# MAC0343: Prova 1

20 de Setembro de 2016

Victor Sena Molero - 8941317

# Problema 1

Seja  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$  uma matriz. Prove que vale precisamente uma das seguintes alternativas:

i existe  $x \in \mathbb{R}^n_+$  tal que Ax = 0 e  $x \neq 0$ ;

ii existe  $y \in \mathbb{R}^m$  tal que  $A^T y < 0$ .

Resposta. Queremos provar que vale exatamente um entre (i) e (ii). Para provar isso, vamos considerar um PL e seu dual.

min 
$$c^T x$$
  
s.a.  $Ax = b$   
 $x \in \mathbb{R}^n_+$  (1)

$$\max \quad b^T y$$
s.a.  $y \in \mathbb{R}^m$ 

$$A^T y < c$$
(2)

Vamos provar, primeiro que vale pelo menos um entre (i) e (ii). Assuma, para a matriz A de 1 e 2 que não vale (i), então, no programa 1, x = 0 é o único ponto viável. Temos, então, que para todo  $c \in \mathbb{R}^n$ , 1 é viável e tem solução ótima min  $c^T x = 0$ .

Pelo teorema 12 (Dualidade Forte de PL), segue que 2 é viável, portanto, existe  $A^Ty \leq c$ . Basta escolher c < 0 e temos que  $A^Ty < 0$ , ou seja, vale (ii).

Agora, vamos provar que vale no máximo 1 entre (i) e (ii). Assuma que vale (i) e (ii), então, existe  $y \in \mathbb{R}^m$  tal que  $A^Ty < 0$ , escolhemos, nos programas 1 e 2, b = 0 e  $c = A^Ty$ , assim, temos que 2 é viável. Além disso, já que vale (i), existe  $0 \neq x \in \mathbb{R}^n_+$ .

Pelo teorema 7 (Dualidade Fraca de PL),  $c^t x \ge b^T y = 0^T y = 0$ , porém, já que c < 0 e  $0 \ne x \ge 0$ ,  $c^T x < 0$ , uma contradição. Com isso, concluímos que vale exatamente 1 dentre (i) e (ii).

## Problema 2

Sejam  $X, S \in \mathbb{S}^n$ . Prove que  $0 \prec S \prec X \Rightarrow 0 \prec X^{-1} \prec S^{-1}$ .

## Problema 3

Sejam  $X, S \in \mathbb{S}^n$ . Prove que

i 
$$X, S \in \mathbb{S}^n_+ \Longrightarrow X \circ S \succeq 0;$$

Resposta. Se  $S \succeq 0$ , pelo Teorema 20 (item (iii)), existe uma matriz  $H \in \mathbb{R}^{m \times n}$  para algum m e um vetor  $s \in \mathbb{R}^m_+$  tal que  $S = \sum_{i=1}^m s_i (He_i) (He_i)^T$ . Escolhemos tais H e s, assim, para todo  $q \in \mathbb{R}^n$ , temos que

$$q^{T}(X \circ S)q = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} q_{i}q_{j}X_{i,j}S_{i,j} = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} (q_{i}q_{j}X_{i,j})\sum_{k=1}^{m} s_{k}H_{k,i}H_{k,j}$$
, que pode ser escrito como

$$\sum_{k=1}^{m} s_k \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} (q \circ (He_k))_i (q \circ (He_k)_j X_{i,j},$$

Se definirmos a matriz  $Q = q \mathbb{1}^T$ , temos,

$$q^{T}(X \circ S)q = \sum_{k=1}^{m} s_{k}((Q \circ H)e_{k})^{T}X(Q \circ H)e_{k},$$

já que para todo  $k \in [m],$  vale que  $(Q \circ H)e_k \in \mathbb{R}^n$  e  $s_k \geq 0,$  e, além disso,  $X \succeq 0,$ 

$$q^T(X \circ S)q \ge \sum_{k=1}^m s_k 0 \ge 0.$$

Portanto,  $(X \circ S) \succeq 0$ .

