

Nome:  
 Cartão:

## Prova 2

Dicas gerais:

- Lê todas as questões antes de começar e pergunta em caso de dúvidas.
- Responde a cada questão, ainda que a resposta não esteja completa.
- Em questões de formulação: documenta o significado de todas variáveis e restrições.

### Questão 1 (Formulação, 2 pt)

O Instituto de Informática quer alugar novas copiadoras e tem a escolha entre dois modelos. Modelo  $A$  copia até 20000 folhas por dia e o aluguel é R\$ 600 por mês. Modelo  $B$  copia até 10000 folhas por dia e o aluguel é R\$ 400 por mês. O Instituto quer alugar ao menos seis copiadoras, e ao menos uma delas deve ser um modelo  $A$ . A capacidade agregada das copiadoras tem que ser maior que 75000 páginas por dia. Ainda, caso ao menos um modelo  $A$  é alugado, o Instituto tem que pagar R\$ 40 por mês para um contrato de manutenção. Caso ao menos um modelo  $B$  é alugado, o Instituto tem que pagar R\$ 30 por mês para um outro contrato de manutenção.

Formule um programa inteiro que determina quantas copiadores de cada modelo o Instituto deve comprar tal que o custo mensal total é minimizado.

### Questão 2 (Formulação, 2 pt)

Uma empresa de transporte tem que entregar produtos para nove clientes  $A, \dots, I$ . Por razões técnicas (distribuição de clientes, volume das cargas, etc.) existem somente dez rotas candidatas para a entrega aos clientes. Tabela 1 mostra as rotas possíveis e os clientes que cada rota atende. (Por exemplo a rota 6 atende cliente  $D$ , depois cliente  $B$ , depois  $E$ .) A empresa tem três caminhões a disposição. Formule um programa inteira que seleciona entre as rotas possíveis três rotas tal que o tempo total de entrega é minimizada e tal que cada cliente é atendido exatamente uma vez.

### Questão 3 (Formulação, 2 pt)

Supõe que a formulação matemática de um problema é linear exceto a restrição que  $|x_1 - x_2| \in \{0, 3, 6\}$ . Formule essa restrição usando programação inteira.

Tabela 1: Questão 2: Rotas possíveis. Os números definem a ordem de entrega.

	Rota									
Cliente	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
A	1				1				1	
B		2		1		2			2	2
C			3	3			3		3	
D	2					1		1		
E			2	2		3				
F		1			2					
G	3						1	2		3
H			1		3					1
I		3					2			
Tempo [h]	6	4	7	5	4	6	5	3	7	6

#### Questão 4 (Otimidade, 2 pt)

Um colega alega que o programa linear

$$\begin{array}{ll} \text{maximiza} & 5x_1 + 4x_2 - x_3 + 3x_4 \\ \text{sujeito a} & 3x_1 + 2x_2 - 3x_3 + x_4 \leq 24 \\ & 3x_1 + 3x_2 + x_3 + 3x_4 \leq 36 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0 \end{array}$$

possui as solução ótima

$$x_1 = 11; x_2 = 0; x_3 = 3; x_4 = 0; \quad y_1 = 2/3; y_2 = 1$$

(com variáveis duais  $y_1, y_2$ ). Dá uma prova sucinta da verdade ou falsidade dessa afirmação.

#### Questão 5 (Dualidade, 2 pt)

Dado uma coleção de  $\mathcal{C}$  de subconjuntos de um conjunto finito  $U$ , o problema de encontrar o menor subconjunto  $S \subseteq U$  tal que  $S$  contém no mínimo um elemento de cada conjunto  $C \in \mathcal{C}$  é conhecido como MINIMUM HITTING SET ou TRANSVERSAL MÍNIMA. Uma formulação inteira com variáveis de decisão  $x_u \in \mathbb{B}$  para todo  $u \in U$  é

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

- Qual o dual desse problema no caso  $U = \{1, \dots, 4\}$ ,  $\mathcal{C} = \{\{1, 2\}, \{1, 4\}, \{3, 4\}\}$ ?
- Qual o dual desse problema no caso geral?

#### Questão 6 (Sensibilidade, 2 pt)

A dicionário ótima do sistema

$$\begin{array}{ll} \text{maximiza} & 2x_1 - 2x_2 + 3x_3 \\ \text{sujeito a} & -x_1 + x_2 + x_3 \leq 4 \\ & 2x_1 - x_2 + x_3 \leq 2 \\ & x_1 + x_2 + 3x_3 \leq 12 \\ & x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{array}$$

(com variáveis de folga  $x_4, x_5$ , e  $x_6$ ) é

$$\begin{array}{rcccc} z = & 7 & -5/2x_1 & -1/2x_4 & -5/2x_5 \\ x_2 = & 1 & +3/2x_1 & -1/2x_4 & +1/2x_5 \\ x_3 = & 3 & -1/2x_1 & -1/2x_4 & -1/2x_5 \\ x_6 = & 2 & -x_1 & +2x_4 & +x_5 \end{array}$$

Queremos modificar os coeficientes 2, -2, 3 das variáveis  $x_1, x_2$  e  $x_3$  da função objetivo nas proporções  $-1 : 1 : -1$ , i.e., obter uma solução com vetor de custos  $(2 - 2 \ 3)^t + t(-1 \ 1 \ -1)^t$  para um  $t \in \mathbb{R}$ .

- Em qual intervalo podemos escolher  $t$  tal que base atual mantem-se ótima?
- Qual o novo valor da função objetivo em função de  $t$  neste intervalo?

**Dica:**

Após a solução de um sistema linear, temos o dicionário ótimo

$$\begin{aligned}z &= z^* - (y_N^*)^t x_N \\x_B &= x_B^* - B^{-1} N x_N\end{aligned}$$

com

$$\begin{aligned}x_B^* &= B^{-1} b \\y_N^* &= (B^{-1} N)^t c_B - c_N \\z^* &= c_B^t B^{-1} b.\end{aligned}$$