Projeto OH *

Jose Braz

26/08/2018

1 Resumo

Uso de Programação linear para resolver o problema da melhor alocação de moradores para a limpeza das áreas do andar superior da Casa III da instituição CEUPA (Casa Estudantil Universitária de Porto Alegre). As áreas são divisões da casa nomeadas com uma letra e divididas em dois grupos:

- Áreas comuns. C = A, C, D
- Áreas especias. E = B, E, F

O problema consiste em escolher os moradores para cada área de forma que todas as áreas sejam distribuídas o mais uniformemente possível, ou seja, não deve haver moradores que fizeram muito uma determinada área, mas pouco outra. É preciso garantir, ainda, que todas as áreas sejam limpas duas vezes na semana e todos os moradores devem limpar exatamente uma área na semana (com excessão da Área F). A distribuição das áreas se dá em duas etapas:

- 1. Uma fila circular de moradores para as áreas B, E e F
- 2. Uma alocação para as restantes áreas comuns A, C e D

O foco será na segunda etapa. Uma vez que a primeira é só a aplicação de um estrutura de dados simples.

2 Modelo

Objective

$$Max \sum_{j \in L} \sum_{i \in C} P(Q_j, i) * M_{i,j}$$

$$\tag{1}$$

Subject to

$$\sum_{j \in L} M_{i,j} = \sum_{j \in L} Q_{i,j} + 2 \quad \forall i \in C$$

$$(2)$$

^{*}OH significa Organização e Higiene

$$\sum_{i \in C} M_{i,j} = \sum_{i \in C} Q_{i,j} + 1 \quad \forall j \in L$$
(3)

$$M_{i,j} \ge Q_{i,j} \quad \forall j \in L \quad \forall i \in C$$
 (4)

Onde:

- \bullet C é o conjuto das áreas comuns $(\{A,C,D\})$
- L é o conjuto dos moradores que irão limpar as áreas comuns naquela semana.
- $Q_{i,j}$ onde: $i \in C$ e $j \in L$ representa a quantidade de vezes que o morador j fez a área i historicamente (guarda a informação para as proximas computações). Note que o Q_j representa quantas vezes o morador j limpou as áreas do conjunto C
- $M_{i,j}$ onde: $i \in C$ e $j \in L$ representa a quantidade de vezes que o morador j fez a área i mais a computação dos próximos a limpar as áreas. Ou seja, M contém os valores de Q e mais os valores que a computação desse modelo irá retornar. M é a variável em uma implementação computacional.
- $P(\bar{x}, a)$ onde: $\bar{x} \in \mathbb{N}$ e $a \in C$ mapeada por:

$$i(a) = \begin{cases} 1, & \text{se } a = A \\ 2, & \text{se } a = C \\ 3, & \text{se } a = D \end{cases}$$

P é a função que retorna um valor correspondente ao "peso" que a área a tem, calculado de acordo com a diferença com o maior elemento do vetor de áreas comuns \bar{x} . A função é dada por:

$$P(\bar{x}, a) = 5^{\max(\bar{x}) - \bar{x}_{i(a)}}$$

Note que, quanto menor o valor de $\bar{x}_{i(a)}$ maior será o resultado da função e, como o objetivo é maximizar a equação (1), priorizará a escolha dessa área a em detrimento das outras.

O objetivo (1) é um somatório ponderado de acordo com a função $P_{\bar{x},y}$, logo quanto maior o peso, maior será a prioridade em aumentar o $M_{i,j}$, fazendo com que a diferença entre as áreas i feitas pelo morador j seja pequena. A restrição de linha (2) garante que cada área será feita duas vezes naquela semana. A restrição de coluna (3) garante que cada morador irá fazer a limpeza exatamente uma vez naquela semana. A restrição de quantidade (4) garante que a matriz M será maior que a matriz histórica Q, ou seja, conserva a informação das limpezas feitas nas semanas anteriores. A diferença entre $M_{i,j}$ e $Q_{i,j}$ gera uma matriz binária que representa qual morador deve limpar determinada área naquela semana.

