Minimización -

M. Simplex

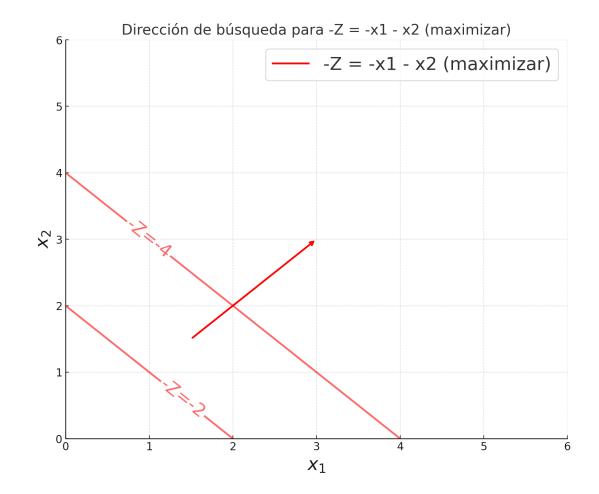
Método de la Gran M

Método de Dos Fases

Minimización

$$Min Z = X_1 + X_2$$

Buscas la menor Z posible



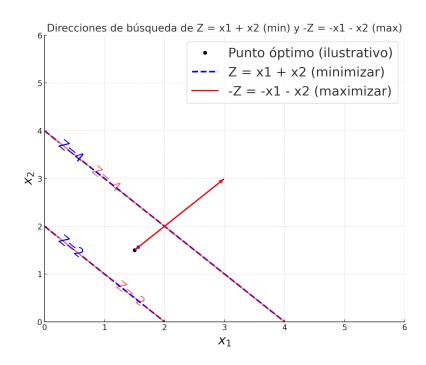
Equivalentes



$$Max - Z = -X_1 - X_2$$

Buscas la mayor (-Z) posible

- Mismo punto Optimo
- Diferente orientación del objetivo



- M es un número muy grande (conceptualmente →∞).
- Agregamos variables artificiales para "rellenar" las restricciones, obtener una "solución básica factible inicial y poder usar el método simplex
 - Las variables artificiales forman la base inicial factible en el método símplex
 - cuando hay restricciones ≥ o = agregamos variables artificiales
 - Restricciones = requieren directamente variable artificial (a_i)
 - Penalizamos a FO con M.
 - En min: Z' = Z + M∑ai)
 - En max: Z' = Z M∑ai)
 - Z': FO penalizada
 - Limpiar el renglón 0 para que las variables artificiales queden con coeficiente cero en esta, antes de iniciar las iteraciones.

Ejemplo- Minimización

• Minimizar $Z=2x_1+3x_2$

S.a:

- (1) $x_1 + 3x_2 \ge 9$
- (2) $2x_1 + x_2 \ge 8$
- *x*₁,*x*₂≥0

Minimizar $Z=2x_1+3x_2$

S.a:

- (1) $x_1 + 3x_2 \ge 9$
- (2) $2x_1 + x_2 \ge 8$
- $x_1, x_2 \ge 0$

2. Revisar la Solución Básica Factible Inicial

- x1=0
- x2=0
- e1=0
- e2=0
- a1=9

Se resuelve el sistema para las

- a2=8 **variables básicas**
- $Z=M\cdot9+M\cdot8=17M$

1. Formular el problema en su formato estandarizado:

Función objetivo con penalización:

$$Z=2x_1+3x_2+0e_1+0e_2+Ma_1+Ma_2$$

$$x_1 + 3x_2 - e_1 + a_1 = 9$$

$$2x_1 + x_2 - e_2 + a_2 = 8$$

- ❖ Variables No básicas x₁,x₂
- ❖ Variables de exceso e₁,e₂
- ❖ Variables artificiales a₁,a₂ (Var. Básicas)
- ❖ M es un número grande (ej. M=10⁶)

3. Renglón cero (Z'):

$$Z_j = \sum (C_B \cdot a_{ij}) - C_j$$

- C_B: coeficiente de la variable básica en la FO penalizada (M para a₁ y a₂)
- a_{ii}: coeficientes en la tabla simplex
- Cj: coeficiente original de la variable no básica en la FO penalizada

Función objetivo con penalización:

Min. Z'=
$$2x_1+3x_2+0e_1+0e_2+Ma_1+Ma_2$$

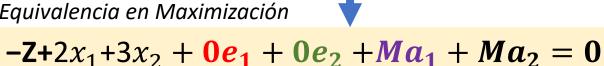
 $x_1+3x_2-e_1+a_1=9$
 $2x_1+x_2-e_2+a_2=8$

Minimizar
$$Z= 2x_1 + 3x_2$$

Maximizar $-Z= -2x_1 - 3x_2$

Max.
$$-Z=-2x_1-3x_2-0e_1-0e_2-Ma_1-Ma_2$$

Equivalencia en Maximización



Renglón Cero Nuevo



(R0 Nuevo)=(R0 original)- $M\times(R1)$ - $M\times(R2)$.

