Modelos de Programación Lineal

Unidad

Objetivos de Unidad



- Identificar problemas que puedan resolverse mediante programación lineal.
- Aplicar técnicas básicas de solución como el método gráfico y el método simplex.
- Comprender la formulación de modelos de optimización y su aplicación en transporte y asignación.
- Analizar el problema primal y dual en la programación lineal.
- Evaluar la sensibilidad de los modelos a cambios en los coeficientes de la función objetivo y restricciones.

Contenido

- 2.1. Componentes de un modelo de programación lineal
 - Variables, función objetivo, restricciones.
- 2.2. Modelos de optimización: maximización y minimización.
- 2.3. Métodos de solución:
 - Método gráfico.
 - o Método simplex.
 - Variables de holgura y artificiales.
- 2.4. Problemas primal y dual.
- 2.5. Análisis de sensibilidad:
 - O Margen de variación en los coeficientes de la función objetivo.
 - Sensibilidad de los recursos disponibles.
- 2.6. Transporte y Asignación.
- 2.7 Bibliografía

Bibliografía

- Taha, H. A. (2012). Investigación de Operaciones. Pearson. ISBN: 978-8483227022. Capítulos 2 y 3.
- Hillier, F. S., & Lieberman, G. J. (2010). Introducción a la Investigación de Operaciones. McGraw-Hill. ISBN: 978-6071503007. Capítulos 3 y 4.
- Bazaraa, M. S., Jarvis, J. J., & Sherali, H. D. (2011). Programación Lineal y Flujo en Redes. Pearson. ISBN: 978-6074421742. Capítulos 1, 2 y 5.
- Bronson, R. (1997). Investigación de Operaciones. McGraw-Hill. ISBN: 978-9701038003. Capítulos 3 y 6.

Programación Lineal (PL)



Definición: es una **técnica de IO** (técnica matemática) utilizada para **optimizar** un **objetivo** sujeto a ciertas **restricciones**



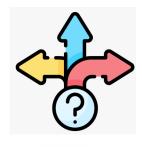
Objetivo: encontrar la **mejor solución** posible (máxima o mínima) dentro de un conjunto de **soluciones factibles**.



Aplicación: en problemas donde las relaciones entre las variables son lineales

1. Componentes de un modelo de PL

Un modelo de programación lineal está compuesto por:



 Variables de decisión (VD): Representan las cantidades a determinar (ejemplo: producción, recursos, presupuesto, tiempos, cantidades, iteraciones).



• Función objetivo (FO): Expresa la meta que se busca alcanzar. (ejemplo: maximizar ganancia, minimizar costos).



• Restricciones: Limitaciones en el problema (ejemplo: disponibilidad de materias primas, demanda máxima).

1. Componentes de un modelo de PL



Un modelo de programación lineal está compuesto por:

• Variables de decisión: ¿Qué elementos del problema puedo controlar o decidir directamente?



• Función objetivo: ¿Qué quiero maximizar o minimizar?



• Restricciones: ¿Qué condiciones limitantes existen?

Ejemplo

- Una empresa debe transportar productos desde una bodega a dos puntos de ventas diferentes (Tienda A y Tienda B).
- Se dispone de dos tipos de camiones: Tipo 1 y Tipo 2, cada uno con diferentes capacidades y costos de operación.
- La empresa desea minimizar el costo total de operación, asegurando que se cubran las necesidades de transporte.
- El camión Tipo 1 tiene un costo operativo de Bs 200, por cada uno y una capacidad de transporte de 10 Toneladas. El contrato limita como máximo el uso de 8 camiones Tipo 1
- El camión Tipo 2 tiene un costo operativo de Bs 150, por cada uno y una capacidad de transporte de 5 Toneladas. El contrato limita como máximo el uso de 10 camiones del Tipo 2
- La empresa necesita transportar al menos 60 toneladas.

- ❖Función objetivo: ¿Qué quiero maximizar o minimizar?
 - Se busca
- ❖ Variables de Decisión: ¿Qué elementos del problema puedo controlar o decidir directamente?
 - Se puede
- ❖ Restricciones: ¿Qué condiciones limitantes existen?
 - •
 - .
 - .

- ❖ Función objetivo: ¿Qué quiero maximizar o minimizar?
 - Se busca minimizar el costo total:
- ❖ Variables de Decisión: ¿Qué elementos del problema puedo controlar o decidir directamente?
 - Se puede decidir cuántos camiones de cada tipo utilizar
 - Tipo 1 (x1) y Tipo 2 (x2).
- ❖ Restricciones: ¿Qué condiciones limitantes existen?
 - Se deben transportar al menos 60 toneladas
 - No se pueden usar más de 8 camiones Tipo 1
 - No se pueden usar más de 10 camiones Tipo 2
 - No se pueden usar valores negativos de camiones.

Tabla de Datos del Problema

PFO

Restricciones

	Variables de Decisión	
Descripción	Camión Tipo 1 (x1)	Camión Tipo 2 (x2)
Costo por unidad	200	150
Capacidad de transporte (toneladas)	10	5
Máxima Disponibilidad permitido por tipo de Camión	8	10
Demanda total <u>mínima</u> (restricción)	10 x1 + 5 x2 ≥ 60	

- ❖ Variables de Decisión: ¿Qué elementos del problema puedo controlar o decidir directamente?
 - Se puede decidir cuántos camiones de cada tipo utilizar
 - Tipo 1 (x1) y Tipo 2 (x2).
- ❖ Función objetivo: ¿Qué quiero maximizar o minimizar?
 - Se busca **minimizar el costo total**:

$$\min Z = 200x_1 + 150x_2$$

- *Restricciones: ¿Qué condiciones limitantes existen?
 - 1. Se deben transportar <u>al menos</u> **60 toneladas**
 - 2. No se pueden usar más de 8 camiones Tipo 1
 - 3. No se pueden usar más de **10 camiones Tipo 2**
 - 4. No se pueden usar valores negativos de camiones.

$$0.010x_1 + 5x_2 \ge 60$$

$$\circ x_1 \leq 8$$

$$\cdot x_2 \leq 10$$

$$x_1 \ge 0, \quad x_2 \ge 0$$

- ❖ Variables de Decisión: ¿Qué elementos del problema puedo controlar o decidir directamente?
 - Se puede decidir cuántos camiones de cada tipo utilizar
 - Tipo 1 (x1) y Tipo 2 (x2).
- ❖ Función objetivo: ¿Qué quiero maximizar o minimizar?
 - Se busca **minimizar el costo total**:
- *Restricciones: ¿Qué condiciones limitantes existen?
 - 1. Se deben transportar al menos 60 toneladas
 - 2. No se pueden usar más de 8 camiones Tipo 1
 - 3. No se pueden usar más de **10 camiones Tipo 2**
 - 4. No se pueden usar valores negativos de camiones.

