



Escuela de Primavera en  
**Investigación de Operaciones**

28 al 30 de abril de 2025

Modalidad Virtual

# “Modelado Matemático Moderno: Caso Práctico con Julia”

## Parte 2

Presentación por  
Eduardo Salazar Treviño

# Contenido

- Sesión 2: Modelado con JuMP y técnicas avanzadas
  - Ejercicios de Modelado:
    - Programación Lineal
    - Problema de Asignación
    - Problema de Bin Packing
  - Modelado avanzado
    - TSP con formulación MTZ
    - TSP con lazy constraints



# Requisitos Previos

- ✓= Tener instalado Julia (<https://julialang.org/install/>)
- ✓= Tener instalado Visual Studio Code (NO Visual Studio)  
(<https://code.visualstudio.com/>)
- ✓= Solver de Optimización: Gurobi, CPLEX, HiGHS

# Ejercicios de Modelado



## Ejercicio 1:

# Programación Lineal Básica

Una empresa produce dos tipos de bebidas: Regular y Light. Cada bebida requiere agua y concentrado en las siguientes cantidades:

- Bebida Regular: 5 litros de agua y 2 litros de concentrado
- Bebida Light: 6 litros de agua y 1 litro de concentrado

La empresa dispone diariamente de 60 litros de agua y 15 litros de concentrado. El beneficio por cada litro de Bebida Regular es de \$3, mientras que para la Bebida Light es de \$2.

Respuesta



## Ejercicio 2:

# Problema de Asignación

Una empresa debe asignar 5 trabajadores a 5 tareas diferentes. Cada trabajador puede realizar cualquier tarea, pero con diferentes niveles de eficiencia.

Cada trabajador debe ser asignado exactamente a una tarea, y cada tarea debe ser realizada por exactamente un trabajador. El objetivo es minimizar el tiempo total para completar todas las tareas.

Respuesta





## Ejercicio 3:

# Problema de Bin Packing

Se tienen  $n$  objetos con pesos  $w_1, w_2, \dots, w_n$  que deben ser empaquetados en contenedores de capacidad  $C$ . El objetivo es minimizar el número de contenedores utilizados.



Respuesta

# Modelado Avanzado

# TSP

Dada una lista de ciudades y las distancias entre cada par de ellas, ¿cuál es la ruta más corta posible que visita cada ciudad exactamente una vez y al finalizar regresa a la ciudad origen?





# Formulación MTZ

$$\min \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} \quad (1)$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{j=1, j \neq i}^n x_{ij} = 1 \quad \forall i \in \{1, 2, \dots, n\} \quad (2)$$

$$\sum_{i=1, i \neq j}^n x_{ij} = 1 \quad \forall j \in \{1, 2, \dots, n\} \quad (3)$$

$$u_i - u_j + nx_{ij} \leq n - 1 \quad \forall i, j \in \{2, \dots, n\}, i \neq j \quad (4)$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\} \quad \forall i, j \in \{1, 2, \dots, n\} \quad (5)$$

$$u_i \geq 0 \quad \forall i \in \{1, 2, \dots, n\} \quad (6)$$

Enlista las restricciones de eliminación de subtours de manera cuadrática, es fácil de programar pero lento.



# Formulación MTZ

```
model = Model(Gurobi.Optimizer)

@variable(model, x[1:n, 1:n], Bin) # x[i,j] = 1 si vamos de ciudad i a j
@variable(model, u[1:n] >= 0) # Variables auxiliares para eliminar subcircuitos

# Función objetivo: minimizar la distancia total
@objective(model, Min, sum(dist_matrix[i, j] * x[i, j] for i in 1:n, j in 1:n))

# Restricciones
for i in 1:n
    # Cada ciudad tiene exactamente una salida
    @constraint(model, sum(x[i, j] for j in 1:n if i != j) == 1)
    # Cada ciudad tiene exactamente una entrada
    @constraint(model, sum(x[j, i] for j in 1:n if i != j) == 1)
end
# Restricciones MTZ para eliminar subcircuitos
for i in 2:n, j in 2:n
    if i != j
        @constraint(model, u[i] - u[j] + n * x[i, j] <= n - 1)
    end
end

optimize!(model)
```

# Formulación Lazy Constraints

$$\min \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} \quad (1)$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{j=1, j \neq i}^n x_{ij} = 1 \quad \forall i \in 1, 2, \dots, n \quad (2)$$

$$\sum_{i=1, i \neq j}^n x_{ij} = 1 \quad \forall j \in 1, 2, \dots, n \quad (3)$$

$$\sum_{i \in S} \sum_{j \in S, j \neq i} x_{ij} \leq |S| - 1 \quad \forall S \subset 1, 2, \dots, n, 2 \leq |S| < n \quad (4)$$

$$x_{ij} \in 0, 1 \quad \forall i, j \in 1, 2, \dots, n \quad (5)$$

$S$  representa cualquier subconjunto de ciudades, la restricción 4 elimina los subtours al manejar que para cualquier  $S$ , el número de aristas usados en él sea como máximo  $|S| - 1$ , se agregan de manera “lazy” al modelo en lugar de enumerar todas al inicio.



# Formulación Lazy Constraints

Nos vamos al código acompañante.







# Sesión de Preguntas

Gracias...

