinamos que la SBF actual no es óptima.

Observamos que de estas variables, la que tiene el coeficientes negativo más grande es  $x_1$ . Así el aumento de  $x_1$  tiene un mayor impacto en el crecimiento de z. Esta variable no básica se llamará variable entrante. Así que tomaremos la decisión de aumentar el valor de  $x_1$ , que ahora es cero pues es variable no básica. Sin embargo, no podemos aumentar indiscriminadamente el valor de  $x_1$ . Debemos revisar las restricciones para ver si una de ellas le impone límite al valor que puede tomar  $x_1$ . Este límite lo vamos a obtener recordando que sólo debemos manejar soluciones básicas factibles, es decir, soluciones donde no puede haber variables de decisión con valor negativo.

La variable no-básica de mayor impacto benéfico sobre z es  $x_1$  (la variable entrante es la variable no-básica de mayor coeficiente negativo en el renglón de z):

La variable no-básica de mayor impacto benéfico sobre z es  $x_1$  (la variable entrante es la variable no-básica de mayor coeficiente negativo en el renglón de z):

Ahora busquemos por cuál variable básica cambiar (por la que le permitiría un mayor crecimiento manteniendo la factibilidad).

Debemos tener en mente que  $x_1$  es la única variable no básica que hemos decidido aumentar su valor. Es decir, que las variables no básicas  $x_2$  y  $x_3$  seguirán con valor cero. Con esto en mente las ecuaciones inferiores se convierten en las ecuaciones:

$$8 x1 + s1 = 48
4 x1 + s2 = 20
2 x1 + s3 = 8
s4 = 5$$

Si despejamos las variables básicas para ponerlas en función de  $x_1$  obtenemos:

$$\begin{array}{rclcrcr}
 s_1 & = & 48 & - & 8x_1 \\
 s_2 & = & 20 & - & 4x_1 \\
 s_3 & = & 8 & - & 2x_1 \\
 s_4 & = & 5
 \end{array}$$

Deducimos que la primera de estas ecuaciones impone a  $x_1$  un creciemto máximo de  $x_1 = 48/8 = 6$  (mayor que esto haría que el valor de  $s_1$  se hace negativa); La segunda de estas relaciones impone a  $x_1$  un crecimiento máximo de  $x_1 = 20/4 = 5$  (mayor que esto haría que el valor de  $s_2$  se haga negativa). La tercera de estas relaciones impone a  $x_1$  un crecimiento máximo de  $x_1 = 8/2 = 4$ (mayor que esto haría que el valor de  $s_3$  se haga negativa). La última de estas restricciones no se ve afectada por un cambio en el valor de  $x_1$ . Como debemos mantener los valores de las variables de decisión no negativos, concluimos que el máximo valor que puede tomar  $x_1$  es 4 (el menor valor de los antes mencionados). Y este valor ubica la variable básica que se hará cero. Es decir, que pasará a ser variable no básica. Esta variable se llamará variable saliente. Se dice que la variable saldrá de la base.

En términos algoritmicos, para determinar la variable básica saliente: para cada una de las ecuaciones inferiores se determina la razón entre los lados derechos de las ecuaciones dividida entre el coeficiente de la variable entrante en cada ecuación. Y de estas razones se escoge la más pequeña. La ecuación correspondiente a tal razón determina la variable básica saliente. Si la variable entrante no aparece en la ecuación (cero como coeficiente) diremos que tal ecuación no limita el crecimiento de la variable entrante. Si la variable entrante tiene coeficiente negativo en una ecuación, cuando se hace el despeje de la variable básica correspondiente lo que se obtiene es una fórmula que no limita el crecimiento de la variable entrante pues la variable básica correspondiente aumentaría de valor; siendo no negativa, sería siendo no negativa. Por tanto, para motivos de determinar el valor máximo al que se puede incrementa la variable entrante, se determinará la menor razón entre los lados derechos y los coeficientes positivos. Como los lados derechos de las ecuaciones inferiores contienen los valores de las variables básicas estos ninguno de estos será negativo. la variable saliente es la variable básica en cuyo renglón la variable entrante tiene coeficiente positivo y la razón:

#### Lado derecho del renglón

Coeficiente de la variable entrante en el renglón

es el más pequeño.