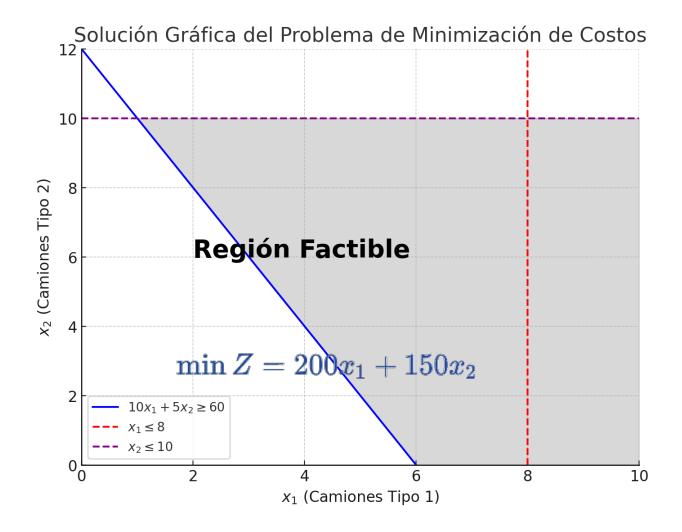
$$\min Z = 200x_1 + 150x_2$$

 Producción /
disponibilidad
disponible/
permitida

$$x_1 \le 8$$

$$\cdot x_2 \leq 10$$

$$x_1 \ge 0, \quad x_2 \ge 0$$



Solución:

- X1: 6
- X2:0
- Costo: 200*6+150*0
 - **Bs. 1200**

❖ Para minimizar costos, la empresa debe utilizar 6 camiones del Tipo 1 y no usar camiones del Tipo 2.

Ejemplo 2

- Una empresa fabrica dos tipos de productos: A y B. Cada producto requiere dos tipos de recursos: materia prima y horas de mano de obra.
- La empresa busca maximizar sus ganancias teniendo en cuenta ciertas restricciones.
- El producto A tiene una ganancia de Bs 50 por unidad. El producto B tiene una ganancia de Bs 40 por unidad.
- La empresa tiene una disponibilidad de 500 Kg de materia prima y de 400 horas de mano de obra disponible.
- La producción del producto A, significa el consumo de 5 Kg de materia prima y 4 horas de trabajo por unidad
- La producción del producto B, significa el consumo de 3 Kg de materia prima y 2 horas de trabajo por unidad
- Debido a limitaciones de mercado, la empresa tiene una restricción de producción de no mas de 80 unidades de producto A, y no mas de 100 unidades del producto B.

❖ Función objetivo: ¿Qué quiero maximizar o minimizar?

❖ Variables de Decisión: ¿Qué elementos del problema puedo controlar o decidir directamente?

❖ Restricciones: ¿Qué condiciones limitantes existen?

- ❖Función objetivo: ¿Qué quiero maximizar o minimizar?
 - Se busca maximizar ganancias:
- ❖ Variables de Decisión: ¿Qué elementos del problema puedo controlar o decidir directamente?
 - Las Unidades del Producto A y las del Producto B
 - Producto A (xA) y Producto B (xB).
- ❖ Restricciones: ¿Qué condiciones limitantes existen?
 - Se dispone de 500 Kg de materia prima. Para producción, se utilizan 5 Kg en el producto A y 3 Kg en la del producto B
 - Se dispone de 400 Hrs de mano de obra. Para producción, se utilizan 4 Hrs en el producto A y 2 Hrs en la del producto B
 - Limitaciones de mercado-Restricción de producción: Máximo de unidades 80 de producto A, y no mas de 100 unidades del producto B.
 - No se pueden usar unidades negativas de Producto A y Producto B

Tabla de Datos del Problema

PFO

Restricciones

Variables de Decisión

Descripción	Producto A (xA)	Producto B (xB)	Disponibilidad Total
Ganancia por unidad	50	40	
Disponibilidad de Materia prima por unidad (kg)	5	3	500
Disponibilidad de Mano de obra por unidad (horas)	4	2	400
Máximo de producción	80	100	

- Producto $A: X_A$
- Producto B : X_B

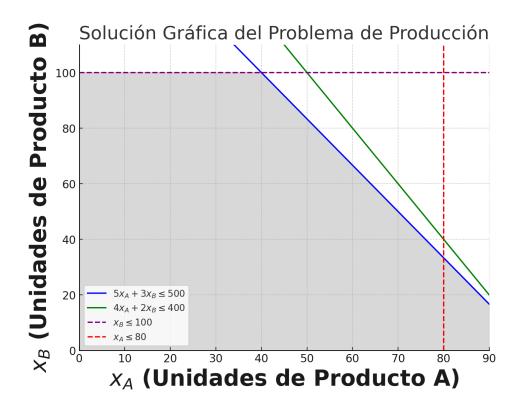
$$\max Z = 50x_A + 40x_B$$

	S.A
Disponibilidad de Materia Prima	$5x_A + 3x_B \le 500$
Disponibilidad de Mano de Obra	$4x_A + 2x_B \le 400$
• Restricciones de Demanda (Mercado):	
	$x_A \leq 80$
	$x_B \leq 100$
Restricciones de No Negatividad	$x_A \ge 0$, $x_B \ge 0$

Solución del Problema

Tras resolver el modelo matemático, encontramos que la solución óptima es:

- ❖ Cantidad óptima de Producto A (x_A):
 40 unidades
- **❖** Cantidad óptima de Producto B (x_B): 100 unidades
- Ganancia máxima obtenida (Z): Bs. 6000



Desafío Propuesto 1

- En una fábrica se producen mesas y sillas, que pasan por res procesos (aserrado, ensamblado y acabado). En el aserradero se emplean 2 horas para el trabajo de las sillas y una hora para el trabajo de las mesas. En el ensamblado se emplean 2 horas para las sillas y 2 horas para las mesas. Finalmente, en el acabado se emplean 1 hora para las sillas y 3 horas para las mesas.
 - Se dispone de un total de 220 horas de aserradero, 240 horas de ensamblado y 270 horas de acabado.
 - Estructure el modelo matemático para maximizar las ganancias, si cada silla genera Bs. 400 de ganancia y cada mesa genera Bs. 500 de ganancia.

Desafío Propuesto 2

 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.

