

# Introducción a la Programación Lineal II

Luis Norberto Zúñiga Morales

16 de enero de 2023

# Contenido

- 1 Introducción
- 2 Terminología y Notación
- 3 Manipulación del Problema
- 4 Supuestos de Programación Lineal

# Introducción

- El problema de la Wyndor Class Co. permite ilustrar un problema común de programación lineal, aunque muy simplificado.
- Es momento de presentar algunas características generales de los problemas de programación lineal y las distintas formas legítimas del modelo matemático.

# Terminología

Ejemplo modelo	Problema general
Capacidad de producción 3 plantas	Recursos $m$ recursos
Fabricación de productos 2 productos Tasa de producción producto $j$ , $x_j$	Actividades $n$ actividades Nivel de actividad $j$ , $x_j$
Ganancia $Z$	Medida global de desempeño $Z$ Función objetivo $c$

# Terminología

La **forma canónica** del problema de programación lineal se ve de la siguiente manera:

$$\begin{aligned} \min_{x_i} \quad & c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n \\ \text{s. a.} \quad & a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \geq b_1 \\ & a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n \geq b_2 \\ & \vdots \quad \quad \quad \vdots \quad \quad \quad \vdots \\ & a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n \geq b_m \\ & x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \dots, x_n \geq 0 \end{aligned} \tag{1}$$

Es decir, todas las variables son no negativas y todas las restricciones son del tipo  $\geq$ .

- $c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$  es la función que se desea minimizar, también llamada **función objetivo** denotada por  $Z$ .

- $c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$  es la función que se desea minimizar, también llamada **función objetivo** denotada por  $Z$ .
- $x_1, x_2, \dots, x_n$  son **las variables de decisión** que deben determinarse. Se pueden ver como el nivel de la actividad  $j \in \{1, \dots, n\}$ .

# Terminología

- $c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$  es la función que se desea minimizar, también llamada **función objetivo** denotada por  $Z$ .
- $x_1, x_2, \dots, x_n$  son **las variables de decisión** que deben determinarse. Se pueden ver como el nivel de la actividad  $j \in \{1, \dots, n\}$ .
- Los coeficientes  $c_1, c_2, \dots, c_n$  son los **coeficientes de costos**. Un aumento en una unidad de la actividad  $j$  incrementa  $Z$  en esa medida.



- La desigualdad  $\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \geq b_j$  denota la  $i$ -ésima **restricción**.

- La desigualdad  $\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \geq b_j$  denota la  $i$ -ésima **restricción**.
- Los coeficientes  $a_{ij}$  se llaman **coeficientes tecnológicos**.  
Cantidad del recurso  $i$  consumido por cada unidad de la actividad  $j$ .

- La desigualdad  $\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \geq b_j$  denota la  $i$ -ésima **restricción**.
- Los coeficientes  $a_{ij}$  se llaman **coeficientes tecnológicos**.  
Cantidad del recurso  $i$  consumido por cada unidad de la actividad  $j$ .
- $b_i$  es la **cantidad del recurso**  $i \in \{1, \dots, m\}$  disponible para asignarse a cada actividad.

# Terminología

Del problema prototípico visto anteriormente, el recurso que disponible es el **tiempo** de cada planta invertido en producir los productos 1 y 2:

$$\underset{x_1, x_2}{\text{máx}} \quad Z = 3x_1 + 5x_2$$

$$\text{s. a.} \quad x_1 \leq 4$$

$$2x_2 \leq 12 \quad (2)$$

$$3x_1 + 2x_2 \leq 18$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0$$

# Terminología

Del problema prototípico visto anteriormente, el recurso que disponible es el **tiempo** de cada planta invertido en producir los productos 1 y 2:

$$\begin{array}{ll}\text{máx}_{x_1, x_2} & Z = 3x_1 + 5x_2 \\ \text{s. a.} & x_1 \leq 4 \\ & 2x_2 \leq 12 \\ & 3x_1 + 2x_2 \leq 18 \\ & x_1 \geq 0, x_2 \geq 0\end{array} \quad (2)$$

## ¡Atención!

Aquí tenemos un problema de **maximización**, cuando la definición considera un problema de **minimización**. Más adelante abordamos eso.

## Ejercicio

¿Cómo se vería un problema de minimización en forma matricial?

$$\min_{x_i} \quad c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$$

$$\text{s. a.} \quad a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \geq b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n \geq b_2$$

$$\vdots \quad \quad \quad \vdots \quad \quad \quad \vdots$$

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n \geq b_m$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \dots, x_n \geq 0$$

## Solución

Para el problema de minimización, se llega a lo siguiente:

$$\begin{aligned} \min_{\mathbf{x}} \quad & \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ \text{s. a.} \quad & \mathbf{Ax} \geq \mathbf{b} \\ & x_i \geq 0 \end{aligned} \tag{3}$$

donde

- $a_{ij} \in A$  es una matriz en  $\mathbb{R}^{m \times n}$
- $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$
- $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$
- $\mathbf{c} \in \mathbb{R}^n$

Otra forma usual para los problemas de programación lineal es la **forma estándar**:

$$\begin{array}{ll} \underset{\mathbf{x}}{\text{mín}} & \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ \text{s. a.} & \mathbf{Ax} = \mathbf{b} \\ & x_i \geq 0 \end{array} \quad (4)$$

Es decir, todas las restricciones son igualdades y todas las variables son no negativas.



