

"Modelado Matemático

Moderno: Caso Práctico con

Julia"

Parte 2

Presentación por Eduardo Salazar Treviño

Contenido

- Sesión 2: Modelado con JuMP y técnicas avanzadas
 - o 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 (<a href="https://julialang.org/install/">https://julialang.org/install/</a>)
```

___ 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.



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.



Ejercicio 3: Problema de Bin Packing

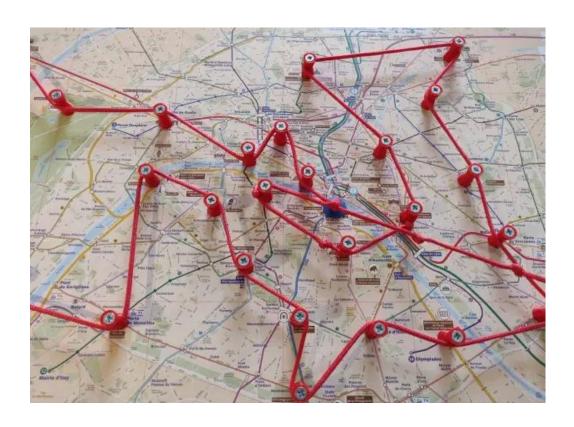
Se tienen n objetos con pesos w_1 , w_2 , ..., w_n que deben ser empaquetados en contenedores de capacidad C. El objetivo es minimizar el número de contenedores utilizados.



Modelado Avanzado



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?



S -S

Formulación MTZ

min
$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} c_{ij} x_{ij}$$
 (1)
s.t.
$$\sum_{j=1, j \neq i}^{n} x_{ij} = 1$$

$$\forall i \in \{1, 2, ..., n\}$$
 (2)

$$\sum_{i=1, i \neq j}^{n} x_{ij} = 1$$

$$\forall j \in \{1, 2, ..., n\}$$
 (3)

$$u_i - u_j + n x_{ij} \le n - 1$$

$$\forall i, j \in \{2, ..., n\}, i \ne j$$
 (4)

$$x_{ij} \in \{0, 1\}$$

$$\forall i, j \in \{1, 2, ..., n\}$$
 (5)

$$\forall i \in \{1, 2, ..., n\}$$
 (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
 Qconstraint(model, sum(x[i, j] for j in 1:n if i != j) == 1)
 # Cada ciudad tiene exactamente una entrada
 Qconstraint(model, sum(x[j, i] for j in 1:n if i != j) == 1)
# Restricciones MTZ para eliminar subcircuitos
for i in 2:n, j in 2:n
 if i != j
   optimize!(model)
```

\$ -\$

Formulación Lazy Constraints

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

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

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

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

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

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.



Preguntas

Gracias...