Desafío Propuesto 3

- La empresa TECNOCARGA debe preparar al menos 7 paquetes en total de productos para su distribución diaria.
- Existen dos tipos de paquetes posibles:
 - Paquete X (más pequeño),
 - Paquete Y (más grande).
- El costo de preparar cada Paquete X es de Bs. 17, mientras que cada Paquete Y cuesta Bs. 35.
- Por cuestiones de espacio y manipulación en la bodega, la combinación de paquetes no puede sobrepasar de 12 espacios. El Paquete X ocupa 2 espacios de almacenamiento mientras el Paquete Y es de 3 espacios

Determinar cuántos Paquetes X y Paquetes Y la empresa debe preparar para lograr el costo mínimo

Propuesto 4

•

- Una compañía de servicios en la nube administra dos tipos de aplicaciones que se pueden desplegar en sus servidores:
 - ❖ Aplicación X: genera una utilidad de Bs. 1000 por despliegue.
 - **❖Aplicación Y**: genera una **utilidad** de Bs. 2000 por despliegue, pero demanda mas recursos.
- Restricciones de recursos
- 1.Cada despliegue de Aplicación X consume 1 Gbps (unidades) de ancho de banda, mientras que cada despliegue de Aplicación Y consume 2 Gbps de ancho de banda. El proveedor solo dispone de 10 Gbps de ancho de banda total.
- 2. Cada aplicación, sea X o Y, requiere 1 instancia de CPU virtual. El proveedor tiene capacidad para alojar hasta 8 instancias simultáneas.

Propuesto 5

Una empresa de soluciones tecnológicas produce dos tipos de **módulos de software**, llamados **Módulo X** y **Módulo Y**. Por requerimientos contractuales:

- Se debe garantizar al menos 30 "unidades de funcionalidad A".
 - Cada **módulo X** aporta <u>6 unidades de A</u>, y cada **módulo Y** aporta <u>3 unidades de A</u>.
- Se debe garantizar al menos 24 "unidades de funcionalidad B".
 - ☐ Cada **módulo X** aporta **2** unidades de B, y cada **módulo Y** aporta **8** unidades de B.

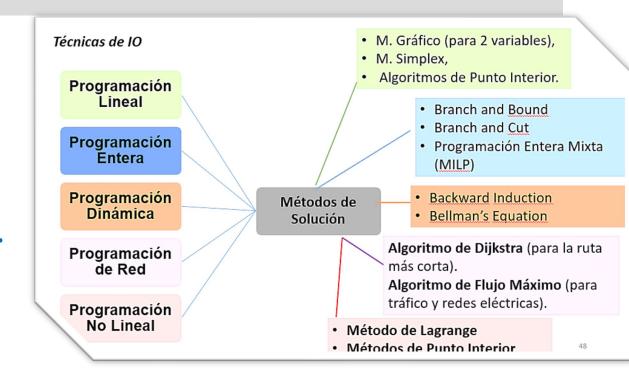
La **empresa tiene como meta** fabricar tantos **módulos de software** como sea posible, para expandir el mercado (maximizar la cantidad total de módulos)

2. Modelos de optimización

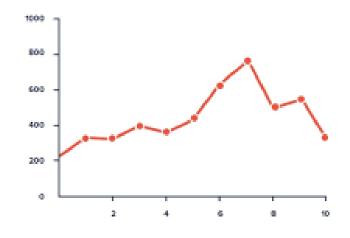
- Maximización: Se busca obtener el mayor beneficio o ganancia posible.
- Minimización: Se busca reducir costos o desperdicios.
- Ejemplo de minimización: Minimizar el costo de transporte de mercancías entre dos ciudades considerando las restricciones de capacidad.
- Región factible: Conjunto de todas las <u>soluciones posibles (VD)</u>que <u>satisfacen simultáneamente</u> todas las <u>restricciones</u> de un problema de optimización.

2.3 Métodos de Solución PL

- ☐ Método gráfico.
- ☐ Método simplex.
- ☐ Variables de holgura y artificiales.



1. Método Grafico



Método Grafico

- Se usa cuando hay dos variables de decisión.
- Cada eje representa una variable de decisión.
- Las restricciones y la FO tienen que ser del tipo lineal
- Se representan las restricciones en un gráfico cartesiano
- Se identifica la región factible.
- La factibilidad y la acotación se puedan interpretar geométricamente

- A) Identificación de la Función Objetivo
 - Expresar la función objetivo en términos de las variables de decisión (X1, X2)
- B) Representar Gráficamente las Restricciones
 - Representar cada restricción en formato de ecuación
 - Convertir cada inecuación en una ecuación de línea recta (= en lugar de ≤ o ≥).
 - Para cada restricción encontrar los puntos de intersección con los ejes
 - $x1=0 \rightarrow resolver para x2$
 - $x2=0 \rightarrow resolver para x1$
 - Trazar la línea de cada restricción en el grafico
- C) Sombrear la Región Factible

• C) Sombrear la Región Factible

- Si la restricción es ≤, sombrear el área debajo de la línea.
- Si la restricción es ≥, sombrear el área arriba de la línea.
- Determinar la intersección de todas las restricciones

Notas Importantes:

- La región factible es el área donde se superponen todas las soluciones de las restricciones.
- Si la región factible es cerrada y acotada, hay una solución óptima.

• D) Buscar la Solución Óptima

- Los **Vértices** de la **Región Factible** (puntos extremos) son posibles soluciones óptimas
- Para cada vértice dentro de la región factible evalué la FO

• E) Evaluación de la Función Objetivo (FO)

- Si el problema es de maximización, seleccione el vértice con el mayor valor de FO.
- Si el problema es de **minimización**, seleccione el vértice con el **menor valor** de FO.
- Verifique que la solución respete todas las restricciones del problema

- ❖ Variables de Decisión: ¿Qué elementos del problema puedo controlar o decidir directamente?
 - Se puede decidir cuántos camiones de cada tipo utilizar
 - Tipo 1 (x1) y Tipo 2 (x2).
- ❖ Función objetivo: ¿Qué quiero maximizar o minimizar?
 - Se busca minimizar el costo total:

$$\min Z = 200x_1 + 150x_2$$

- *Restricciones: ¿Qué condiciones limitantes existen?
 - 1. Se deben transportar <u>al menos</u> **60 toneladas**
 - 2. No se pueden usar más de 8 camiones Tipo 1
 - 3. No se pueden usar más de 10 camiones Tipo 2
 - 4. No se pueden usar valores negativos de camiones.