ii  $X, S \in \mathbb{S}^n_{++} \Longrightarrow X \circ S \succ 0;$ 

Resposta. Se  $S \succ 0$ , pelo Exercício 21 (item (iii)), existe uma matriz  $H \in \mathbb{R}^{m \times n}$  para algum m e um vetor  $s \in \mathbb{R}^m_{++}$  tal que  $S = \sum_{i=1}^m s_i (He_i) (He_i)^T$  e o span( $\{He_k \mid k \in [m]\}$ ) =  $\mathbb{R}^n$ . Escolhemos tais H e s, assim, para todo  $g \in \mathbb{R}^n$ , temos que

$$q^{T}(X \circ S)q = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} q_{i}q_{j}X_{i,j}S_{i,j} = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} (q_{i}q_{j}X_{i,j})\sum_{k=1}^{m} s_{k}H_{k,i}H_{k,j}$$
, que pode ser escrito como

$$\sum_{k=1}^{m} s_k \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} (q \circ (He_k))_i (q \circ (He_k)_j X_{i,j},$$

Se definirmos a matriz  $Q = q \mathbb{1}^T$ , temos

$$q^{T}(X \circ S)q = \sum_{k=1}^{m} s_{k}((Q \circ H)e_{k})^{T}X(Q \circ H)e_{k},$$

já que para todo  $k \in [m],$ vale que  $(Q \circ H)e_k \in \mathbb{R}^n$  e  $s_k > 0,$ e, além disso,  $X \succ 0,$ 

$$q^{T}(X \circ S)q > \sum_{k=1}^{m} s_{k}0 > 0.$$

Portanto,  $(X \circ S) \succ 0$ .

iii  $X, S \in \mathbb{S}^n_{++} \Longrightarrow X \circ S \succeq (X^{-1} \circ S^{-1})^{-1};$ 

iv  $X, S \in \mathbb{S}^n_{++} \Longrightarrow X \circ S \succeq (X \circ S)^{-1}$ .

## Problema 4

Seja n um inteiro positivo. Determine o valor ótimo do seguinte programa semidefinido:

$$\max \quad \mathbf{1}^{T} + 4z_{1}$$
s.a.  $y \in \mathbb{R}^{n}$ ,
$$z \in \mathbb{R}^{n+1}$$
,
$$\begin{bmatrix} -y_{j} & -z_{j} \\ -z_{j} & 2z_{j+1} \end{bmatrix} \succeq a, \qquad \forall j \in [n],$$

$$z_{n+1} = \frac{1}{2}$$

# Problema 5

Seja  $\gamma \in \mathbb{R}_{++}$ . Considere o programa semidefinido

$$\max \langle C, X \rangle$$
s.a.  $\langle A_i, X \rangle$ ,  $\forall i \in [m]$ , (4)
$$x \in \mathbb{S}^n_+,$$

onde n := m := 3,

$$C := e_1 e_2^T + e_2 e_1^T, A_1 := e_2 e_2^T, A_2 := e_1 e_3^T + e_3 e_1^T, A_3 := -C + 2e_3 e_3^T \text{ e } b := 2\gamma e_3$$

# Problema 6

Seja  $\emptyset \neq K \subseteq \mathbb{E}$  um cone convexo e fechado num espaço euclidiano. Prove que  $K^{**} = K$ .

## Problema 7

Seja  $X \in \mathbb{S}^n$ . Prove que  $X \succ 0 \iff det(X[\{1, ..., k\}]) > 0$  para todo  $k \in [n]$ .

