

Segunda Prova – 26 de junho de 2003

$$B = B^{-1} = I \quad x_B = B^{-1}b \quad \bar{c}_j = c_j - c_B' B^{-1} A^j$$

-64	1	-10	3	-2	0	0	0
12	-1	2	-1	0	1	0	0
38	-1	6	-2	1	0	1	0
14	1	2	0	1	0	0	1

$\Rightarrow$

$\theta^* = \frac{38}{6}$

$\frac{38}{6}$	$-\frac{1}{6}$	1	$-\frac{1}{3}$	$\frac{1}{6}$	0	$\frac{1}{6}$	0
----------------	----------------	---	----------------	---------------	---	---------------	---

Questão 2 (3 pontos)

Considere o seguinte problema (primal) de programação linear:

$$(P) \begin{cases} \min & x_1 + \overbrace{1}^{i+1} x_2 \\ \text{s.a.} & x_1 + \overbrace{1}^{i+1} x_2 - x_3 = \overbrace{1}^{i+1} \\ & x_1 - \overbrace{1}^{j+1} x_2 + x_4 = 0 \\ & x \geq 0 \end{cases}$$

- Escreva a formulação do problema Lagrangeano (min-max) associado a (P).
- Escreva o dual (D) de (P).
- Resolva graficamente (P) (no espaço das variáveis x_1 e x_2) e (D).
- As soluções de (P) e (D) são únicas? São degeneradas? Existe alguma relação entre unicidade e degenerescência para este par de problemas? (explique **sucintamente**)
- Resolva (P) usando o simplex dual a partir da base associada a $\{x_3, x_4\}$.

$$a) \min_{\substack{\text{s.a. } Ax=b \\ x \geq 0}} c'x \Rightarrow L(x,p) = \min_{x \geq 0} \max_{p \in \mathbb{R}^n} c'x + p'(b - Ax)$$

Questão 3 (3 pontos)

Seja B uma base ótima de

$$\begin{cases} \min & c'x \\ \text{s.a} & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{cases}$$

onde $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $b \in \mathbb{R}^m$ e $c \in \mathbb{R}^n$. Considere o problema modificado

$$(PM) \begin{cases} \min & c'x \\ \text{s.a} & Ax = b + \lambda d \\ & x \geq 0 \end{cases}$$

onde $\lambda \in \mathbb{R}_+$ e $d \in \mathbb{R}^n$.

- a) Mostre que (PM) nunca poderá ser ilimitado, independentemente dos valores de λ e d .
- b) Forneça uma condição necessária e suficiente sobre o vetor d para que B permaneça ótima em (PM) com qualquer valor de $\lambda \geq 0$.

Questão 4 (2 pontos)

Seja $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ uma matriz simétrica, e $c \in \mathbb{R}^n$. Mostre que se

$$\begin{cases} \min & c'x \\ \text{s.a} & Ax \geq c \\ & x \in \mathbb{R}^n \end{cases}$$

possui solução ótima, então existe uma solução ótima x^* que satisfaz $x^* \geq 0$ e $Ax^* = c$.

Questão 5 (2 pontos)

Considere a função `achaviável(A,b)` que, dados $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ e $b \in \mathbb{R}^m$, retorna (se existir) uma solução do sistema linear

$$\begin{cases} Ax \leq b \\ x \in \mathbb{R}^n \end{cases}$$

ou um código especial (`nil`) caso o sistema seja inviável.

Escreva o código de uma função `proglin(A,b,c)` para resolver o

$$(PLC) \begin{cases} \min & c'x \\ \text{s.a} & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{cases}$$

retornando uma solução ótima x^* (se existir), ou os códigos (`nil`) se o problema é inviável e (`inf`) se o problema é ilimitado.

Obs: Você pode usar uma sintaxe próxima de C ou Octave, o que achar mais simples. Você não deve implementar o simplex.