2. Método Simplex

Método Simplex

- Procedimiento general para resolver problemas de PL
- Procedimiento algebraico, con fundamentos geométricos
- El método analiza solo las soluciones FEV (Soluciones en los vértices)
 - Solución inicial, "solución básica factible", en el origen, VD=0
- Es un algoritmo iterativo
 - Se mueve de un vértice del espacio factible al siguiente
 - Restricción: El problema debe tener soluciones factibles en los vértices
- Desarrollado por Geroge Dantzing en 1947

Es un algoritmo iterativo que parte de una solución básica factible y se mueve de un vértice del espacio factible al siguiente, buscando mejorar la solución hasta que se alcanza el óptimo.

1. Formular el problema en su forma estandarizado:

- Expresar la FO y las restricciones en forma de **igualdades**, introduciendo variables de s/e si es necesario → Ecuación frontera de restricción
- Asegurarse de que todas las variables de decisión, incluyendo las de holgura, y exceso sean mayores o iguales a cero (no negativas)

Variables Básicas

Variables de Holgura Slack, (S)	Variable de Exceso, Excess, (e)
se usa en las restricciones del tipo ≤	Se usa en restricciones del tipo ≥
Representa la cantidad de recurso sobrante o no utilizado	Representa el exceso sobre un límite o valor mínimo

- s: (≤)
- e:.(≥)

• 2. Revisa la Solución Básica Factible Inicial: El punto de partida del Método Simplex que satisface todas las restricciones del problema

Solución Básica

- Las Variables de Decisión (variables no básicas) se fijan en cero
- Las variables restantes (variables básicas) se determinan resolviendo el sistema resultante.
- Solución Básica Factible: Al resolver el sistema de restricciones, las variables básicas son no negativas y cumplen todas las restricciones del problema.

Si no se cuenta con una SBFI, es IMPOSIBLE iniciar el método Simplex *DIRECTAMENTE*

Metodología Método Simplex

3. Construcción de la tabla inicial del Simplex

- Reescribir la FO igualándola a cero
- Organizar las ecuaciones en una tabla (tabla simplex)

3. Construcción de la tabla inicial del Simplex

Maximizar $Z = \mathbf{cx}$, sujeta a:

$$Ax \le b$$
 y $x \ge 0$,



$$[\mathbf{A},\,\mathbf{I}]\begin{bmatrix}\mathbf{x}\\\mathbf{x}_s\end{bmatrix}=\mathbf{b}$$

- x, b y 0 son vectores columna
- A es la matriz
- m: Numero de restricciones
- n = Numero variables de decisión (no básicas)

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix}$$

- 4. Pivoteo en la Tabla Simplex
- i. Identificación de la variable entrante:

Se selecciona la variable no básica con el coeficiente en la fila de Z

- más negativo para maximización
- ☐ más positivo para minimización
- ii. Identificación de la variable salida
 - Variable de Salida: Menor cociente positivo

$$[\mathbf{A}, \mathbf{I}] \begin{bmatrix} \mathbf{X} \\ \mathbf{X}_s \end{bmatrix} = \mathbf{b}$$

RHS

Coeficientes en Variable de Entrada

4. Pivoteo en la Tabla Simplex

- iii. Selección del Pivote: Intersección de Variable de entrada y salida en la tabla Simplex
- iv. Actualización de la tabla (pivoteo)

Se realizan operaciones básicas en renglones para convertir el coeficiente pivote en 1 y los demás elementos de su columna en 0, obteniendo una nueva tabla Simplex.

Metodología **Método Simplex**

- 5. Iteración del Método Simplex
- Se repite el paso 4
 - En maximización: Se <u>continúa iterando</u> mientras haya coeficientes negativos en la fila de coeficientes de Z de la tabla simplex
 - En minimización: Se <u>continúa iterando</u> mientras haya <u>coeficientes positivos</u> en la fila de coeficientes de Z de la tabla simplex
- Cuando ya no hay que realizar iteraciones se ha encontrado la solución, se valida el cumplimiento de las restricciones y se obtiene el valor de Z

Ejercicio- Método Simplex

Una empresa fabrica sillas y mesas. La producción está limitada por los siguientes factores:

- Espacio disponible: Cada silla usa 1 unidad de espacio, y el máximo es 4 unidades.
- Tiempo de trabajo: Cada mesa requiere 2 horas, y el máximo disponible es 12 horas.
- Material disponible: Cada silla usa 3 unidades de material, cada mesa usa 2 unidades, y el total disponible es 18 unidades.

