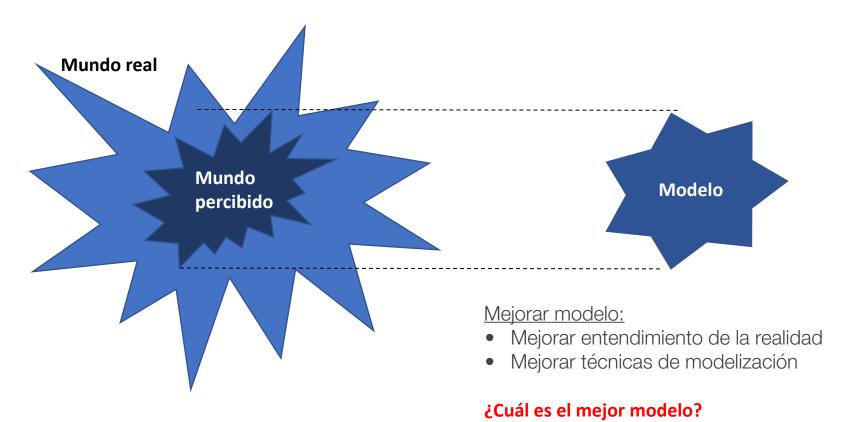
# Programación Lineal Clase 15

Investigación Operativa UTN FRBA 2021

Docente: Rodrigo Maranzana

Curso: I4051 (Palazzo)

#### Modelización



## Fases de estudio de un problema de optimización

- 1. Definición del problema
- 2. Construcción de un modelo
- 3. Solución del modelo
- 4. Validación
- 5. Implementación de la solución

## Modelos de optimización

#### **Componentes:**

- <u>Variables de decisión</u>
- Función objetivo min/max f(x)
- Restricciones  $g(x) \le = \ge b$

#### Definiciones

• Puntos factibles:

Valores de la variable que satisfacen todas las restricciones.

Puntos infactibles

Puntos que no satisfacen una o más restricciones.

Región factible:

Conjunto de todos los puntos factibles.

Solución óptima:

Puntos factibles  $x^*$  que arrojan el mejor valor de la función objetivo.

#### Caso de estudio 1: modelización

Una empresa fabrica dos productos (x, y) usando dos máquinas (A y B)

Cada unidad de x producida requiere 50 minutos de trabajo en A y 30 minutos en B.

Cada unidad de y requiere 24 minutos en la máquina A y 33 minutos en B. Existe un stock de al inicio de la semana de 30 unidades de x y 90 unidades de y.

El tiempo total disponible de procesamiento en A es de 40 horas y en B de 35 horas. La demanda en el mercado es de 75 unidades de x y 95 unidades de y.

Dado un contexto inflacionario, se pide maximizar el stock de unidades de x e y combinadas.

¿Cómo podría modelizarse este problema?

## Modelos de optimización

Resultados de la búsqueda de un óptimo:

• Problema no factible: no existe la región factible,  $S = \emptyset$ .

• <u>Problema no acotado:</u> existe la región factible, pero la función objetivo puede crecer hasta el infinito.

• Problema con óptimo: cuando existe x\* tal que  $f(x*) \ge f(x) \ \forall \ x \in S$ 

#### Caso de estudio 2: modelización

Un cliente necesita fabricar un tanque cilíndrico que soporte una capacidad de 500 litros de líquido. Determinar las dimensiones que minimizan la cantidad de material a utilizar.

¿Cómo podría modelizarse este problema?

¿Es de programación lineal?

## Clasificación de problemas de Programación

#### Según las funciones:

- Programa lineal (LP): funciones f(x) y g(x) lineales
- Programa no lineal (LP): funciones f(x) y/o g(x) no lineales

#### Según las variables:

- Programación entera: una o más variables son enteras,  $x \in \{0, 1\}$
- Programación continua: las variables son reales.

## Modelo de programación lineal

#### Función objetivo:

$$\overline{Max \ o \ Min \ z} = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$$

#### Sujeto a las restricciones (s.t.):

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + c_{1n}x_n \begin{cases} \leq \\ = \\ > \end{cases} b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + c_{2n}x_n \begin{cases} \leq \\ = \\ > \end{cases} b_2$$

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + c_{mn}x_n \begin{cases} \leq \\ = \\ \geq \end{cases} b_m$$

 $c_j$ : coeficiente de la variable de decisión j. Costo.  $a_{ij}$ : coeficiente tecnológico de la restricción i para la

variable j.

**b**<sub>i</sub>: término independiente de la restricción i.

## Formas de expresar un modelo LP

#### Algebraica:

$$\max o \min \sum_{j} c_j x_j$$

s.t:

s.t:
$$\sum_{i} a_{ij} x_{j} \begin{cases} \leq \\ = \\ \geq \end{cases} b_{i} \ \forall i$$

#### Matricial $C^TX$

s.t:

$$AX \begin{cases} \leq \\ = \\ > \end{cases} B$$

## Estandarización del problema

<u>Variables Slack:</u> convertir desigualdades de restricciones en igualdades:

$$a_1 x_1 + a_2 x_2 \le b_1$$

$$a_1 x_1 + a_2 x_2 + S_1 = b_1$$
Si  $S_1 \ge 0$ 

Consigna: ¿Cómo se incorporan las "S" en la función objetivo?