# Terminología

El problema de programación lineal, en su **forma general**, se ve de la siguiente forma:

$$\begin{aligned} \underset{\mathbf{x}}{\text{mín}} \quad & \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ \text{s. a.} \quad & A_k \mathbf{x} \geq \mathbf{b} \\ & A_{j-k} \mathbf{x} = \mathbf{b} \\ & x_l \geq 0 \\ & x_{n-l} \leq 0 \end{aligned} \tag{5}$$

Es decir, se pueden considerar restricciones con **desigualdades del tipo  $\geq$  o igualdades**. Además, también es posible que las variables de decisión no tengan restricción de **no negatividad**.

Afortunadamente para nosotros, todas las versiones son **equivalentes**. Es decir, una instancia de una forma **se puede transformar en otra de tal manera que ambas tengan la misma solución**.

Para esto, necesitamos aprender a manipular los elementos del problema de programación.

# Manipulación del Problema

- Un programa lineal es un problema de maximizar o minimizar una función lineal.
- Todo en presencia de restricciones lineales de desigualdad y/o igualdad.
- Con simples manipulaciones, se puede llegar de una forma a otra equivalente.

# Desigualdades y Ecuaciones

- Una desigualdad se puede transformar en una ecuación. Por ejemplo, dada la restricción

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \geq b_i$$

esta se puede escribir en forma de ecuación restando la **variable de holgura** no negativa  $x_{n+i} \geq 0$  obteniendo

$$\sum a_{ij}x_j + x_{n+i} = b_i.$$

## Ejercicio

Dada una ecuación de la forma  $\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = b_i$ , ¿cómo se transformaría en dos desigualdades?

# Manipulación del Problema

Otra manipulación del problema consiste en convertir un problema de maximización en uno de minimización y viceversa. En general, sobre cualquier región:

$$\max \sum_{j=1}^n c_j x_j = \min - \sum_{j=1}^n c_j x_j \quad (6)$$

Es decir, **solo se niega la función de costo**. Las restricciones a las cuales se encuentra sujeta se dejan **intactas**.

# Manipulación del Problema

## Ejercicio - Tarea

Para terminar de justificar el enunciado de que todas las formas son equivalentes, lo único que faltaría es demostrar que la forma general (Eq. 5) se puede transformar a cualquiera de las formas canónicas o estándar. ¿Cómo lo harían? **Nota:** Investiguen cómo preservar el supuesto de no negatividad de las variables.

# Supuestos de Programación Lineal

Para representar un problema de optimización como un programa lineal, se requieren varios supuestos que están implícitos en su planteamiento.

# Supuestos de Programación Lineal

## Proporcionalidad

- La contribución de cada actividad al valor de la función objetivo  $Z$  es **proporcional** al nivel de la actividad  $x_j$ , como lo representa  $c_j x_j$  en la función objetivo.
- Lo mismo aplica para cada restricción funcional proporcional al nivel de actividad, como lo representa  $a_{ij} x_j$ .
- En pocas palabras, **elimina exponentes diferentes de uno**.



# Supuestos de Programación Lineal

## Aditividad

- **Cada** función de un modelo de programación lineal es **la suma de las contribuciones individuales** de las actividades respectivas.
- **Prohíbe los términos de productos cruzados**, i.e., términos que incluyen el producto de dos o más variables, o mantiene el problema lineal.

# Supuestos de Programación Lineal

## Divisibilidad

- Las variables de decisión pueden tomar **cualquier** valor, incluso valores **no enteros**, que satisfagan las restricciones funcionales y de no negatividad.
- **Los valores permitidos** para las variables de decisión no se restringen a valores enteros, las actividades se pueden realizar a niveles fraccionales.

# Supuestos de Programación Lineal

## Certidumbre

- Se supone que los valores asignados a cada parámetro de un modelo de programación lineal son **constantes conocidas**.
- Esto incluye a los parámetros  $c_j$  en la función objetivo, los coeficientes  $a_{ij}$  y los  $b_i$  en las restricciones.
- En práctica, esto no suele cumplirse al 100 %: a veces no se sabe con certeza el valor de algún parámetro; o si depende de variables en un futuro, depende de estimaciones de las mismas.

# Supuestos de Programación Lineal

## Pregunta

¿Qué pasa si no se cumple un supuesto (salvo el de certidumbre)?

# Supuestos de Programación Lineal

## Pregunta

¿Qué pasa si no se cumple un supuesto (salvo el de certidumbre)?

## Respuesta

No se trata de un problema que pueda ser modelado con funciones lineales, por lo que es mejor optar por un problema de programación no lineal.