$$0 10x_1 + 5x_2 \ge 60$$

•
$$x_1 \le 8$$

$$\cdot x_2 \leq 10$$

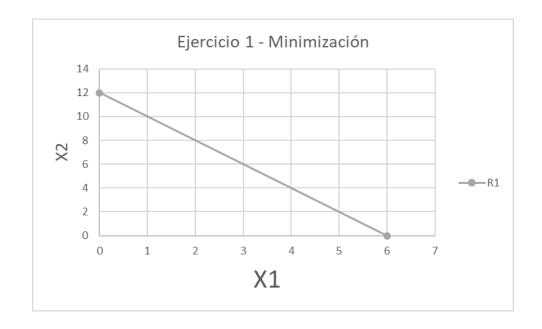
$$\circ \ x_1 \geq 0, \quad x_2 \geq 0$$

• A) Identificación de la Función Objetivo

$$\min Z = 200x_1 + 150x_2$$

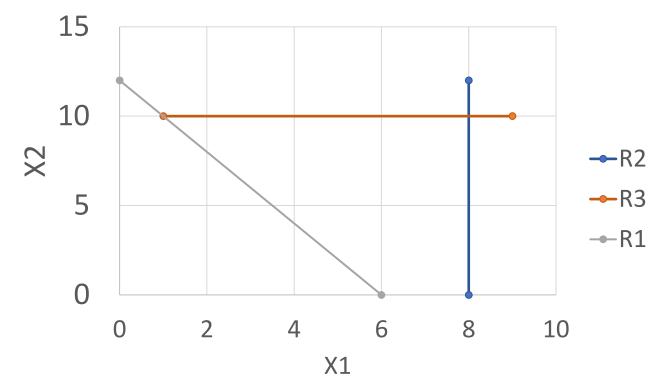
• B) Representar Gráficamente las Restricciones

	R Inecuaciones	Ecuaciones	
R1	$10x_1 + 5x_2 \ge 60$	$10x_1 + 5x_2 = 60$	
R2	$x_1 \le 8$	$x_1 = 8$	
R3	$x_2 \le 10$	$x_2 = 10$	



• B) Representar Gráficamente las Restricciones



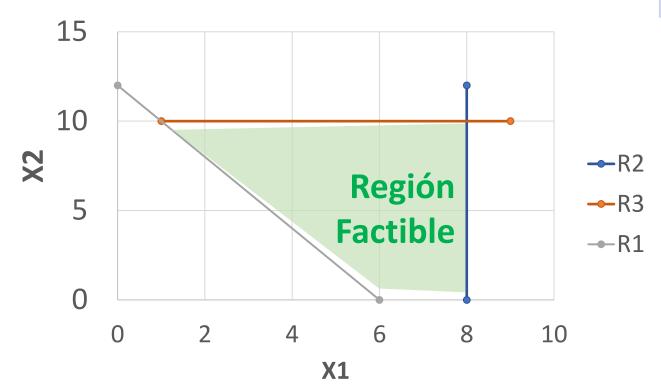


	R Inecuaciones	Ecuaciones
R1	$10x_1 + 5x_2 \ge 60$	$10x_1 + 5x_2 = 60$
R2	$x_1 \leq 8$	$x_1 = 8$
R3	$x_2 \le 10$	$x_2 = 10$

Restricción	X1	X2
R2	8	0
	8	12
R3	1	10
	9	10
R1	0	12
	6	0

• B) Representar Gráficamente las Restricciones

Ejercicio 1 - Minimización



	R Inecuaciones	Ecuaciones
R1	$10x_1 + 5x_2$ ≥ 60	$10x_1 + 5x_2 = 60$
R2	$x_1 \le 8$	$x_1 = 8$
R3	$x_2 \le 10$	$x_2 = 10$

Restricción	X1	X2
R2	8	0
	8	12
R3	1	10
	9	10
R1	0	12
	6	0

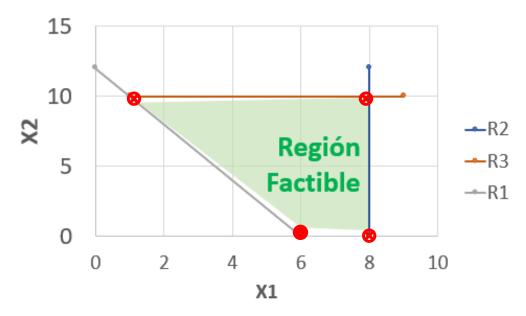
C) Sombrear la Región Factible

• D) Buscar la Solución Óptima - Vértices Región Factible

 $\min Z = 200x_1 + 150x_2$

	Vertice	FO	
Intersecciones	X1	X2	Z
R1-R3	1	10	1700
R2-R3	8	10	3100
R2-E	8	0	1600
R1-E	6	0	1200
		_	

Ejercicio 1 - Minimización



$R1 \to 10x_1 + 5x_2 = 60$

E) Evaluación de la Función Objetivo (FO)

Si el problema es de minimización, seleccione el vértice con el menor valor de FO.

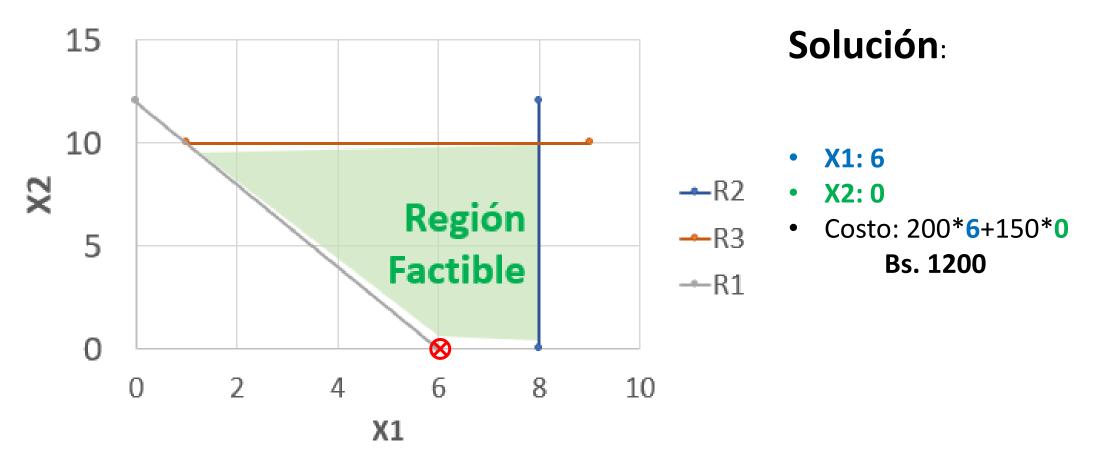
Verifique que la solución respete todas las restricciones del problema

E) Evaluación de la Función Objetivo (FO)

• Verifique que la solución respete todas las restricciones del problema

			Vertic	FO	
Nro	R Inecuaciones	Valor	X1	X2	Z
R1	$10x_1 + 5x_2 \ge 60$	60	6	0	1200
R2	$x_1 \le 8$	6			
R3	$x_2 \le 10$	0			

Ejercicio 1 - Minimización



❖ Para minimizar costos, la empresa debe utilizar 6 camiones del Tipo 1 y no usar camiones del Tipo 2.

