

# Prova 2 - Soluções - Análise Matemática II - 2023

**Professor:** Paulo Klinger

1. Seja  $F = \text{epi } f$  sendo  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  dada por  $f(x) = x^2$ . Para cada  $P = (x, x^2)$ ,  $x > 0$ , determine o conjunto dos pontos  $(A, B) \in \mathbb{R}^2$ ,  $B < A^2$ , tais que  $P$  seja o ponto de  $F$  à mínima distância de  $(A, B)$ . Qual a função  $A = t(B, x)$ ?

*Solução.* O conjunto  $F = \text{epi } f = \{(x, y) : y \geq x^2\}$  é convexo fechado (pois  $f$  é uma função convexa). Então para cada ponto  $(A, B) \notin F$  (isto é,  $B < A^2$ ), existe um único ponto  $P \in F$  tal que  $P$  é o ponto de  $F$  à mínima distância de  $(A, B)$ . É fácil de ver que  $P = (x, x^2)$  para algum  $x \in P$ . Além disso, nós sabemos que existe um hiperplano que passa por  $P$  e é suporte do conjunto  $F$ : para  $\beta = [(A, B) - P] \cdot P$ , nós temos  $F \subset \{z \in \mathbb{R}^2 : [(A, B) - P] \cdot z \leq \beta\}$ , ou ainda  $F \subset \{z \in \mathbb{R}^2 : [(A, B) - P] \cdot [z - P] \leq 0\}$ .

Portanto, o hiperplano suporte de  $F$  que passa por  $P$ , dado pela reta

$$L = P + \{t(1, 2x) : t \in (-\infty, \infty)\}$$

tangente à  $f$  em  $P$ , é o conjunto de pontos  $z$  tal que  $[(A, B) - P] \cdot [z - P] = 0$ . Isto nos diz que, fixado  $P = (x, x^2)$ , os pontos  $(A, B) \in \mathbb{R}^2 \setminus F$  tais que  $P$  seja o ponto de  $F$  à mínima distância de  $(A, B)$  são tais que vetor  $(A, B) - P$  é ortogonal à  $L$ : se  $z \in L \setminus \{P\}$  e, consequentemente,  $z = P + t(1, 2x)$  para algum  $t \neq 0$ , então

$$0 = [(A, B) - P] \cdot [z - P] = [(A, B) - (x, x^2)] \cdot [t \cdot (1, 2x)],$$

o que implica

$$\begin{aligned} A - x + (B - x^2) 2x &= 0 \\ \implies A - x &= (x^2 - B) 2x. \end{aligned}$$

Se  $0 \leq A \leq x$  temos  $B \geq x^2 \geq A^2$ . Contradição com a condição  $B < A^2$ . Se  $A > x$  então  $B < x^2 < A^2$ . Se  $A \leq 0$ , o ponto à mínima distância tem  $x < 0$  (faça uma figura). Portanto

$$S = \{(A, B) \in \mathbb{R}^2 : A > x, A - x = 2x(x^2 - B)\}$$

é o conjunto desejado. E  $t(B, x) = x + 2x(x^2 - B)$ .

2. Verifique quais funções são convexas ou côncavas:

- (a)  $f(x, y) = \log(e^x + e^y)$ ;
- (b)  $f(x) = x \log x$  definida para  $x > 0$ ;

(c)  $f(x, y) = (x^\rho + y^\rho)^{1/\rho}$ ,  $x > 0$ ,  $y > 0$ ,  $1 > \rho > 0$ .

*Solução.*

(a) Temos  $f_x = \frac{e^x}{e^x + e^y} = 1 - \frac{e^y}{e^x + e^y}$ , logo  $f_{xx} = \frac{e^x e^y}{(e^x + e^y)^2}$ . Analogamente  $f_{yy} = \frac{e^y e^x}{(e^y + e^x)^2} = f_{xx}$ . Finalmente  $f_{xy} = -\frac{e^x e^y}{(e^x + e^y)^2}$ . Temos  $f_{xx} = f_{yy} > 0$  e

$$f_{xx} f_{yy} - f_{xy}^2 = \frac{e^{2x} e^{2y}}{(e^x + e^y)^4} - \left( -\frac{e^x e^y}{(e^x + e^y)^2} \right)^2 = 0.$$

Portanto  $f$  é convexa.

