

# Coloração de Aresta com Custo Mínimo

**Alunos:** Carla Nicole e Filipe Falcão

**Disciplina:** Pesquisa Operacional

## 1. Problema

Seja um grafo  $G = (V, E)$ . Devemos colorir todas as arestas de  $G$ , de forma que arestas adjacentes (que possuem um vértice em comum) não tenham a mesma cor.

Além disso, cada cor do grafo possui um "custo"  $c_i$ :

preto  $\rightarrow 1$

vermelho  $\rightarrow 2$

azul  $\rightarrow 3$

laranja  $\rightarrow 4$

Logo, o objetivo do problema é colorir todas as arestas de  $G$ , de forma que o custo total (somatório de todos os custos  $c_i$ ) seja minimizado.

## 2. Modelagem

### 2.1. Variáveis

Sejam: (i)  $V$  o conjunto de vértices de  $G$ ; e (ii)  $C$  o conjunto de cores disponíveis. Temos que as variáveis do problema serão:

$x_{ijc}$ , onde  $i, j \in V$  e  $c \in C$ . É uma variável booleana que terá o valor 1 quando a aresta que une os vértices  $i$  e  $j$  forem coloridas com a cor  $c$ .

$y_c$ , onde  $c \in C$ . É uma variável inteira que define a quantidade de vezes que uma cor  $c$  é utilizada no grafo.

### 2.2. Objetivo

O objetivo do problema será minimizar o somatório dos custos de cada cor utilizada para colorir o grafo. Logo, a função objetivo será:

$$\min \sum_c c_i \cdot y_i$$

### 2.3. Restrições

São necessárias as seguintes restrições:

$\sum_c x_{ijc} = 1$ , é necessário para garantir que uma aresta tenha apenas uma cor.

$x_{ijc} + x_{ij'c} \leq 1$ , é necessário para garantir que no caso de duas arestas adjacentes, estas não possuam uma mesma cor  $c$ .

$x_{ijc} \leq y_c$  , é necessário para garantir que  $y_c$  seja sempre um limite superior de  $x_{ijc}$  .