Método Grafico

Modelo de Maximización

Ejemplo Maximización

$$\max Z = 50x_A + 40x_B$$

	S.A
Disponibilidad de Materia Prima	$5x_A + 3x_B \le 500$
Disponibilidad de Mano de Obra	$4x_A + 2x_B \le 400$
• Restricciones de Demanda (Mercado):	
	$x_A \leq 80$
	$x_B \leq 100$
Restricciones de No Negatividad	$x_A \ge 0$, $x_B \ge 0$

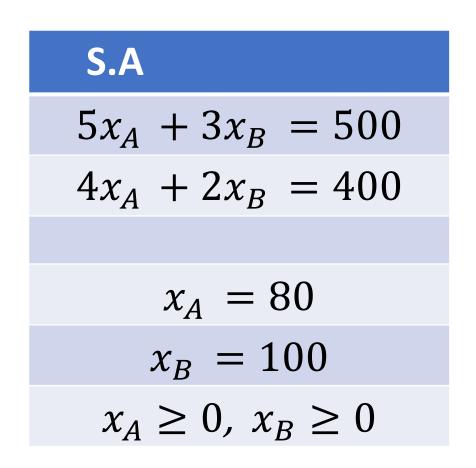
Producto A : xA

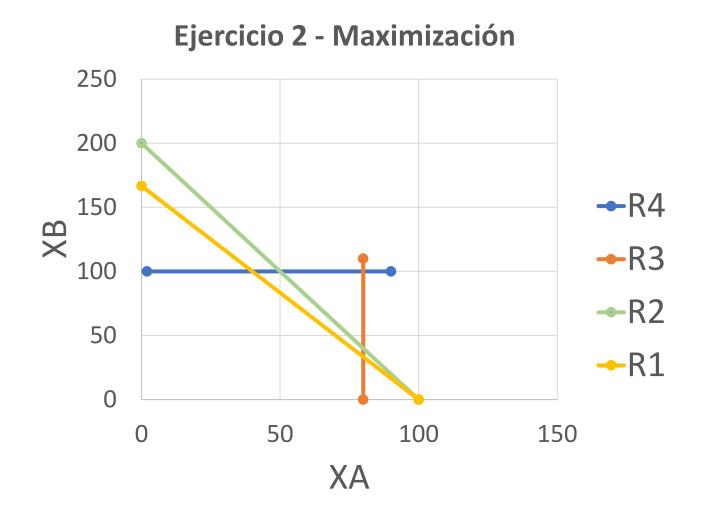
• Producto B: xB

A) Identificación de la Función Objetivo

$$\max Z = 50x_A + 40x_B$$

• B) Representar Gráficamente las Restricciones





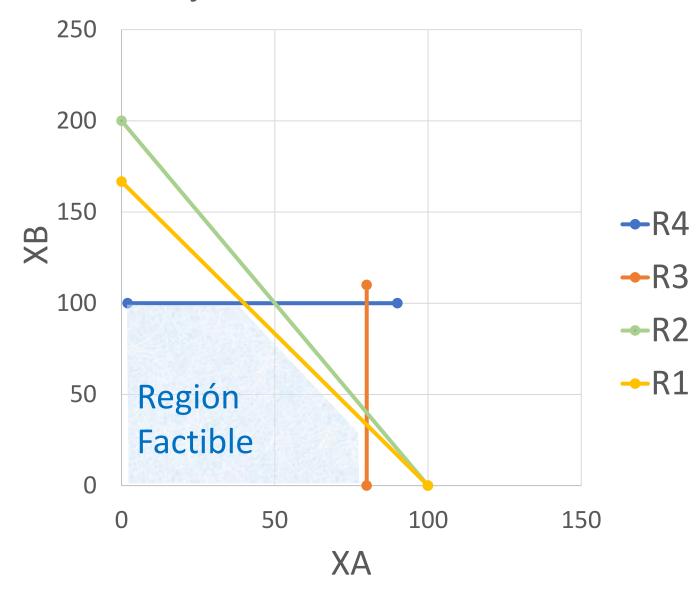
C) Sombrear la Región Factible

$\max Z = 50x_A + 40x_B$

Restricción	XA	ХВ
R1	100	0
	0	166 2/3
R2	0	200
	100	0
R3	2	100
	90	100
R4	80	10
	80	110

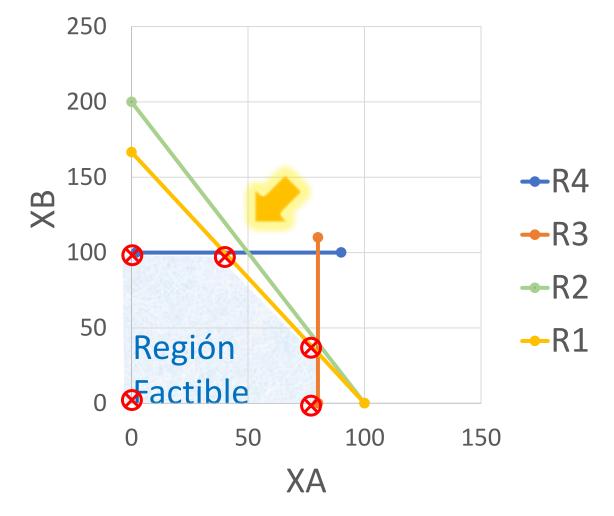
	S.A
Disponibilidad de Materia Prima	$5x_A + 3x_B \le 500$
Disponibilidad de Mano de Obra	$4x_A + 2x_B \le 400$
• Restricciones de Demanda (Mercado):	
	$x_A \leq 80$
	$x_B \leq 100$
Restricciones de No Negatividad	$x_A \ge 0, x_B \ge 0$

Ejercicio 2 - Maximización



D) Buscar la Solución Óptima - Vértices Región Factible

Ejercicio 2 - Maximización





$$5x_A + 3x_B = 500$$
$$4x_A + 2x_B = 400$$

$$x_A = 80$$

$$x_B = 100$$

$$x_A \ge 0, x_B \ge 0$$

$$\max Z = 50x_A + 40x_B$$

	Ve	rtices RF	FO
Intersecciones	XA	XB	Z
R4-E	0	100	4000
R1-R4	40	100	6000
R1-R3	80	33 1/3	5333 1/3
R3-E	80	0	4000
E-E	0	0	0

Intersecciones	XA	ХВ	Z
R1-R4	40	100	6000

Desafios

Desafío Propuesto 1

- En una fábrica se producen mesas y sillas, que pasan por res procesos (aserrado, ensamblado y acabado). En el aserradero se emplean 2 horas para el trabajo de las sillas y una hora para el trabajo de las mesas. En el ensamblado se emplean 2 horas para las sillas y 2 horas para las mesas. Finalmente, en el acabado se emplean 1 hora para las sillas y 3 horas para las mesas.
 - Se dispone de un total de 220 horas de aserradero, 240 horas de ensamblado y 270 horas de acabado.
 - Estructure el modelo matemático para maximizar las ganancias, si cada silla genera Bs. 400 de ganancia y cada mesa genera Bs. 500 de ganancia.