(b)  $f'(x) = \log x + 1$ ,  $f''(x) = \frac{1}{x} > 0$  então  $f$  é convexa.

(c)

$$f_x = \frac{1}{\rho} (x^\rho + y^\rho)^{\frac{1}{\rho}-1} \rho x^{\rho-1} = x^{\rho-1} (x^\rho + y^\rho)^{\frac{1}{\rho}-1}.$$

Então

$$f_{xy} = \left( \frac{1}{\rho} - 1 \right) (x^\rho + y^\rho)^{\frac{1}{\rho}-2} \rho y^{\rho-1} x^{\rho-1} = (1 - \rho) (x^\rho + y^\rho)^{\frac{1}{\rho}-2} y^{\rho-1} x^{\rho-1}.$$

E

$$\begin{aligned} f_{xx} &= \left( \frac{1}{\rho} - 1 \right) (x^\rho + y^\rho)^{\frac{1}{\rho}-2} \rho x^{\rho-1} x^{\rho-1} + (x^\rho + y^\rho)^{\frac{1}{\rho}-1} (\rho - 1) x^{\rho-2} \\ &= (1 - \rho) (x^\rho + y^\rho)^{\frac{1}{\rho}-2} [x^{2\rho-2} - (x^\rho + y^\rho) x^{\rho-2}] \\ &= -(1 - \rho) (x^\rho + y^\rho)^{\frac{1}{\rho}-2} y^\rho x^{\rho-2} \\ f_{yy} &= -(1 - \rho) (x^\rho + y^\rho)^{\frac{1}{\rho}-2} x^\rho y^{\rho-2} \end{aligned}$$

E então  $f_{xx} < 0$ ,  $f_{yy} < 0$  e

$$\begin{aligned} f_{xx} f_{yy} - (f_{xy})^2 &= \\ (1 - \rho)^2 (x^\rho + y^\rho)^{\frac{2}{\rho}-4} x^{2\rho-2} y^{2\rho-2} - (1 - \rho)^2 (x^\rho + y^\rho)^{\frac{2}{\rho}-4} x^{2\rho-2} y^{2\rho-2} &= 0. \end{aligned}$$

Logo  $f$  é côncava.

### 3. Enuncie o lema de Farkas.

*Solução.* Seja  $A$  matriz  $m \times n$  e  $b$  vetor  $m \times 1$ . Somente uma das alternativas a seguir é verdadeira:

1. Existe  $x \in \mathbb{R}^n$ ,  $x \geq 0$ , tal que  $Ax = b$ ;

2. Existe  $\mu$  vetor  $m \times 1$ ,  $\mu^t A \geq 0$  e  $\mu^t b < 0$ .

**4.** Seja  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  convexa. Então se  $x < y, x' < y', x \leq x', y \leq y'$  então

$$\frac{f(y) - f(x)}{y - x} \leq \frac{f(y') - f(x')}{y' - x'}.$$

*Solução.* Suponha primeiro que  $x' = x < y \leq y'$ . Nós queremos demonstrar que  $\frac{f(y) - f(x')}{y - x'} \leq \frac{f(y') - f(x')}{y' - x'}$ ; isto é, que  $\frac{f(y) - f(x')}{y - x'}$  é crescente em  $y > x = x'$ . Defina  $\mu = y - x' > 0$  e  $\lambda = y' - x' \in (0, \mu]$ , de modo que  $\frac{f(y) - f(x')}{y - x'} = \frac{f(x' + \mu) - f(x')}{\mu} =: g(\mu)$  e  $\frac{f(y') - f(x')}{y' - x'} = \frac{f(x' + \lambda) - f(x')}{\lambda} =: g(\lambda)$ . Nós demonstramos em aula que  $g(\mu) \leq g(\lambda)$  (com  $h = 1$  na notação das notas de aula, página 58), logo  $\frac{f(y) - f(x')}{y - x'}$  é crescente em  $y > x = x'$ .