Introducción al Método Simplex ()



Al aplicar la regla, identificamos que  $s_3$  es la variable saliente debido a que es la que más limita el creciemiento de  $x_1$ :

Al aplicar la regla, identificamos que  $s_3$  es la variable saliente debido a que es la que más limita el creciemiento de  $x_1$ :

En el renglón de la variable saliente, la variable entrante debe tener coeficiente 1: La operación que debe hacerse es dividir el renglón entre el coeficiente de la variable entrante en él, en este caso 2, obteniéndose:

Se realizan operaciones de eliminación pivoteando con el renglón de la variable saliente y utilizando la variable entrante:

- $E_0 \leftarrow E_0 + 60 E_3$ ,
- $E_1 \leftarrow E_1 8 E_3$ ,
- $\bullet \ E_2 \leftarrow E_1 4 \, E_3$

obteniendo:

La variable no-básica de mayor impacto benéfico sobre z es  $x_3$  (la variable entrante es la variable no-básica de mayor coeficiente negativo en el renglón de z) y buscamos la variable básica saliente:

En el renglón de la variable saliente la variable entrante debe tener coeficiente 1: La operación que debe hacerse es dividir el renglón entre el coeficiente de la variable entrante en él:

Se realizan operaciones de eliminación pivoteando con el renglón de la variable saliente y utilizando la variable entrante:

- $E_0 \leftarrow E_0 + 5 E_2$ ,
- $E_1 \leftarrow E_1 + E_2$ ,
- $E_3 \leftarrow E_1 0.25 E_2$

obteniendo:

La solución básica encontrada es z = 280,  $x_1 = 2$ ,  $x_3 = 8$ ,  $s_1 = 24$ ,  $s_4 = 5$ :  $x_2 = 0$  y  $s_2 = 0$ .



# Ejemplo

### **Ejemplo**

Resuelve el siguiente modelo PL:

Maximice 
$$z = x_1 + x_2$$

sujeto a

$$\begin{array}{cccc} 4 \, x_1 & + & x_2 & \leq 80 \\ x_1 & + & x_2 & \leq 60 \\ x_1 & & \leq 20 \end{array}$$

con  $x_1, x_2 \ge 0$ .

La forma estándar es:

Maximice 
$$z = x_1 + x_2$$

sujeto a

La tabla Simplex (Tableau) inicia de la siguiente forma:

Z	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>X</i> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	<b>s</b> <sub>2</sub>	<b>s</b> <sub>3</sub>	rhs	VB
1	-1	-1	0	0	0	0	Z
0	4	1	1	0	0	80	<i>s</i> <sub>1</sub>
0	1	1	0	1	0	80 60 40	<i>s</i> <sub>1</sub> <i>s</i> <sub>2</sub>
0	1	0	0	0	1	40	<b>s</b> <sub>3</sub>

La tabla Simplex (Tableau) inicia de la siguiente forma:

Z	$x_1$	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	<b>s</b> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	rhs	VB
1	-1	-1	0	0	_		Z
0	4	1	1	0	0	80 60 40	<i>s</i> <sub>1</sub>
0	1	1	0	1	0	60	<i>s</i> <sub>1</sub> <i>s</i> <sub>2</sub>
0	1	0	0	0	1	40	<i>s</i> <sub>3</sub>

Al observar que la dentro de las variables no básicas existen algunas con coeficientes negativos concluimos que la SBF no es óptima. Escogemos la que tiene coeficientes negativo mayor o la primera de estas. Determinamos la variable no-básica entrante y las razones para ella:

Z	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>X</i> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	<i>s</i> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	rhs	VB	
1	-1	-1	0	0	0	0	Z	
0	4	1	1	0	0	80	$s_1 \rightarrow x_1$	20 = 80/4
0	1	1	0	1	0	60	<i>s</i> <sub>2</sub>	60 = 60/1
0	1	0	0	0	1	40	<i>s</i> <sub>3</sub>	40 = 40/1

$$\begin{bmatrix} 1 & -1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \boxed{1} & 1/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 60 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 40 \end{bmatrix} \xrightarrow{ \begin{array}{c} R_1 \leftarrow R_1 - (-1)R_2 \\ R_3 \leftarrow R_3 - (1)R_2 \\ R_4 \leftarrow R_4 - (1)R_2 \\ \end{array} } \begin{bmatrix} 1 & 0 & -3/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & \boxed{1} & 1/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 0 & 3/4 & -1/4 & 1 & 0 & 40 \\ 0 & 0 & -1/4 & -/4 & 0 & 1 & 20 \\ \end{array}$$

$$\left[ \begin{array}{ccccc|c} 1 & -1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{4}{4} & 1 & 1 & 0 & 0 & |& 80 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & |& 60 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & |& 40 \end{array} \right] \xrightarrow{R_2 \leftarrow \frac{1}{4}R_2} \left[ \begin{array}{cccccc|c} 1 & -1 & -1 & 0 & 0 & 0 & |& 0 \\ 0 & \boxed{1} & 1/4 & 1/4 & 0 & 0 & |& 20 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & |& 60 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & |& 40 \end{array} \right]$$

$$\begin{bmatrix} 1 & -1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \boxed{1} & 1/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & \boxed{1} & 1 & 0 & 1 & 0 & 60 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 40 \end{bmatrix} \xrightarrow{R_3 \leftarrow R_3 - (1)R_2} \begin{bmatrix} 1 & 0 & -3/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ R_4 \leftarrow R_4 - (1)R_2 \\ \hline R_4 \leftarrow R_4 - (1)R_2 \\ \hline \end{bmatrix} \xrightarrow{R_4 \leftarrow R_4 - (1)R_2} \begin{bmatrix} 1 & 0 & -3/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & \boxed{1} & 1/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 0 & 3/4 & -1/4 & 1 & 0 & 40 \\ 0 & 0 & -1/4 & -/4 & 0 & 1 & 20 \end{bmatrix}$$

Quedando la tabla del Simplex de la siguiente forma:

Z	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>X</i> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	<i>s</i> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	rhs	VB
1	0	-3/4	1/4	0	0	20	Z
0	1	1/4	1/4	0	0	20	<i>x</i> <sub>1</sub>
0	0	3/4	$1/4 \\ -1/4$	1	0	40	<b>s</b> <sub>2</sub>
0	0	-1/4	-1/4	0	1	20	<i>s</i> <sub>3</sub>

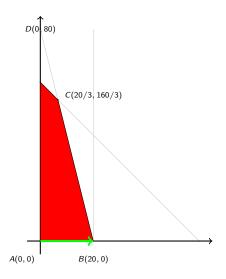
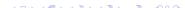


Figura: Cambio de SBF a otra SBF



Observamos que existen variables no básicas con coeficiente negativo y concluimos que la SBF actual no es óptima.

Z	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>X</i> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	<i>s</i> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	rhs	VB
		-3/4	1/4	0	0	20	Z
0	1	1/4	1/4	0	0	20	<i>x</i> <sub>1</sub>
0	0	3/4	-1/4	1	0	40	<i>s</i> <sub>2</sub>
0	0	1/4 3/4 -1/4	-1/4	0	1	20	<i>s</i> <sub>3</sub>

Observamos que existen variables no básicas con coeficiente negativo y concluimos que la SBF actual no es óptima.