Desafío Propuesto 2

 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.

Desafío Propuesto 3

- La empresa TECNOCARGA debe preparar al menos 7 paquetes en total de productos para su distribución diaria.
- Existen dos tipos de paquetes posibles:
 - Paquete X (más pequeño),
 - Paquete Y (más grande).
- El costo de preparar cada Paquete X es de Bs. 17, mientras que cada Paquete Y cuesta Bs. 35.
- Por cuestiones de espacio y manipulación en la bodega, la combinación de paquetes no puede sobrepasar de 12 espacios. El Paquete X ocupa 2 espacios de almacenamiento mientras el Paquete Y es de 3 espacios

Determinar cuántos Paquetes X y Paquetes Y la empresa debe preparar para lograr el costo mínimo

•

- Una compañía de servicios en la nube administra dos tipos de aplicaciones que se pueden desplegar en sus servidores:
 - ❖ Aplicación X: genera una utilidad de Bs. 1000 por despliegue.
 - **❖Aplicación Y**: genera una **utilidad** de Bs. 2000 por despliegue, pero demanda mas recursos.
- Restricciones de recursos
- 1.Cada despliegue de Aplicación X consume 1 Gbps (unidades) de ancho de banda, mientras que cada despliegue de Aplicación Y consume 2 Gbps de ancho de banda. El proveedor solo dispone de 10 Gbps de ancho de banda total.
- 2. Cada aplicación, sea X o Y, requiere 1 instancia de CPU virtual. El proveedor tiene capacidad para alojar hasta 8 instancias simultáneas.

Una empresa de soluciones tecnológicas produce dos tipos de **módulos de software**, llamados **Módulo X** y **Módulo Y**. Por requerimientos contractuales:

- Se debe garantizar al menos 30 "unidades de funcionalidad A".
 - Cada **módulo X** aporta <u>6 unidades de A</u>, y cada **módulo Y** aporta <u>3 unidades de A</u>.
- Se debe garantizar al menos 24 "unidades de funcionalidad B".
 - ☐ Cada **módulo X** aporta **2** unidades de B, y cada **módulo Y** aporta **8** unidades de B.

La **empresa tiene como meta** fabricar tantos **módulos de software** como sea posible, para expandir el mercado (maximizar la cantidad total de módulos)

 Una empresa de productos tecnológicos elabora dos tipos de artículos: Producto X y Producto Y. Se desea maximizar la utilidad combinada de ambos productos, expresada por la función objetivo:

$$\max Z = x + 3y,$$

Sin embargo, la producción está sujeta a varias restricciones:

1. Límite de capacidad global (1):

$$x+y \le 4x$$

2. Límite de capacidad global (2):

$$x+y \le 1$$

3. Requerimiento mínimo de ventaja de X sobre Y:

$$x-y \ge 2$$

Minimizar

$$Z = 2x + 3y,$$

sujeto a:

$$egin{array}{ll} 2x + y & \geq 2, \ x + 2y & \geq 2, \ x & \geq 0, \quad y & \geq 0. \end{array}$$

Una empresa de software usa dos tipos de servidores en la nube para procesar solicitudes de clientes:

- •Servidor A (más rápido y costoso): Puede procesar 80 tareas por hora y cuesta \$50 por hora.
- •Servidor B (más económico y lento): Puede procesar 50 tareas por hora y cuesta \$30 por hora.

* Restricciones:

- 1) La empresa necesita procesar al menos 400 tareas por hora.
- 2) No puede contratar más de **10 servidores en total** (A + B \leq 10).

📌 Objetivo:

Minimizar el costo total mientras se cumplen las restricciones.

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

• 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

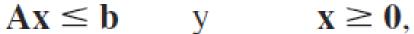
- Reescribir la FO igualándola a cero
- Organizar las ecuaciones en una tabla (tabla simplex)

3. Construcción de la tabla inicial del Simplex

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



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



$$x \ge 0$$
,

- 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 de 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

• cada iteración salta de un vértice a otro adyacente, eligiendo la mejor ruta para llegar al óptimo, por eso importan las variables entrantes y salientes

i. Variable entrante:

- Controla la Dirección de mejora de Z
 - Si se elige mal no mejora la solución

ii. Variable de salida

- Controla el Mantenimiento de la factibilidad
 - Si se elige mal podemos obtener soluciones no validas o infinitas

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

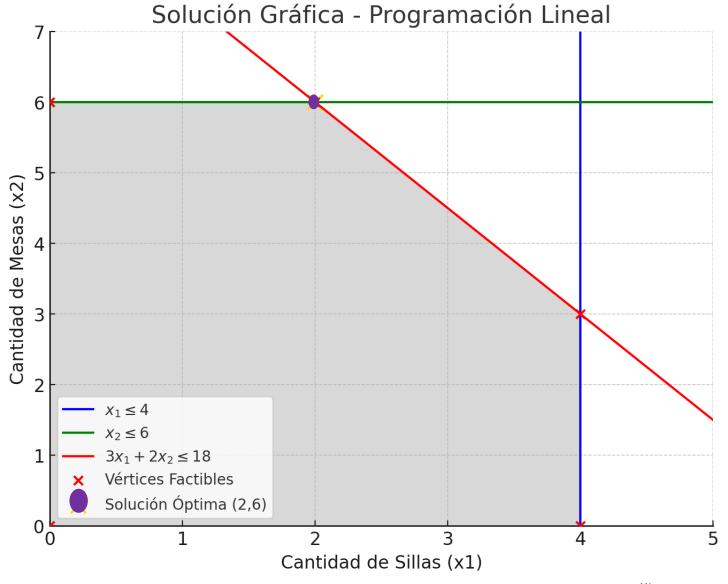
$$Max Z = 30X_S + 50X_M$$

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: $X_{S} \leq 4$
- 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

Función objetivo Adaptada

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

S.a.:

R1:
$$X_S + S1 = 4$$

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

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

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

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

$$Z - 30X_S - 50X_M = 0$$
R1: $X_S + S1 = 4$
R2: $2X_M + S2 = 12$
R3: $3X_S + 2X_M + S3 = 18$

	Var.	Deci	sión	Va	ar. Bá	ísica	Sol.
	Z	X _s	X _M	S1	S2	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. Decisión			Va	ar. Bás	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

Menor Cociente

- Variable entrante: X_M (coeficiente mas negativo)
- Variable salida: S2 (Menor cociente) ____
- Selección del Pivote: 2

- Variable entrante: variable que **entra** al conjunto de **soluciones** positivas
- Variable de salida: Variable que sale de la base del conjunto de soluciones

- •Mínima razón :
- Para asegurar que todas las variables básicas sigan siendo no negativas.
- para no salir de la región factible

S1

S2

S3

i. Variable entrante: X_M

ii. Variable salida: S2

Metodología M. Simplex

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.	Deci	sión	Vā	Var. Básica		
	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

Tabla simplex actualizada luego de Operaciones Básicas

	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

S1

S3

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

Tabla simplex- Iteración 1

	Z	Χς	Xm	S1	S2	S3	RHS	Men. Coc.
FO	1	-30	0	0	25	0	300	
R1	0	1	0	1	0	0	4	4
R2	0	0	1	0	1/2	0	6	#¡DIV/0!
R3	0	3	0	0	-1	1	6	2

Tabla simplex Actualizada - Iteracion 2

	ОВ		Z	Xs	Xm	S1	S2	S3	RHS
C 1		FO	1	0	0	0	15	10	360
S1	RP*-1+R1	R1	0	0	0	1	1/3	- 1/3	2
X_{M}	***	R2	0	0	1	0	1/2	0	6
Xs	R3/3	R3	0	1	0	0	- 1/3	1/3	2

Seleccion de pivotes:

Columna pivote: coeficiente con mas negativo

Renglon pivot: regla del menor cociente

Metodología M. Simplex

5. Iteraciones en la Tabla Simplex

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

$$X_S = 2$$
 $X_M = 6$

$$Z = 360$$

Metodología M. Simplex

5. Iteraciones en la Tabla Simplex

$$X_S = 2$$

$$X_M = 6$$

$$z = 360$$



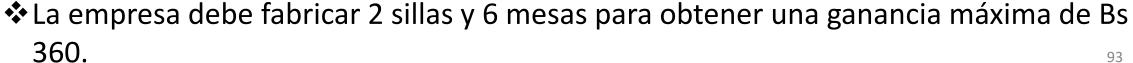






• R3:
$$3 * 2 + 2 * 6 \le 18$$

• R4: $X_S \ge 0, X_M \ge 0$







 $\text{Maximizar } Z = 3x_1 + 5x_2 + 4x_3$

$$s.\,a:$$
 $x_1+2x_3\leq 4 \quad (\mathrm{R1})$ $2x_2+3x_3\leq 12 \quad (\mathrm{R2})$ $3x_1+2x_2+x_3\leq 18 \quad (\mathrm{R3})$ $x_1,x_2,x_3\geq 0$

1. Formular el problema en su formato estandarizado:

$$Z=3x_{1}+5x_{2}+4x_{3}+0s_{1}+0s_{2}+0s_{3}$$

$$x_{1} + 2x_{3} + S_{1} = 4$$

$$2x_{2} + 3x_{3} + S_{2} = 12$$

$$3x_{1} + 2x_{2} + x_{3} + S_{3} = 18$$

2. Revisar la Solución Básica Factible Inicial

- $x_1 = 0$ $s_1 = 4$ • $x_2 = 0$ • $s_2 = 12$ • $x_3 = 0$ • $s_3 = 18$
 - Z=0

3. Construcción de la tabla inicial del Simplex

Forma aumentada del modelo

$$Z - 3x_1 - 5x_2 - 4x_3 + 0s_1 + 0s_2 + 0s_3 = 0$$

$$x_1 + 2x_3 + s_1 = 4 \ 2x_2 + 3x_3 + s_2 = 12 \ 3x_1 + 2x_2 + x_3 + s_3 = 18$$

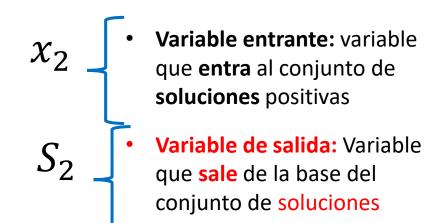
s_1	
S_2	
<i>S</i> ₃	

	VD			VB					MC
Z	X1	X2	Х3	S1	S2	S3	RHS		
1	-3	-5	-4	0	0	0	0	R0	
0	1	0	2	1	0	0	4	R1	Ind
0	C	2	3	0	1	0	12	R2	6
0	3	2	1	0	0	1	18	R3	9

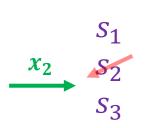
PRIMERA ITERACIÓN

4. Selección de Pivotes en la Tabla Simplex

- Variable entrante: X2
- → (coeficiente mas negativo)
- Variable salida: S2
- → (Menor cociente positivo)
- Selección del Pivote : 2



4. Pivoteo en la Tabla Simplex



		VD			VB		
Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS
1	-3	-5	-4	0	0	0	0
0	1	0	2	1	0	0	4
0	0	(2)	3	0	1	0	12
0	3	2	1	0	0	1	18

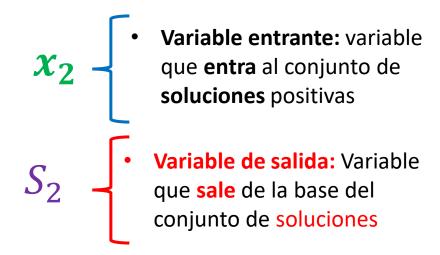
R0 R1 R2

iv. Operaciones Básicas en Renglones

• Convertir el pivote en 1: RP=R2/2

			VD			VB			
	Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS	
	1	-3	-5	-4	0	0	0	0	R0
S_1	0	1	0	2	1	0	0	4	<i>R1</i>
X_2	0	0	1	3/2	0	1/2	0	6	<i>R2</i>
S_3	0	3	2	1	0	0	1	18	<i>R3</i>

