

## Soluções prova 2

### Questão 1 (Formulação, 2pt)

Seja  $x_{ijk} \in \mathbb{B}$  um indicador que na casa da linha  $i$  e coluna  $j$  temos o número  $k$ ,  $1 \leq i, j, k \leq 5$ . Com isso temos

$$\begin{array}{llll}
 \text{maximiza} & \sum_k kx_{11k} & & \\
 \text{sujeito a} & \sum_k x_{ijk} = 1 & \forall i, j & \text{Único número em cada casa} \\
 & \sum_j x_{ijk} = 1 & \forall i, k & \text{Digito } k \text{ uma vez na linha } i \\
 & \sum_i x_{ijk} = 1 & \forall j, k & \text{Digito } k \text{ uma vez na coluna } j \\
 & \sum_k kx_{11k} \geq \sum_k kx_{12k} + 1 & & \text{Relação entre (1,1) e (1,2)} \\
 & \sum_k kx_{13k} \geq \sum_k kx_{14k} + 1 & & \text{Relação entre (1,3) e (1,4)} \\
 & \sum_k kx_{33k} \leq \sum_k kx_{34k} - 1 & & \text{Relação entre (3,3) e (3,4)} \\
 & \sum_k kx_{51k} \leq \sum_k kx_{52k} - 1 & & \text{Relação entre (5,1) e (5,2)} \\
 & \sum_k kx_{54k} \leq \sum_k kx_{55k} - 1 & & \text{Relação entre (5,4) e (5,5)} \\
 & x_{ijk} \in \mathbb{B}. & & 
 \end{array}$$

### Questão 2 (Formulação, 2pt)

Com variáveis de decisão  $x_u \in \mathbb{B}$  para todo  $u \in U$  uma formulação é

$$\begin{array}{llll}
 \text{minimiza} & \sum_{u \in U} x_u & & \\
 \text{sujeito a} & \sum_{u \in C} x_u \geq 1 & \forall C \in \mathcal{C} & \\
 & x_u \in \mathbb{B} & \forall u \in U. & 
 \end{array}$$

(Obs.: Nessa formulação, o problema não possui solução caso  $\emptyset \in \mathcal{C}$ .)

### Questão 3 (Formulação, 2pt)

Seja o grafo  $G = (V, E)$ . Com as variáveis de decisão  $x_i \in \mathbb{B}$  para  $i \in V$ , o problema da formulação consiste em achar uma função objetivo linear. Arestas  $ij$  com  $x_i = 0$  e  $x_j = 1$  ou vice versa contribuem para o corte, mas a expressão  $(1 - x_i)x_j + x_i(1 - x_j)$  que é 1 sse vértices  $i$  e  $j$  são em partições diferentes é quadrática. Com as técnicas vistas em aula (cap. 6.2) podemos introduzir variáveis auxiliares  $c_{ij}$  que representam o ou-exclusivo entre  $x_i$  e  $x_j$ . Com isso, uma formulação é

$$\begin{array}{llll}
 \text{minimiza} & \sum_{i,j \in V} c_{ij} & & \\
 \text{sujeito a} & \sum_{i \in V} x_i = \lfloor n/2 \rfloor & & \\
 & c_{ij} \leq 1 + x_i - x_j & \forall \{i, j\} \in E & \\
 & c_{ij} \leq 1 - x_i + x_j & \forall \{i, j\} \in E & \\
 & x_i, c_{ij} \in \mathbb{B}, & \forall i, j \in V. & 
 \end{array}$$

#### Questão 4 (Dualidade, 2pt)

Temos o dicionário inicial

$$\begin{array}{rcccccc} z = & 0 & -5x_1 & -3x_2 & -3x_3 & -6x_4 \\ x_5 = & 14 & +6x_1 & -x_2 & +2x_3 & +4x_4 \\ x_6 = & -25 & -3x_1 & +2x_2 & +x_3 & +5x_4 \\ x_7 = & 14 & +2x_1 & +x_2 & & +2x_4 \end{array}$$

e, após o pivô  $x_6$ - $x_4$  o dicionário ótimo

$$\begin{array}{rcccccc} z = & -30 & -43/5x_1 & -3/5x_2 & -9/5x_3 & -6/5x_6 \\ x_5 = & 34 & +42/5x_1 & -13/5x_2 & +6/5x_3 & +4/5x_6 \\ x_4 = & 5 & +3/5x_1 & -2/5x_2 & -1/5x_3 & +1/5x_6 \\ x_7 = & 24 & +16/5x_1 & +1/5x_2 & -2/5x_3 & +2/5x_6 \end{array}$$

(As regras de pivotar dualmente constam na notas de aula.)

#### Questão 5 (Dualidade, 2pt)

- (a) A problema dual também está viável e possui uma solução ótima do mesmo valor.  
 (b) Não, existem pares em que nem o primal nem o dual possui solução (ver exemplo nas notas de aula).

#### Questão 6 (Sensibilidade, 2pt)

Do dicionário final podemos extrair

$$(B^{-1}N)^t = \begin{pmatrix} -3/2 & 1/2 & 1 \\ 1/2 & 1/2 & -2 \\ -1/2 & 1/2 & -1 \end{pmatrix}; \quad y_N^* = (5/2 \ 1/2 \ 5/2)^t$$

Para os três coeficientes  $c_1, c_2$  e  $c_3$  na função objetivo temos

$$\Delta c = (0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0)^t; \quad \Delta c = (1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0)^t; \quad \Delta c = (0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0)^t$$

respectivamente (com os elementos na ordem 2, 3, 6, 1, 4, 5), e portanto

$$\Delta y_N^* = (-1 \ 0 \ 0)^t; \quad \Delta y_N^* = (-3/2 \ 1/2 \ -1/2)^t; \quad \Delta y_N^* = (1/2 \ 1/2 \ 1/2)^t$$

e

$$\begin{array}{lll} -\infty \leq t \leq 5/2; & -1 \leq t \leq 5/3; & -1 \leq t \leq \infty \\ -\infty \leq c_1 \leq 9/2; & -3 \leq c_2 \leq 1/3; & 2 \leq c_3 \leq \infty. \end{array}$$