Z	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>					VB
1	0	-3/4	1/4	0	0	20	Z
0	1	1/4	1/4	0	0	20	<i>x</i> <sub>1</sub>
0	0	3/4	-1/4	1	0	40	<i>s</i> <sub>2</sub>
0	0	-1/4	1/4 $-1/4$ $-1/4$	0	1	20	<i>s</i> <sub>3</sub>

Determinamos que  $x_2$  es la variable no-básica entrante las razones que limitan su crecimiento:

Z	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	$s_1$	<i>s</i> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>	rhs	VB	
1	0	-3/4	1/4	0	0	20	Z	
0	1	1/4	1/4	0	0	20	<i>x</i> <sub>1</sub>	80 = 20/(1/4)
0	0	3/4	-1/4	1	0	40	$s_2 \rightarrow x_2$	53.3 = 40/(3/4)
0	0	-1/4	-1/4	0	1	20	<i>s</i> <sub>3</sub>	No limita

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & -3/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 1 & 1/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 0 & 1 & -1/3 & 4/3 & 0 & 160/3 \\ 0 & 0 & -1/4 & -/4 & 0 & 1 & 20 \end{bmatrix} \xrightarrow{R_2 \leftarrow R_2 - (\frac{1}{4})R_3} \xrightarrow{R_4 \leftarrow R_4 - (-\frac{1}{4})R_3}$$

$$R_1 \leftarrow R_1 - (-\frac{3}{4})R_3$$

$$R_2 \leftarrow R_2 - (\frac{1}{4})R_3$$

$$R_4 \leftarrow R_4 - (-\frac{1}{4})R_3$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & -3/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 1 & 1/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 0 & \boxed{1} & -1/3 & 4/3 & 0 & 160/3 \\ 0 & 0 & -1/4 & -/4 & 0 & 1 & 20 \end{bmatrix} \xrightarrow{R_2 \leftarrow R_2 - (\frac{1}{4})R_3} \xrightarrow{R_4 \leftarrow R_4 - (-\frac{1}{4})R_3}$$

$$R_{1} \leftarrow R_{1} - (-\frac{3}{4})R_{3}$$

$$R_{2} \leftarrow R_{2} - (\frac{1}{4})R_{3}$$

$$R_{4} \leftarrow R_{4} - (-\frac{1}{4})R_{3}$$

#### El Tableau del Simplex queda de la siguiente forma:

Z	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>X</i> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	<i>s</i> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	rhs	VB
1	0	0	0	1		60	Z
0	1	0	1/3	-1/3	0	20/3	<i>x</i> <sub>1</sub>
0	0	1	-1/3	4/3	0	160/3	<i>x</i> <sub>2</sub>
0	0	0	-1/3	1/3	1	20/3 160/3 100/3	<b>s</b> <sub>3</sub>

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & -3/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 1 & 1/4 & 1/4 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 0 & \boxed{1} & -1/3 & 4/3 & 0 & 160/3 \\ 0 & 0 & -1/4 & -/4 & 0 & 1 & 20 \end{bmatrix} \xrightarrow{R_2 \leftarrow R_2 - (\frac{1}{4})R_3} \xrightarrow{R_4 \leftarrow R_4 - (-\frac{1}{4})R_3}$$

$$R_{1} \leftarrow R_{1} - (-\frac{3}{4})R_{3}$$

$$R_{2} \leftarrow R_{2} - (\frac{1}{4})R_{3}$$

$$R_{4} \leftarrow R_{4} - (-\frac{1}{4})R_{3}$$

El Tableau del Simplex queda de la siguiente forma:

Z	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>X</i> <sub>2</sub>	$s_1$	<i>s</i> <sub>2</sub>	<b>S</b> 3	rhs	VB
1	0	0	0				Z
0	1	0	1/3	-1/3	0	20/3 160/3	<i>x</i> <sub>1</sub>
0	0	1	-1/3	4/3	0	160/3	<i>x</i> <sub>2</sub>
0	0	0	-1/3	1/3	1	100/3	<i>s</i> <sub>3</sub>

No hay forma de aumentar el valor de z: hemos alcanzado el óptimo.