<u>Variables Libres:</u> cuando x es libre de ser positiva o negativa se la puede considerar:

$$x_k^+ - x_k^- = x_k$$
  
Si  $x_k^+ \ge 0$  y  $x_k^- \ge 0$ 

## Resolución por método gráfico

#### Condiciones:

- Problemas pequeños.
- Solo para problemas con dos o tres dimensiones.

#### Aplicación real

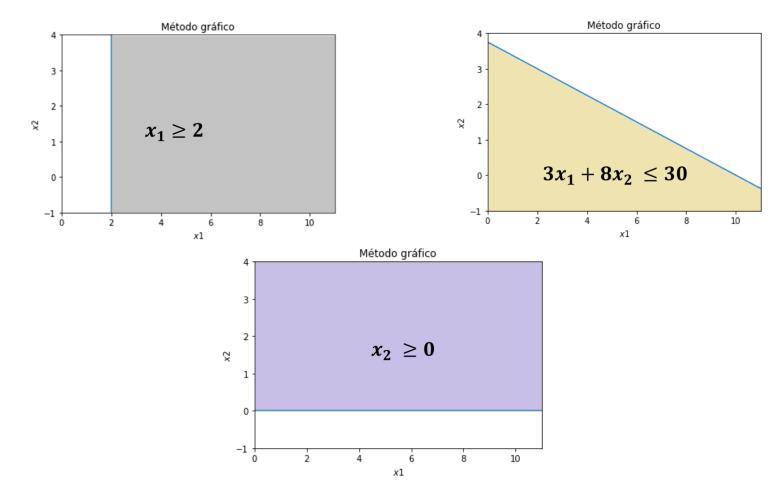
- Solo para introducción y didáctica.
- Entendimiento del procedimiento.
- No es aplicable a contextos reales.

## **Ejemplo inicial:**

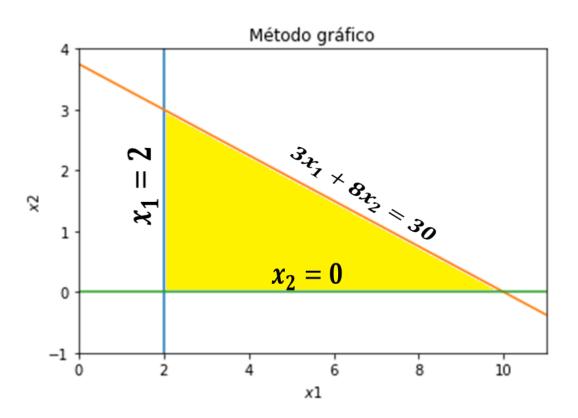
Max 
$$z = 10x_1 + 5x_2$$
  
s.t.  
 $x_1 \ge 2$   
 $3x_1 + 8x_2 \le 30$ 

 $x_2 \ge 0$ 

#### Paso 1: representar restricciones

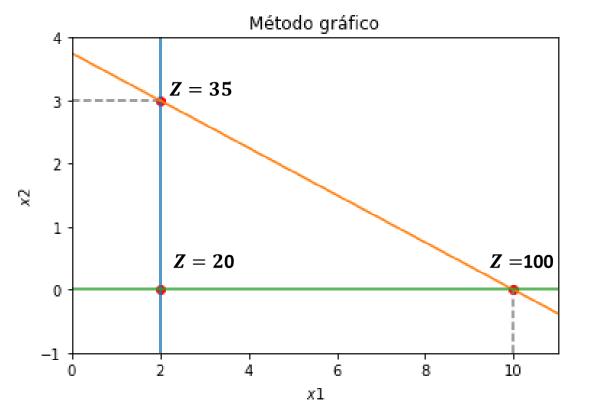


## Paso 1: encontrar región factible



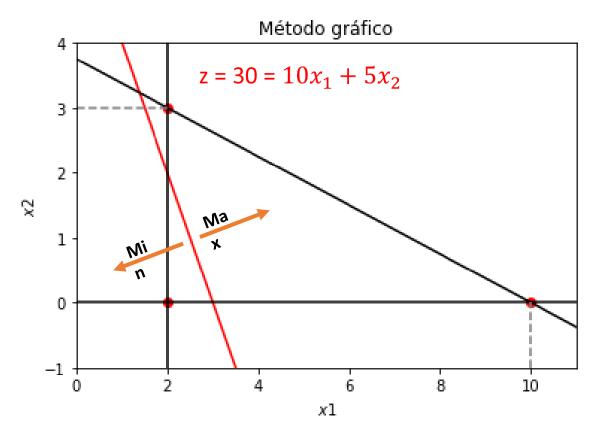
#### Encontrar óptimo gráficamente

• 1) Encontrar valor de Z máximo entre los vértices del poliedro.



## Encontrar óptimo gráficamente

• 2) Método con curvas de nivel.



## Encontrar óptimo gráficamente

• 2) Método con curvas de nivel.