 Tabla Simplex Actualizada-Primera Iteración



4. Pivoteo en la Tabla Simplex

	R0
S_1	<i>R1</i>
$\boldsymbol{X_2}$	<i>R2</i>
S_3	<i>R3</i>

		VD			VB		
Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS
1	-3	-5	-4	0	0	0	0
0	1	0	2	1	0	0	4
0	0	1	3/2	0	1/2	0	6
0	3	2	1	0	0	1	18

iv. operaciones básicas en renglones

• R0=RP*5+R0

Z	0 *(5)+1	=	1
X1	0 *(5)- 3	=	-3
X2	1 *(5) -5	=	0
X3	3/2 *(5) -4	=	7/2
S1	0 *(5) +0	=	0
S2	1/2*(5) +0	=	5/2
S 3	0 *(5) +0	=	0
RHS	6 *(5) +0	=	30



		VD			VB		
Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS
1	-3	0	7/2	0	5/2	0	30
0	0	1	3/2	0	1/2	0	6

4. Pivoteo en la Tabla Simplex

		VD			VB		
Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS
1	-3	0	7/2	0	5/2	0	30
0	1	0	2	1	0	0	4
0	0	1	3/2	0	1/2	0	6

iv. operaciones básicas en renglones

R2=**** (no es necesario operar, ya es 0)



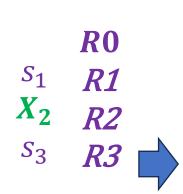
		VD			VB		
Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS
1	-3	0	7/2	0	5/2	0	30
0	1	0	2	1	0	0	4
0	0	1	3/2	0	1/2	0	6

4. Pivoteo en la Tabla Simplex

			VD						
		Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS
	R0	1	-3	0	7/2	0	5/2	0	30
S_1	<i>R1</i>	0	1	0	2	1	0	0	4
X_2	<i>R2</i>	0	0	1	3/2	0	1/2	0	6
S_3	<i>R3</i>	0			1		0		18

iv. operaciones básicas en renglones

Z	0 *(-2) + 0	=	0
X1	0 *(-2) + 3	=	3
X2	1 *(-2) +2	=	0
x 3	3/2*(-2) +1	=	-2
S1	0 *(-2) +0	=	0
S2	1/2*(-2) +0	=	-1
S3	0 *(-2) +1	=	1
RHS	6 *(- 2) + 18	=	6



		VD			VB		
Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS
1	-3	0	7/2	0	5/2	0	30
0	1	0	2	1	0	0	4
0	0	1	3/2	0	1/2	0	6
0	3	0	-2	0	-1	1	6

 Tabla Simplex Actualizada-Primera Iteración

				VD			VB		
		Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS
	R0	1	-3	0	7/2	0	5/2	0	30
s_1	<i>R1</i>	0	1	0	2	1	0	0	4
X_2	<i>R2</i>	0	0				1/2		6
X_1 S_3	<i>R3</i>	0	3	0	-2	0	-1	1	6

• Tabla Simplex Actualizada-Primera Iteración

M.C

#¡DIV

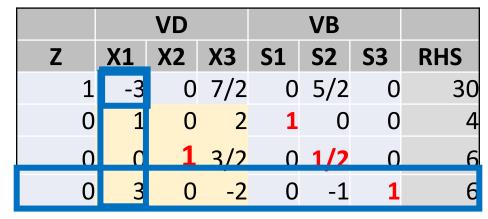
?Siguen existiendo negativos en el RO?

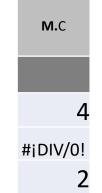
Más negativo en x1: -3

- \rightarrow entra x1
- √ VS: S3 (menor cociente)

5. Iteraciones en la Tabla Simplex

R0 R1 X₂ R2 X₁ R3





Ve: X1VS: S3

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

		VD			VB		
Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS
1	-3	0	7/2	0	5/2	0	30
0	1	0	2	1	0	0	4
0	0	1	3/2	0	1/2	0	6
0	3	0	-2	0	-1	1	6

		VD			VB		
Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS
1	0	0	3/2	0	3/2	1	36
0	0	0	8/3	1	1/3	-1/3	2
0	0	1	3/2	0	1/2	0	6
0	1	0	-2/3	0	-1/3	1/3	2

5. Iteraciones en la Tabla Simplex

		VD			VB		
Z	X1	X2	X3	S1	S2	S3	RHS
1	0	0	3/2	0	3/2	1	36
0	0	0	8/3	1	1/3	-1/3	2
0	0	1	3/2	0	1/2	0	6
0		0	-2/3	0	-1/3	1/3	\bigcirc

$$X_1 = 2$$

$$X_2 = 6$$

$$X_3 = 0$$

$$z = 36$$

$\text{Maximizar } Z = 3x_1 + 5x_2 + 4x_3$

$$egin{aligned} x_1 + 2x_3 & \leq 4 \quad ext{(R1)} \ 2x_2 + 3x_3 & \leq 12 \quad ext{(R2)} \ 3x_1 + 2x_2 + x_3 & \leq 18 \quad ext{(R3)} \ x_1, x_2, x_3 & \geq 0 \end{aligned}$$

- $R1: X_1 + 2X_3 \le 4 = 2 + 2*0 = 2 \le 4$
- R2: $2X_2 + 3X_3 = 2*6 + 3*0 = 12 \le 12$
- R3: $3X_1 + 2X_2 + X_3 = 3*2 + 2*6 + 0 = 18 \le 18$

Desafios

$$Maximizar \quad Z = 3x_1 + 3x_2$$

$$x_1 + x_2 \leq 4$$

$$x_1 + 2x_2 \le 6$$

Maximizar

$$Z = 20x + 30y$$

$$egin{aligned} x+2y &\leq 500 \ 2x+y &\leq 400 \ y &\leq 225 \ x,y &\geq 0 \end{aligned}$$

Maximizar

$$Z = 5x_1 + 17x_2 + 30x_3$$

$$egin{aligned} x_1+3x_2+4x_3 &\leq 100 \ x_1+4x_2+6x_3 &\leq 180 \ x_1+x_2+4x_3 &\leq 60 \ x_1,x_2,x_3 &\geq 0 \end{aligned}$$

Maximizar
$$Z = 3x_1 + 4x_2$$

$$egin{cases} x_1 + x_2 \leq 40 \ x_1 + 2x_2 \leq 60 \ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

$$Maximizar \ Z = 50x_1 + 80x_2$$

$$egin{aligned} x_1 + 2x_2 & \leq 120 \ x_1 + x_2 & \leq 90 \ x_1, x_2 & \geq 0 \end{aligned}$$

$$egin{array}{ll} \max Z &=& 7x_1 \; + \; 4x_2 \; + \; 3x_3 \ & ext{\it Sujeto a:} \ & \left\{ egin{array}{ll} x_1 \; + \; 2x_2 \; + \; 2x_3 \; \leq \; 30, \ 2x_1 + x_2 + 2x_3 \; \leq \; 45, \ x_1, \, x_2, \, x_3 \; \geq \; 0. \end{array}
ight. \end{array}$$