

**UNIVERSIDAD NACIONAL DE  
INGENIERÍA**

**FACULTAD DE CIENCIAS**

**INSTITUTO DE MATEMÁTICA Y CIENCIAS  
AFINES**



**PROBLEMAS EN LA INDUSTRIA**

**Trabajo N°1: Modelado de Proceso de asignacion de recursos**

**Integrantes:**

- López Arteaga, César Omar - 20236743A

- Sanchez Tejada, Roberto - 202366743A

- Villegas Zuñiga, Alexander - 20236748C

- Yucra Ccoiccosi, Max Valerio - 20236748C

**Profesor: Dr. Gonzalo Panizo**

# **Contenido**

<b>1</b>	<b>Introduccion</b>	<b>2</b>
1.1	Objetivos . . . . .	2
<b>2</b>	<b>Modelizacion Matematica</b>	<b>2</b>
2.1	Planteamiento de Estudio . . . . .	2
2.2	Condiciones del modelo . . . . .	3
<b>3</b>	<b>Analisis del Modelo</b>	<b>6</b>
<b>4</b>	<b>Conclusiones</b>	<b>7</b>
<b>5</b>	<b>Bibliografia</b>	<b>8</b>

# 1 Introducción

El presente estudio de caso se centra en la asignación óptima de recursos desde una planta central hacia un conjunto de clientes. Dicha asignación varía diariamente y depende de los pedidos realizados por cada cliente. Para abordar este problema se plantea un modelo de optimización lineal (OL), cuyo análisis numérico se realizará mediante el algoritmo Simplex.

## 1.1 Objetivos

- Formular un modelo matemático adecuado que permita analizar y diseñar las mejores rutas de despacho de materiales, optimizando el uso de recursos disponibles.
- Desarrollar el problema mediante la aplicación del algoritmo Simplex, analizando las soluciones obtenidas y realizando un estudio de sensibilidad de los resultados.

# 2 Modelización Matemática

## 2.1 Planteamiento de Estudio

El problema analizado corresponde a la distribución de materiales de construcción mediante la asignación de vehículos ( $i = 1, 2, \dots, m$ ), los cuales transportan los materiales hacia los clientes que los solicitan ( $j = 1, 2, \dots, n$ ).

Cada cliente  $j \in J$  realiza un pedido diario que varía en cantidad, y cuya demanda se denota por  $d_j$ . Por su parte, cada vehículo  $i \in I$  posee una capacidad máxima de carga  $S_i$ .

Cada vehículo puede ser asignado a un subconjunto de clientes  $P(J)$ , pero solo una vez por jornada de despacho. A su vez, cada subconjunto de clientes  $j \in P(J)$  tiene asociado un costo de operación  $r_j$ , que incluye gastos de combustible, peajes y desgaste vehicular.

El objetivo del modelo es minimizar los costos totales de operación, garantizando que todas las demandas sean atendidas respetando las capacidades de los vehículos.

## 2.2 Condiciones del modelo

Dado que la asignación se realiza diariamente, las demandas y los clientes varían en cada día de operación. A continuación, se definen los parámetros y variables del modelo.

Primero introduciremos los parámetros del modelo:

- $I = 1, 2, \dots, m$ : Conjunto de unidades (vehículos) disponibles en la planta.
- $J = 1, 2, \dots, n$ : Conjunto de Clientes.
- $P(J)$ : Conjunto de subconjuntos posibles de clientes, que pueden ser atendidos simultaneamente.
- $x_{i,j}$ : Variable binaria que indica la asignación de la unidad  $i$  al subconjunto de clientes  $j$ .  $x_{i,j} = 1$  si el vehículo  $i$  atiende al subconjunto  $j$ , y  $x_{i,j} = 0$  en caso contrario.
- $S_i \in \mathbb{R}^+$ : Capacidad maxima del vehiculo  $i \in I$
- $r_j \in \mathbb{R}^+$ : Costo asociado al subconjunto de clientes  $j \in P(J)$  (combustible, peajes, desjastes vehicular)
- $d_j \in \mathbb{R}^+$ : Demanda total correspondiente al subconjunto  $j \in P(J)$

Definiendo las restricciones de fisicas del modelo:

- Cada unidad  $i \in I$  puede asignarse, como máximo, a un subconjunto de pedidos:

$$\sum_{j \in P(J)} x_{i,j} \leq 1$$

- La demanda total asignada a cada unidad no debe exceder su capacidad:

$$\sum_{j \in \mathcal{P}(J)} x_{i,j} d_j \leq s_i$$

- Cada cliente  $k \in J$  debe ser atendido exactamente una vez:

$$\sum_{i \in I} \sum_{j \in \mathcal{P}(J)} x_{i,j} 1_{\{k \in j\}} = 1$$

Asi los costos totales de operacion para el reparto por dia sera:

$$S = \sum_{i \in I} \sum_{j \in \mathcal{P}(J)} x_{i,j} (s_i + r_j)$$

Asi se requiere tener los menores costos de operacion para lo cual tendremos que minimizar estos costos, esto es " $\min S$ ".

Asi el modelo final a optimizar, considerando las restricciones sera:

$$\begin{aligned} \min \quad & \sum_{i \in I} \sum_{j \in \mathcal{P}(J)} x_{i,j} (s_i + r_j) \\ \text{s.a.} \quad & \sum_{j \in \mathcal{P}(J)} x_{i,j} \leq 1, \quad i \in I \\ & \sum_{j \in \mathcal{P}(J)} x_{i,j} d_j \leq s_i, \quad i \in I \\ & \sum_{i \in I} \sum_{j \in \mathcal{P}(J)} x_{i,j} 1_{\{k \in j\}} = 1, \quad k \in J \\ & x_{i,j} \in \{0, 1\}, \quad i \in I, j \in \mathcal{P}(J). \end{aligned} \tag{1}$$

### Ejemplo de las variables a usar:

Supongamos:

- Vehiculos:  $I = \{1, 2\}$ ,
- Clientes:  $J = \{A, B\}$ ,
- Capacidades:  $s_1 = 10, s_2 = 8$ ,

- Demandas:  $d_A = 4$ ,  $d_B = 5$ ,
- Costos adicionales:  $r_{\{A\}} = 2$ ,  $r_{\{B\}} = 3$ ,  $r_{\{A,B\}} = 6$ .

Entonces, el conjunto potencia es:

$$\mathcal{P}(J) = \{\{A\}, \{B\}, \{A, B\}\}.$$

Las variables de decisión son:

$$x_{1,\{A\}}, x_{1,\{B\}}, x_{1,\{A,B\}}, x_{2,\{A\}}, x_{2,\{B\}}, x_{2,\{A,B\}}.$$

Las restricciones garantizan que:

- Cada planta atienda a lo sumo un subconjunto de clientes.
- La capacidad de cada planta no se exceda.
- Los clientes  $A$  y  $B$  sean atendidos exactamente una vez en total.

### **3 Análisis del Modelo**

## 4 Conclusiones

- 
- 
-

## **5 Bibliografia**

1. Gerard Sierksma and Yori Zwols, Tercera ed., Taylor Francis Group 2015.
2. Jose Luis de la Fuente O Connor - Tecnicas de calculo para sistemas de ecuaciones, programacion lineal y programacion entera, Tercera Edicion, Barcelona: Reverté, 1997.
3. Jean Pierre Crouzeix, Eladio Ocaña Anaya, Analisis Convexo, Fondo Editorial - EDUNI, 2018
4. Hamdy A. Taha, Investigacion de Operaciones, Pearson Educacion, Mexico 2004