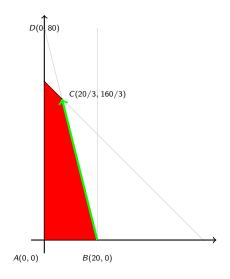


Figura: Cambio de SBF a otra SBF

## Ejemplo

### Resuelve al siguiente PL:

# Ejemplo

### Resuelve al siguiente PL:

Siendo un problema de maximización, al observar que hay variables no básicas con coeficiente negativo en el renglón de la función objetivo, concluimos que la SBF actual no es óptima:

Z	X	У	<i>s</i> <sub>1</sub>	<b>s</b> <sub>2</sub>	<b>5</b> 3	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
1	-1	-3	0	0	0	0	0	Z
0	1	8	1	0	0	0	40	$s_1$
0	3	4	0	1	0	0	25	<b>s</b> <sub>2</sub>
0	2	1	0	0	1	0	10	<b>s</b> <sub>3</sub>
0	1 3 2 1	0	0	0	0	1	4	<i>S</i> <sub>4</sub>

Siendo un problema de maximización, al observar que hay variables no básicas con coeficiente negativo en el renglón de la función objetivo, concluimos que la SBF actual no es óptima:

Z	Χ	У	<i>s</i> <sub>1</sub>	<b>s</b> <sub>2</sub>	<i>S</i> <sub>3</sub>	<i>5</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
1	-1	-3	0	0	0	0	0	Z
0	1	8	1	0	0	0	40	$s_1$
0	3	4	0	1	0	0	25	<b>s</b> <sub>2</sub>
0	2	1	0	0	1	0	10	<i>S</i> <sub>3</sub>
0	1 3 2 1	0	0	0	0	1	4	<i>S</i> <sub>4</sub>

La variable entrante es y y las razones para su crecimiento quedan:

Z	X	y	<i>s</i> <sub>1</sub>	<b>s</b> <sub>2</sub>	<b>5</b> 3	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB	
1	-1	-3	0	0	0	0	0	Z	
0	1	8	1	0	0	0	40	$s_1  o y$	5
0	3	4	0	1	0	0	25	<i>s</i> <sub>2</sub>	6.25
0	2	1	0	0	1	0	10	<i>s</i> <sub>3</sub>	10
0	1	0	0	0	0	1	4	<i>S</i> <sub>4</sub>	_

Al pivotear sobre y obtenemos la siguiente tabla del Simplex:

Z	Χ	У	$s_1$	<i>s</i> <sub>2</sub>	<i>S</i> <sub>3</sub>	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
1	-5/8	0	3/8	0	0	0	15	Z
0	1/8	1	1/8			0	5	У
0	5/2	0	-1/2	1	0	0	5	<b>s</b> <sub>2</sub>
0	15/8	0	-1/8	0	1	0	5	<i>s</i> <sub>3</sub>
0	1	0	0	0	0	1	4	<i>S</i> <sub>4</sub>

Al pivotear sobre y obtenemos la siguiente tabla del Simplex:

Z	X	у	$s_1$	<i>s</i> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
1	-5/8	0	3/8	0	0	0	15	Z
0	1/8	1	1/8	0	0	0	5	У
0	5/2	0	-1/2	1	0	0	5	<i>s</i> <sub>2</sub>
0	15/8	0	-1/8	0	1	0	5	<i>s</i> <sub>3</sub>
0	1	0	0	0	0	1	4	<i>S</i> <sub>4</sub>

Observamos que la SBF no es óptima y que las razones para variable entrante  $\boldsymbol{x}$  quedan de la siguiente forma:

Z	X	у	$s_1$	<b>s</b> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB	
1	-5/8	0	3/8	0	0	0	15	Z	
0	1/8	1	1/8	0	0	0	5	у	40
0	5/2	0	-1/2	1	0	0	5	$s_2 \rightarrow x$	2
0	15/8	0	-1/8	0	1	0	5	<i>s</i> <sub>3</sub>	2.666666667
0	1	0	0	0	0	1	4	<i>S</i> <sub>4</sub>	4