La empresa quiere maximizar sus ganancias. Cada silla genera Bs 30 y cada mesa genera Bs 50 de ganancia.

 Construye el modelo matemático, presente la solución del método grafico y resuelve paso a paso hasta completar el método simplex

Modelo Matemático

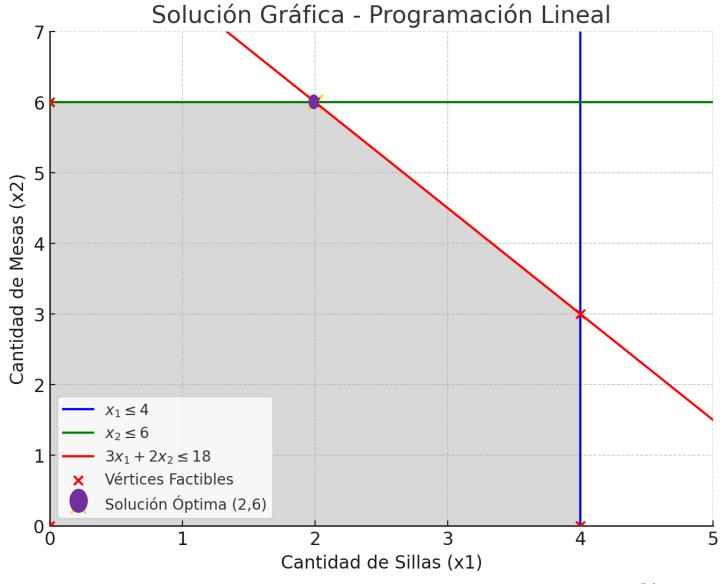
$$Max Z = 30X_S + 50X_M$$

S.a.:

- R1: $X_S \leq 4$
- Espacio disponible
- R2: $2X_M \le 12$
- Tiempo de trabajo
- R3: $3X_S + 2X_M \le 18$
- Material disponible
- R4: $X_S \ge 0$, $X_M \ge 0$
- No negatividad

Solución M. Grafico

Vértice	xS	хM	Z
(0,0)	0	0	0
(4,0)	4	0	120
(0,6)	0	6	300
(4,3)	4	3	270
(2,6)	2	6	360



Solución Método Simplex

1. Formular el problema en su formato estandarizado:

- S: (≤)
- E:.(≥)

MODELO CANÓNICO

Forma original del modelo

$$Max Z = 30X_S + 50X_M$$

S.a.:

- R1: $X_{\varsigma} \leq 4$
- R2: $2X_M \le 12$
- R3: $3X_S + 2X_M \le 18$
- R4: $X_S \ge 0$, $X_M \ge 0$

MODELO ESTANDARIZADO

Forma aumentada del modelo

$$Max Z = 30X_S + 50X_M + 0S_1 + 0S_2 + 0S_3$$

S.a.:

R1:
$$X_S + S1 = 4$$

R2:
$$2X_M + S2 = 12$$

R3:
$$3X_S + 2X_M + 53 = 18$$

R4:
$$X_i \ge 0, S_i \ge 0$$

Solución Método Simplex

2. Revisar la Solución Básica Factible Inicial

$$Max Z = 30X_S + 50X_M$$

S.a.:

R1:
$$X_S + S1 = 4$$

R2:
$$2X_M + 52 = 12$$

R3:
$$3X_S + 2X_M + 53 = 18$$

R4:
$$X_j \geq 0$$
, $S_j \geq 0$

Solución Básica Factible Inicial

$$X_S = 0$$
, $S1 = 4$

$$X_M = 0$$
, $S2 = 12$

$$X_S = 0 \ y \ X_M = 0 \ , S3 = 18$$

$$Z = 0$$

Metodología Método Simplex

 $Max Z = 30X_S + 50X_M$ S.a. :