3 Exemplo

Supondo um Q como segue, a computação deve ser capaz de determinar a melhor alocação dessas pessoas para as áreas, de acordo com os critérios mencionados.

	Lais	Gustavo	Jose	Filipe	Renata	Tales
A	5	3	3	5	4	5
\mathbf{C}	6	3	4	5	5	3
D	7	5	3	3	6	4

Objetivo:

$$\begin{aligned} Max & 25M_{A,Lais} + 5M_{C,Lais} + M_{D,Lais} + 25M_{A,Gustavo} + \\ & 25M_{C,Gustavo} + M_{D,Gustavo} + 5M_{A,Jose} + M_{C,Jose} + 5M_{D,Jose} + \\ & M_{A,Filipe} + M_{C,Filipe} + 25M_{D,Filipe} + 25M_{A,Renata} + \\ & 5M_{C,Renata} + M_{D,Renata} + M_{A,Tales} + 25M_{C,Tales} + 5M_{D,Tales} \end{aligned}$$
 (5)

Restrições de Linha:

$$\begin{split} &M_{A,Lais} + M_{A,Gustavo} + M_{A,Jose} + M_{A,Filipe} + M_{A,Renata} + M_{A,Tales} = 27 \\ &M_{C,Lais} + M_{C,Gustavo} + M_{C,Jose} + M_{C,Filipe} + M_{C,Renata} + M_{C,Tales} = 28 \\ &M_{D,Lais} + M_{D,Gustavo} + M_{D,Jose} + M_{D,Filipe} + M_{D,Renata} + M_{D,Tales} = 30 \end{split}$$

Restrições de Coluna:

$$\begin{split} &M_{A,Lais} + M_{C,Lais} + M_{D,Lais} = 19 \\ &M_{A,Gustavo} + M_{C,Gustavo} + M_{D,Gustavo} = 12 \\ &M_{A,Jose} + M_{C,Jose} + M_{D,Jose} = 11 \\ &M_{A,Filipe} + M_{C,Filipe} + M_{D,Filipe} = 14 \\ &M_{A,Renata} + M_{C,Renata} + M_{D,Renata} = 16 \\ &M_{A,Tales} + M_{C,Tales} + M_{D,Tales} = 13 \end{split}$$

Restrições de Quantidade:

 $M_{A,Lais} \geq 5$ $M_{C,Lais} \geq 6$ $M_{D,Lais} \geq 7$ $M_{A,Gustavo} \ge 3$ $M_{C,Gustavo} \ge 3$ $M_{D,Gustavo} \geq 5$ $M_{A,Jose} \geq 3$ $M_{C,Jose} \ge 4$ $M_{D,Jose} \geq 3$ $M_{A,Filipe} \geq 5$ $M_{C,Filipe} \geq 5$ $M_{D,Filipe} \geq 3$ $M_{A,Renata} \ge 4$ $M_{C,Renata} \geq 5$ $M_{D,Renata} \ge 6$ $M_{A,Tales} \geq 5$

 $M_{C,Tales} \ge 3$ $M_{D,Tales} \ge 4$

Variável M $M_{i,j} \geq 0, integer, \forall i \in \{A,C,D\}, j \in \{Lais, Gustavo, Jose, Filipe, Renata, Tales\}$

O resultado da diferença entre M e Q foi:

	Lais	Gustavo	Jose	Filipe	Renata	Tales
A	1	0	0	0	1	0
\mathbf{C}	0	1	0	0	0	1
D	0	0	1	1	0	0

Analizando os resultamos vemos que:

- Lais e Renata devem limpar a área A na semana em questão
- $\bullet\,$ Gustado e Tales devem limpar a área C na semana em questão
- Jose e Filipe devem limpar a área D na semana em questão