Al pivotear sobre *x* obtenemos la siguiente tabla Simplex:

Z	X	у	$s_1$	<i>s</i> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
1	0	0	1/4	1/4	0	0	65/4	Z
0	0	1	3/20	-1/20	0	0	19/4	у
0	1	0	-1/5				2	X
0	0	0	1/4	-3/4	1	0	5/4	<i>s</i> <sub>3</sub>
0	0	0	1/5	-2/5	0	1		<i>S</i> <sub>4</sub>

Siendo un problema de maximización, al no haber variables no básicas con coeficiente negativo concluimos que la solución actual es óptima. Valor óptimo encontrado de la función z(x=2,y=19/4)=65/4

## Ejemplo

Encuentre el óptimo de: Max w = 14x + 25y + 19z sujeto a



## Ejemplo

Encuentre el óptimo de: Max w = 14x + 25y + 19z sujeto a

y *x*, *y*, *z* ≥ 0.

La fórma estándar queda: Max w = 14 x + 25 y + 19 z

 $y x, y, z, s_1, s_2, s_3, s_4 \ge 0.$ 



### El tableau del Simplex queda:

W	Χ	У	Z	<i>s</i> <sub>1</sub>	<b>s</b> <sub>2</sub>	<i>S</i> <sub>3</sub>	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
1	-15	-25	-19	0	0	0	0	0	W
0	1	5	1	1	0	0	0	3	<i>s</i> <sub>1</sub>
0			1	0	1	0	0	2	<i>s</i> <sub>2</sub>
0	1	2				1	0	2 2	<i>s</i> <sub>3</sub>
0	0	0	1	0	0	0	1	.8	<i>S</i> <sub>4</sub>

Esta solución corresponde a x=0, y=0, z=0. Siendo un problema de maximización, al haber coeficientes negativos para las variables no básicas en el renglón de la función objetivo concluimos que la SBF actual no es óptima.

### El tableau del Simplex queda:

W	X	У	Z	<i>s</i> <sub>1</sub>	<b>s</b> <sub>2</sub>	<b>S</b> 3	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
1	-15	-25	-19	0	0	0	0	0	W
0	1	5	1	1	0	0	0	3	<i>s</i> <sub>1</sub>
0	2	1	1	0	1	0	0	2	<i>s</i> <sub>2</sub>
0	1	2	2	0	0	1	0	2	<b>s</b> 3
0	0	0	1	0	0	0	1	.8	<i>S</i> <sub>4</sub>

Esta solución corresponde a x=0, y=0, z=0. Siendo un problema de maximización, al haber coeficientes negativos para las variables no básicas en el renglón de la función objetivo concluimos que la SBF actual no es óptima. La variable entrante es y y sus razones quedan de la siguiente forma.

W	X	y	Z	<i>s</i> <sub>1</sub>	<b>s</b> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB	
1	-15	-25	-19	0	0	0	0	0	W	
0	1	5	1	1	0	0	0	3	$s_1  o y$	.6
0	2	1	1	0	1	0	0	2	<i>s</i> <sub>2</sub>	2
0	1	2	2	0	0	1	0	2	<i>s</i> <sub>3</sub>	1
0	0	0	1	0	0	0	1	.8	<i>S</i> <sub>4</sub>	-

Pivoteando sobre y obtenemos la siguiente tabla Simplex:

W	X	у	Z	$s_1$	<b>s</b> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
				5					
0	1/5	1	1/5	1/5 -1/5	0	0	0	3/5	У
0	9/5	0	4/5	-1/5	1	0	0	7/5	<b>s</b> <sub>2</sub>
0	3/5	0	8/5	-2/5	0	1	0	4/5	<b>s</b> 3
0	0	0	1	0	0	0	1	.8	<i>S</i> <sub>4</sub>

Esta solución corresponde a x=0, y=3/5, z=0. Reconocemos que la solución no es óptima.