	Z	x_1	x_2	e_1	e_2	$\overline{(a_1}^-$	\overline{a}_2	RHS	
	-1	2	3	0	0	M	M	0	
-M[0	1	3	-1	0	1	0	9]
-M[0	2	1	0	-1	0 _	1	8]
_	-1	2-3M	3-4M	M	M	(0	0	-17M	

En maximización se acostumbra "penalizar" (restar) las filas donde aparecen las artificiales

4. Primera tabla símplex

VB		Z	x_1	x_2	e_1	e_2	a_1	a_2	RHS
***	RO	-1	2-3M	3-4M	M	M	0	0	-17M
a1	R1	0	1	3	-1	0	1	0	9
a2	R2	0	2	1	0	-1	0	1	8
								1.	a1=9
racior	165							•	a2=8

Iteraciones

- Buscamos en el R0 el más negativo (recordar que estamos "maximizando")
- Ve: X2
- Vs: Cociente mínimo: a1 \rightarrow 9/3=3; a2 \rightarrow 8/1=8 \rightarrow SALE a1

$$x_1+3x_2 - e_1 + a_1 = 9$$

 $2x_1+ x_2 - e_2 + a_2 = 8$

Tabla Simplex Inicial

VB		Z	x_1	x_2	e_1	e_2	a_1	a_2	RHS
***	RO	-1	2-3M	3-4M	M	М	0	0	-17M
a1	R1	0	1	3	-1	0	1	0	9
a2	R2	0	2	1	0	-1	0	1	8

para la selección de la variable que entra a la base, se basan únicamente en los coeficientes de que están asociados a las variables (cols de x1,x2,e1,e2,a1,a2), no en el término independiente (RHS).

Iteración 1

		1001010							
VB		Z	x_1	x_2	e_1	e_2	a_1	a_2	RHS
***	RO	-1	1-5/3M	0	1-1/3M	М	4/3M-1	0	-9-5M
X2	R1	0	1/3	_1_	-1/3	0	1/3	0	3
a2	R2	0	5/3	0	1/3	-1	-1/3	1	5

OBSR
R0= (4M-3)RP+R0
RP=RP/3
R2=R2-RP

- La fila 0 refleja la nueva expresión de Z
- x2=3
- Siguen existiendo variables negativas en el renglón cero (x1,e1)
- Aún queda la variable artificial a2 en la base, idealmente buscamos dejar las artificiales en 0

Iteración SEGUNDA

- Ve: X1
- Vs: Cociente mínimo: $x2 \rightarrow 3*3=9$; $a2 \rightarrow 5*3/5=3 \rightarrow sale a2$

Iteración 1

VB		Z	x_1	x_2	e_1	e_2	a_1	a_2	RHS
***	RO	-1	1-5/3M	0	1-1/3M	М	4/3M-1	0	-9-5M
X2	R1	0	1/3	1	-1/3	0	1/3	0	3
X1	R2	0	5/3	0	1/3	-1	-1/3	1	5

• Ve: X1

• Vs: a2

Iteración 2

a2下

VB		Z	x_1	x_2	e_1	e_2	a_1	a_2	RHS
***	RO	-1	0	0	4/5	3/5	M-4/5	M-3/5	-12
X2	R1	0	0	1	-2/5	1/5	2/5	-1/5	2
X1	R2	0	1	0	1/5	-3/5	-1/5	3/5	3

OBSR
R0= (5/3M-1) RP+R0
R1=RP*(-1/3)+R1
RP=RP* 3/5

- La fila 0 no muestra mas M negativas
- La fila 0 refleja la nueva expresión de Z =12
- X1=3
- X2=2
- e1,e2,a1,a2=0
- La ser las artificiales =0, entonces M(a1+a2)=0, denota que la penalización logro expulsar las artificiales

Ejemplo 2

Maximizar $Z=3x_1+2x_2$

S.a:

• (1)
$$x_1 + x_2 \le 10$$

• (2)
$$2x_1 + 3x_2 \ge 15$$

• (3)
$$x_1 = 4$$

 $x_1, x_2 \ge 0$

2. Revisar la Solución Básica Factible Inicial

- x1=0
- x2=0
- S1=10
- e2=0
- a2=15
- a3=4
- Z=M·15+M·4=19M

1. Formular el problema en su formato estandarizado:

Función objetivo con penalización:

Z'=3
$$x_1$$
+2 x_2 + 0 S_1 + 0 e_2 - Ma_2 - Ma_3
 x_1 + x_2 + S_1 = 10
2 x_1 + 3 x_2 - e_2 + a_2 = 15
 x_1 + a_3 = 4
 $x_1, x_2, S_1, e_1, a_1, a_2 \ge 0$

$$\mathbf{Z'} - 3x_1 - 2x_2 + \mathbf{M}a_2 + \mathbf{M}a_3 = \mathbf{0}$$

Renglón cero (Z'): 3.

$$Z_j = \sum (C_B \cdot a_{ij}) - C_j$$

 $(R0 Nuevo)=(R0 original)-M\times(R2)-M\times(R3)$

Z'- 3 x_1 -2 x_2 +	-Ma ₂ + Ma	$\frac{1}{3} = 0$
$x_1 + x_2 -$	+S ₁	= 10
$2x_1 + 3x_2$	$e_2-e_2+a_2$	= 15
x_1	$+a_3$	= 4

Función objetivo con penalización:

	Z	x_1	x_2	S_1	e_2	$\overline{(a_2)}$	$\overline{a_3}$	RHS
	1	-3	-2	0	0	M	M	0
-M[0	2	3	0	-1	1	0	15
-M[0	1	0	0	0	0	1	4
	1	-3-3M	-2-3M	0	M	(0	0	-19M

En maximización se acostumbra "penalizar" (restar) las filas donde aparecen las artificiales

Verificamos que las columnas a2 y a3 se hacen 0, reflejando que son variables básicas con valor de 0 en la fila del objetivo.

4. Primera tabla símplex

VB		Z	x_1	x_2	s_1	e_2	a_2	a_3	RHS
***	RO	1	-3-3M	-2-3M	0	М	0	0	-19M
S1	R1	0	1	1	1	0	0	0	10
a2	R2	0	2	3	0	-1	1	0	15
a3	R3	0	1	0	0	0	0	_1	4

Función objetivo con penalización:							
$z'-3x_1-2x_2 + Ma_2 + Ma$	$k_3 = 0$						
$x_1 + x_2 + S_1$	= 10						
$2x_1 + 3x_2 - e_2 + a_2$	= 15						
$x_1 + a_3$	= 4						

SBFI

- S1=10
- a2=15
- a3=4

Iteraciones

- Buscamos en el R0 el más negativo (recordar que estamos "maximizando")
- Ve: X1
- Vs: Cociente mínimo: s1:10/1=10; a2: 15/2=7; a3: $4/1=4 \rightarrow SALE$ a3

5. Primera Iteración

Tabla Simplex Inicial

	VB		Z	x_1	x_2	s_1	e_2	a_2	a_3	RHS
	***	R0	1	-3-3M	-2-3M	0	М	0	0	-19M
	S1	R1	0	1	1	1	0	0	0	10
	a2	R2	0	2	3	0	-1	1	0	15
a3 ∇	X1	R3	0	1	0	0	0	0	1	4

OBSR
R0= (3M+3)RP+R0
R1=-RP+R1
R2=RP*(-2)+R2
RP=RP

Tabla Simplex PRIMERA ITERACIÓN

VB		Z	x_1	x_2	s_1	e_2	a_2	a_3	RHS
***	RO	1	0	-2-3M	0	М	0	3M+3	-7M+12
S1	R1	0	0	_1_	1	00	0	1	6
a2	R2	0	0	3	0	-1	1	-2	7
X1	R3	0	1	0	0	0	0	1	4

• Ve: X2 (MAS NEGATIVO)

• Vs: Cociente mínimo: s1:6/1=6; a2: 7/3=2; X1: $4/0=IND \rightarrow SALE a2$

5. Segunda Iteración

Tabla Simplex PRIMERA ITERACIÓ

	VB		Z	$\boldsymbol{x_1}$	x_2	<i>s</i> ₁	e_2	a_2	a_3	RHS
	***	RO	1	0	-2-3M	0	M	0	3M+3	-7M+12
a2 ∇ a3 ∇	S1	R1	0	0	1	1	0	0	-1	6
	X2	R2	0	0	3	0	-1	1	-2	7
	X1	R3	0	1	0	0	0	0	1	4

OBSR
R0= (3M+2)RP+R0
R1=-RP+R1
RP=RP/3

Tabla Simplex SEGUNDA ITERACIÓN

VB		Z	x_1	x_2	s_1	e_2	a_2	a_3	RHS
***	RO	_ 1 _	0	0	0	-2/3	M+2/3	M+5/3	50/3
S1	R1	0	0	0	1	1/3	-1/3	-1/3	11/3
X2	R2	0	0	1	0	-1/3	1/3	-2/3	7/3
X1	R3	0	1	0	0	0	0	1	4

