

# BCC464 - Otimização Linear e Inteira

## Trabalho Prático

### 1 Introdução

O problema das p-medianas capacitado (*capacitated p-median problem - CPMP*) visa encontrar localidades ótimas de facilidades capacitadas para servir um conjunto de destinos com demandas particulares, minimizando o custo total de transporte [1]. A Figura 1 ilustra o CPMP para a instância **u724**, que possui 724 nós e 10 facilidades.

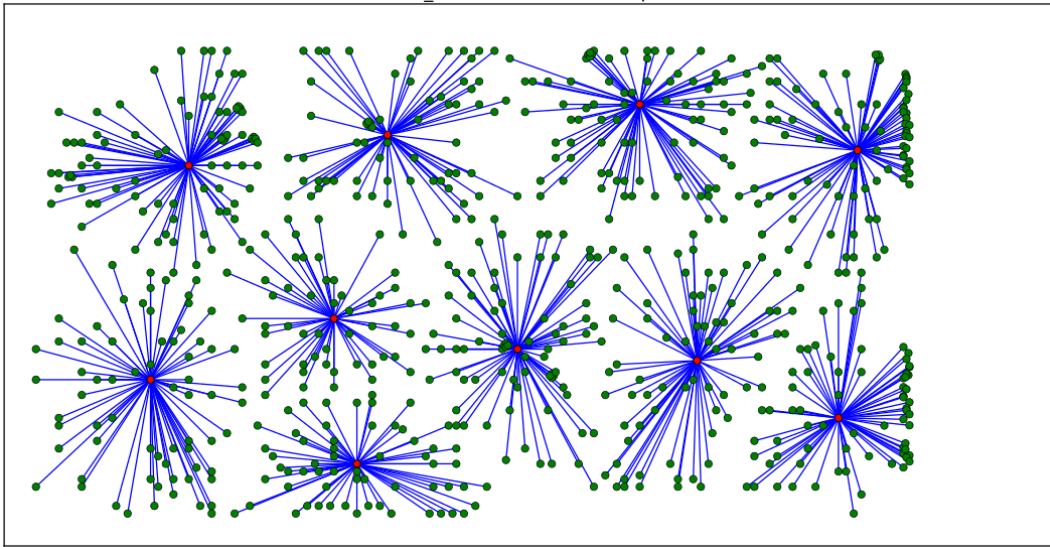


Figure 1: Exemplo de instância do CPMP. Fonte: <http://stegger.net/somala/u724.html>

Considere a notação a seguir.

Parâmetros:

- $N$  - conjunto de nós destino (também candidatos a facilidades)
- $A$  - conjunto de arcos entre todos os pares de nós
- $p$  - número de facilidades
- $q_i$  - demanda do destino  $i$
- $Q$  - capacidade uniforme de todos nós de oferta
- $d_{ij}$  - distância entre os nós  $i \in N$  e  $j \in N$

Variáveis:

- $x_{ij} \in \{0, 1\}$  - indica se o destino  $i \in N$  é atendido pela facilidade  $j \in N$
- $y_j \in \{0, 1\}$  - indica se uma facilidade foi localizada no nó  $j \in N$

Formulação Compacta ( $F_1$ ):

$$\min \sum_{i \in N} \sum_{j \in N} d_{ij} x_{ij} \quad (1)$$

$$\sum_{j \in N} x_{ij} = 1 \quad \forall i \in N \quad (2)$$

$$\sum_{i \in N} q_i x_{ij} \leq Q y_j \quad \forall j \in N \quad (3)$$

$$\sum_{j \in N} y_j = p \quad (4)$$

Reformulação ( $F_2$ ):

- $P$  - conjunto de todas as possíveis partições de alocação de uma facilidade, onde cada partição determina a localidade de instalação da facilidade e os destinos por ela atendidos
- $a_{ij}^k$  - valor binário que indica se a partição  $k \in P$  inclui o arco  $(i, j) \in A$  ou não
- $\lambda^k \in \{0, 1\}$  - variável que indica se a partição  $k \in P$  é utilizada ou não

$$\min \sum_{i \in N} \sum_{j \in N} \sum_{k \in P} d_{ij} a_{ij}^k \lambda^k \quad (5)$$

$$\sum_{j \in N} \sum_{k \in P} a_{ij}^k \lambda^k = 1 \quad \forall i \in N \quad (6)$$

$$\sum_{k \in P} \lambda^k = p \quad (7)$$

*Pricing:*

- Resolução de um subproblema para da localidade  $j \in N$

$$\bar{c}_k = \min \sum_{i \in N} (d_{ij} - \pi^i) a_i - \tau \quad (8)$$

$$\sum_{i \in N} q_i a_i \leq Q \quad (9)$$

$$a_i \in \{0, 1\} \quad \forall i \in N \quad (10)$$

onde  $\pi^i$  e  $\tau$  são as variáveis duais associadas às restrições (6) e (7) da formulação  $F_2$ .

## 2 Implementação

A implementação consta de duas partes, utilizando o framework Python-MIP e solver CBC:

1. Formulação compacta  $F_1$
2. Reformulação  $F_2$  por geração de colunas

### 3 Experimentos

As instâncias para teste estão descritas em:

- <http://people.brunel.ac.uk/~mastjjb/jeb/orlib/pmedcapinfo.html>

O arquivo contendo as 20 instâncias está disponível em:

- <http://people.brunel.ac.uk/~mastjjb/jeb/orlib/files/pmedcap1.txt>

O relatório deve reportar os seguintes resultados em ambas abordagens para cada instância do problema:

- solução ótima (limite inferior encontrado)
- *gap* para melhor solução conhecida (disponível no arquivo de instâncias)
- tempo computacional total
- número de iterações, tempo computacional do mestre, tempo computacional dos subproblemas (apenas para Geração de Colunas)

### 4 Entrega

A entrega deve ser realizada via moodle, em arquivo zip único, contendo:

- Código
- Relatório

### References

- [1] Luiz A.N. Lorena and Edson L.F. Senne. A column generation approach to capacitated p-median problems. *Computers Operations Research*, 31(6):863–876, 2004.