Pivoteando sobre y obtenemos la siguiente tabla Simplex:

W	X	у	Z	$s_1$	<i>s</i> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
1	-10	0	-14	5	0	0	0	15	W
0	1/5	1	1/5	1/5	0	0	0	3/5	У
0	9/5	0	4/5	-1/5	1	0	0	7/5	<b>s</b> <sub>2</sub>
0	3/5	0	8/5	-2/5	0	1		4/5	
0	0				0	0	1	.8	<i>S</i> <sub>4</sub>

Esta solución corresponde a x=0, y=3/5, z=0. Reconocemos que la solución no es óptima. La variable entrante en este caso es z y sus razones quedan de la siguiente forma.

W	X	У	Z	$s_1$	<b>s</b> <sub>2</sub>	<b>s</b> 3	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB	
1	-10	0	-14	5	0	0	0	15	W	
0	1/5	1	1/5	1/5	0	0	0	3/5	7	3
0	9/5	0	4/5	-1/5	1	0	0	7/5	<i>s</i> <sub>2</sub>	1.75
0	3/5	0	8/5	-2/5	0	1	0	4/5	$s_3 \rightarrow z$	.50
0	0	0	1	0	0	0	1	.8	<i>S</i> <sub>4</sub>	.8

Pivoteando sobre z obtenemos la siguiente tabla Simplex.

W	Х	у	Z	$s_1$	<b>s</b> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
1	-19/4	0							
0	1/8	1	0	1/4	0	-1/8	0	1/2	У
0	3/2	0				-1/2		1	
0	3/8	0	1	-1/4	0	5/8	0	1/2	Z
0	-3/8	0	0	1/4	0	-5/8	1	.30	<i>S</i> <sub>4</sub>

Esta solución corresponde a x = 0, y = 1/2, z = 1/2. Esta SBF no es óptima.

Pivoteando sobre z obtenemos la siguiente tabla Simplex.

W	X	у	Z	$s_1$	<b>s</b> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
1	-19/4	0	0	3/2	0	35/4	0	22	W
0	1/8	1	0	1/4	0	-1/8	0	1/2	У
0	3/2	0	0	0	1	-1/2	0	1	<b>s</b> <sub>2</sub>
0	3/8	0	1	-1/4	0	5/8	0	1/2	Z
0	-3/8	0	0	1/4	0	-5/8	1	.30	<i>S</i> <sub>4</sub>

Esta solución corresponde a x=0, y=1/2, z=1/2. Esta SBF no es óptima. La variable entrante es x y sus razones quedan como sigue.

W	X	у	Z	$s_1$	<b>s</b> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB	
1	-19/4	0	0	3/2	0	35/4	0	22	W	
0	1/8	1	0	1/4	0	-1/8	0	1/2	У	4
0	3/2	0	0	0	1	-1/2	0	1	$s_2 \rightarrow x$	.66
0	3/8	0	1	-1/4	0	5/8	0	1/2	Z	1.33
0	-3/8	0	0	1/4	0	-5/8	1	.30	<i>S</i> <sub>4</sub>	-

Pivoteando en x sobre el renglón de  $s_2$  obtenemos el siguiente tableau.

W	X	У	Z	$s_1$	<i>s</i> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>	<i>S</i> <sub>4</sub>	rhs	VB
1	0	0		3/2	19/6	43/6	0	151/6	W
0	0	1	0	1/4	-1/12	-1/12	0	5/12	У
0	1	0	0	0	2/3	-1/3	0	2/3	X
0	0	0	1	-1/4	-1/4	3/4	0	1/4	z
0	0	0	0	1/4	1/4	-3/4	1	.55	<i>S</i> <sub>4</sub>

Observamos que aumentando los valores de las variables no básicas, no es posible aumentar el valor de z. Por tanto, se alcaza el óptimo en x=2/3, y=5/12 y z=1/4 con valor w=151/6.