	VB		Z	x_1	x_2	s_1	e_2	a_2	a_3	RHS
	***	RO	1	0	0	0	-2/3	M+2/3	M+5/3	50/3
s1K	e 2	R1	0	0	0	1	1/3	-1/3	-1/3	11/3
a2K	X2	R2	0	0	1	0	-1/3	1/3	-2/3	7/3
a3K	X1	R3	0	1	0	0	0	0	1	4

OBSR
R0= (2/3)RP+R0
RP=RP*3
R2=RP*(1/3)+R2

VB		Z	x_1	x_2	s_1	e_2	a_2	a_3	RHS
***	RO	1	0	0	2	0	M	M+1	24
e 2	R1	0	0	0	3	1	-1	-1	11
X2	R2	0	0	1	1	0	0	-1	6
X1	R3	0	1	0	0	0	0	1	4

Ejemplo 2

Maximizar
$$Z=3x_1+2x_2$$

S.a:

• (1)
$$x_1 + x_2 \le 10$$

• (2)
$$2x_1 + 3x_2 \ge 15$$

• (3)
$$x_1 = 4$$

 $x_1, x_2 \ge 0$

6. Revisar la Solución Optimizada

- x1=4
- x2=6
- Zmax=24

1. Formular el problema en su formato estandarizado:

Z'=3
$$x_1$$
+2 x_2 + 0 S_1 + 0 e_2 -M a_2 - M a_3

$$x_1 + x_2 + S_1 = 10$$

$$2x_1 + 3x_2 - e_2 + a_2 = 15$$

$$x_1 + a_3 = 4$$

$$x_1, x_2, S_1, e_1, a_1, a_2 \ge 0$$

$$(1) 4 + 6 = 10$$

$$(2) 2 * 4 + 3 * 6 = 26 > 15$$

Existe un excedente de 11 unidades, tal como se ve en la table simplex

DESAFIOS

```
Maximizar Z=3x_1+2x_2

s.a:

• (1) x_1+ x_2 \leq 10

• (2) -2x_1 - 3x_2 \leq -15

• (3) x_1 = 4

x_1, x_2 \geq 0
```

Minimizar $Z = 4x_1 + 5x_2$ S.a: $3x_1 + x_2 \le 27$ $x_1 + x_2 = 12$ $6x_1 + 4x_2 \le 60$

```
Minimizar W = x_1 + 3x_2,
```

sujeto a:

- $(1) x_1 + 2x_2 \geq 8,$
- $(2) \ 3x_1 + x_2 \qquad \leq \ 7,$
- $(3) x_1 x_2 = 2,$ $x_1, x_2 \geq 0.$

Minimizar
$$W = x_1 + 3x_2$$
,

sujeto a:

$$(1) x_1 + 2x_2 \geq 8,$$

$$(2) \ 3x_1 + x_2 \leq 7,$$

$$(3) x_1 - x_2 = 2,$$

$$x_1, x_2 \geq 0.$$

• Si al finalizar la tabla simple, en el R0 se ve una variable no básica con coeficiente 0, significa que esa variable puede entrar sin cambiar el valor de la FO, mostrando hay un óptimo alternativo.

 Construya el modelo matemático del siguiente enunciado, identifique la función objetivo, las variables de decisión, identifique las restricciones (20 puntos)

Ana es una estudiante de ingeniería con dos proyectos importantes por completar: uno en Programación y otro en Simulación de Sistemas. El objetivo de Ana es maximizar el rendimiento académico que obtendrá al completar ambos proyectos. El rendimiento que obtiene es proporcional al tiempo que dedica a cada proyecto, con las siguientes características:

- Cada hora dedicada al proyecto de Programación le genera 5 puntos de rendimiento.
- Cada hora dedicada al proyecto de Simulación de Sistemas le genera 7 puntos de rendimiento.

Sin embargo, Ana tiene las siguientes limitaciones:

- Solo puede dedicar 12 horas en total a los dos proyectos esta semana.
- Debe dedicar al menos 4 horas al proyecto de Programación para completarlo satisfactoriamente.
- Debe dedicar al menos 3 horas al proyecto de Simulación de Sistemas para cumplir con los requerimientos mínimos.
- 2. Resuelva el modelo matemático empleando el método simplex (50 puntos)
- 3. Resuelva el modelo matemático empleando el método grafico (30 puntos)

Maximizar

$$Z = 4x_1 + 5x_2 + 3x_3$$

Sujeto a las restricciones

1.
$$x_1 + x_2 + x_3 \leq 10$$

2.
$$2x_1 + 3x_2 + 4x_3 = 15$$

3.
$$x_1 + 4x_2 + 2x_3 \geq 12$$