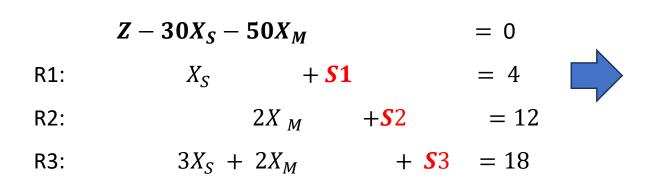
• R1: $X_S \leq 4$

• R2: $X_M \le 12$

• R3: $3X_S + 2X_M \le 18$

• R4: $X_S \ge 0, X_M \ge 0$

3. Construcción de la tabla inicial del Simplex



	Var. Decisión			Va	ar. Bá	Sol.	
	Z	X _s	X _M	S1	S2	S3	RHS
FO	1	-30	-50	0	0	0	0
R1	0	1	0	1	0	0	4
R2	0	0	2	0	1	0	12
R3	0	3	2	0	0	1	18

Matriz de Coeficientes

• 4. Pivoteo en la Tabla Simplex

	Var.	Deci	sión	Va	ar. Bás	ica	Sol.	Menor
	Z	X _s	X _M	S1	S2	S3	RHS	Cociente
FO	1	-30	-50	0	0	0	0	
R1	0	1	0	1	0	0	4	4/0=∞
R2	0	0	2	0	1	0	12	12/2= 6
R3	0	3	2	0	0	1	18	18/2 = 9

i. Variable entrante: X_M

ii. Variable salida: S2

iii. Selección del Pivote: 2

4. Pivoteo en la Tabla Simplex

iv. Se realizan **operaciones básicas** en renglones para convertir el **pivote en 1** y los demás **elementos de su columna en 0**, obteniendo una nueva tabla Simplex

	Var. Decisión			Va	Sol.		
	Z	X _s	X _M	S1	S2	S3	RHS
FO	1	-30	-50	0	0	0	0
R1	0	1	0	1	0	0	4
R2	0	0	2	0	1	0	12
R3	0	3	2	0	0	1	18



ОВ		Z	Xs	Xm	S1	S2	S3	RHS
RP*50+RFO	FO	1	-30	0	0	25	0	300
***	R1	0	1	0	1	0	0	4
RP/2	R2	0	0	1	0	1/2	0	6
RP*-2+R3	R3	0	3	0	0	-1	1	6

5. Iteraciones en la Tabla Simplex

- Al existir negativos en la FO, continuamos iterando
- Selección de nuevo Pivote

• Ve: Xs

• VS: S3

Operaciones Básicas sobre renglones para dejar pivote en uno y demás elementos de columna en 0

Tabla simplex original

			_				
	Z	Xs	Xm	S1	S2	S3	RHS
FO	1	-30	0	0	25	0	300
R1	0	1	0	1	0	0	4
R2	0	0	1	0	1/2	0	6
R3	0	3	0	0	-1	1	6

Men. Coc.
4
#¡DIV/0!
2

Tabl	a sim	plex	Actua	lizada
		•		

	Z	Xs	Xm	S1	S2	S3	RHS
FO	1	0	0	0	15	10	360
R1	0	0	0	1	1/3	- 1/3	2
R2	0	0	1	0	1/2	0	6
R3	0	1	0	0	- 1/3	1/3	2
	R1 R2	R1 0 R2 0	FO 1 0 R1 0 0 R2 0 0	FO 1 0 0 R1 0 0 0 R2 0 0 1	FO 1 0 0 0 R1 0 0 0 1 R2 0 0 1 0	FO 1 0 0 0 15 R1 0 0 0 1 1/3 R2 0 0 1 0 1/2	FO 1 0 0 0 15 10 R1 0 0 0 1 1/3 - 1/3 R2 0 0 1 0 1/2 0

Seleccion de pivotes:

Columna pivote: coeficiente con mas negativo

Renglon pivot: regla del menor cociente

5. Iteraciones en la Tabla Simplex

	Z	Xs	Xm	S1	S2	S3	RHS
FO	(1	0	0	0	15	10	360
R1	0	0	0	1	1/3	- 1/3	2
R2	0	0	(1)) 0	1/2	0	6
R3	0	(1)) 0	0	- 1/3	1/3	(2

$$X_S = 2$$

$$X_M = 6$$

$$Z = 360$$

5. Iteraciones en la Tabla Simplex

$$X_S = 2$$

$$X_M = 6$$

$$z = 360$$











• R4: $X_S \ge 0, X_M \ge 0$