Resposta. Seja  $X \in \mathbb{S}^n$ , vamos provar a tese sugerida pelo enunciado por indução em n. Se n = 1, temos que  $X \succ 0 \Leftrightarrow X > 0 \Leftrightarrow det(X) > 0$ . Agora tome por hipótese de indução que a tese vale para n - 1. Seja, então,  $X \in \mathbb{S}^n$ . X pode ser decomposto da seguinte maneira:

$$X = \begin{bmatrix} \bar{X}y \\ y^T \alpha \end{bmatrix}.$$

Vamos provar a ida, ou seja, assuma que  $X \succ 0$ , para todo  $h \in \mathbb{R}^n$ ,  $h^T X h > 0$ , podemos definir

$$h = \begin{bmatrix} \bar{h} \\ 0 \end{bmatrix},$$

temos que  $h^TXh = \bar{h}^T\bar{X}\bar{h} > 0$  para todo  $\bar{h} \in \mathbb{R}^{n-1}$ , logo,  $\bar{X} \succ 0$ . Assim,  $det(X[\{1,\ldots,k\}]) > 0$  para todo  $k \in [n-1]$ . Além disso,  $det(X) = det(\bar{X})det(\alpha - y^T\bar{X}y)$ . Pelo Ex. 18 (Complemento de Schur),  $\alpha - y^T\bar{X}y > 0$ , já que  $X \succ 0$ . Assim, det(X) > 0. Logo, provamos que  $X \succ 0 \Longrightarrow det(X[\{1,\ldots,k\}]) > 0$  para todo  $k \in [n]$ .

Agora precisamos assumir que  $det(X[\{1,\ldots,k\}])>0$  e provar que  $X\succ 0$ . Mais uma vez, usaremos a mesma decomposição que utilizamos na prova da ida. E chegamos, novamente, à fórmula  $det(X)=det(\bar{X})det(\alpha-y^T\bar{X}y)$ . Sabemos que det(X)>0 e  $det(\bar{X})>0$ , logo  $det(\alpha-y^T\bar{X}y)>0$ , porém,  $\alpha-y^T\bar{X}y\in\mathbb{R}$ , logo, só tem determinante positivo se for positivo, portanto, novamente pelo Ex. 18,  $X\succ 0$ .

## Problema 8

Prove que  $int(\mathbb{S}^n_+) = \mathbb{S}^n_{++}$ .

Resposta. Primeiro, vamos provar  $\mathbb{S}^n_{++} \subseteq \operatorname{int}(\mathbb{S}^n_+)$ . Seja  $x \in \mathbb{S}^n_{++}$  e  $\epsilon = \max_{\substack{u \in \mathbb{B} \\ h^T u h \neq 0}} |\frac{h^T x h}{h^T u h}|$ .

Temos que para todo  $u \in \mathbb{B}$ 

$$h^T(x + \epsilon u)h = h^T x h + \epsilon h^T u h,$$

o que nos dá dois casos:

1. se 
$$h^T u h \ge 0$$
,  $h^T (x + \epsilon u) h \ge h^T x h > 0$ ;

2. se 
$$h^T u h < 0$$
,  $h^T (x + \epsilon u) h = h^T u h + \epsilon h^T u h > h^T x h - h^T x h = 0$ .

Desta forma, em todos os casos possíveis,  $h^T x h \ge 0$ , logo,  $x \in \mathbb{S}^n_+$ .

Agora, vamos provar que  $\operatorname{int}\mathbb{S}^n_+\subseteq\mathbb{S}^n_{++}$ . Seja  $x\in\operatorname{int}(\mathbb{S}^n_+)$ . Então existe  $\epsilon>0$  tal que para todo  $h\in\mathbb{R}^n$  e  $u\in\mathbb{B}$ ,

$$h^T(x + \epsilon u)h \ge 0$$
, portanto  
 $h^Txh + \epsilon h^Tuh > 0$ .

Escolha  $u = -I/\sqrt(n)$  e qualquer  $h \neq 0$ .

$$h^Txh - \frac{\epsilon}{\sqrt{n}} \ge 0,$$
  $h^Txh \ge \frac{\epsilon}{\sqrt{n}} \ge 0,$  ou seja  $x \in \mathbb{S}^n_{++}.$ 

Com isso, concluímos que  $\operatorname{int}(\mathbb{S}^n_+) = \mathbb{S}^n_{++}$ .