Suponha agora que  $x \leq x' < y' = y$ , como sugerido. Nós queremos demonstrar que  $\frac{f(y) - f(x)}{y - x} \leq \frac{f(y) - f(x')}{y - x'}$ , ou ainda  $\frac{f(x') - f(y)}{y - x'} \leq \frac{f(x) - f(y)}{y - x}$ ; isto é, que  $\frac{f(x) - f(y)}{y - x}$  é decrescente em  $x < y$ . Defina  $\mu = y - x' > 0$  e  $\lambda = y - x \in (0, \mu]$ , de modo que  $\frac{f(x') - f(y)}{y - x'} = \frac{f(y - \mu) - f(y)}{\mu} =: g_0(\mu)$  e  $\frac{f(x) - f(y)}{y - x} = \frac{f(y - \lambda) - f(y)}{\lambda} =: g_0(\lambda)$ . Nós demonstramos em aula que  $g_0(\mu) \leq g_0(\lambda)$  (com  $h = -1$  na notação das notas de aula, página 58), logo  $\frac{f(x) - f(y)}{y - x}$  é decrescente em  $x < y$ .

Finalmente, nós podemos mostrar que  $\frac{f(y) - f(x)}{y - x} \leq \frac{f(y') - f(x')}{y' - x'}$  caso  $x < y, x' < y', x \leq x'$  e  $y \leq y'$ :

$$\frac{f(y) - f(x)}{y - x} \leq \frac{f(y) - f(x')}{y - x'} \leq \frac{f(y') - f(x')}{y' - x'}.$$

**5.** Kuhn-Tucker:

(a) Verifique que  $U(x, y, z) = \min\{x, y\} + \min\{y, z\}$  é côncava.

(b) Seja  $(\bar{x}, \bar{y}, \bar{z})$  a solução do problema de maximização:

$$\begin{aligned} & \max U(x, y, z) \\ & (x, y, z) \geq 0 \\ & px + qy + rz - I \leq 0, \end{aligned}$$

sendo  $(p, q, r) \gg 0$  e  $I > 0$ .

- i. Demonstre que se  $p > q + r$  então  $\bar{x} = 0$  e  $\bar{y} = \bar{z} = \frac{I}{q+r}$ .
- ii. Quais as condições em  $(p, q, r)$  para  $\bar{x} = \bar{y} = \bar{z}$ ?

*Solução.*

- (a) Basta verificar que cada parcela é côncava. Então  $U$  será côncava por ser soma de duas côncavas. As funções  $h(x, y, z) = x$  e  $k(x, y, z) = y$  são côncavas e portanto

$$\min \{x, y\} = \min \{h(x, y, z), k(x, y, z)\}$$

é côncava por ser mínimo de duas côncavas. *Verificação direta:* Sejam  $(x, y, z)$  e  $(x', y', z')$  dados e  $0 < r < 1$ . Então

$$\begin{aligned} rx + (1 - r)x' &\geq r \min \{x, y\} + (1 - r) \min \{x', y'\} \\ ry + (1 - r)y' &\geq r \min \{x, y\} + (1 - r) \min \{x', y'\} \implies \\ \min \{rx + (1 - r)x', ry + (1 - r)y'\} &\geq r \min \{x, y\} + (1 - r) \min \{x', y'\}. \quad (*) \\ ry + (1 - r)y' &\geq r \min \{y, z\} + (1 - r) \min \{y', z'\} \\ rz + (1 - r)z' &\geq r \min \{y, z\} + (1 - r) \min \{y', z'\} \implies \\ \min \{ry + (1 - r)y', rz + (1 - r)z'\} & \quad (***) \\ &\geq r \min \{y, z\} + (1 - r) \min \{y', z'\} \end{aligned}$$

Somando  $(*)$  e  $(***)$ ,

$$\begin{aligned} U(r(x, y, z) + (1 - r)(x', y', z')) &= \\ \min \{rx + (1 - r)x', ry + (1 - r)y'\} + \min \{ry + (1 - r)y', rz + (1 - r)z'\} & \\ \geq r \min \{x, y\} + (1 - r) \min \{x', y'\} + r \min \{y, z\} + (1 - r) \min \{y', z'\} & \\ = r(\min \{x, y\} + \min \{y, z\}) + (1 - r)(\min \{x', y'\} + \min \{y', z'\}) & \\ = rU(x, y, z) + (1 - r)U(x', y', z'). & \end{aligned}$$

- (b) i. Se  $\lambda$  é multiplicador de KT. Sabemos que

$$\lambda(p\bar{x} + q\bar{y} + r\bar{z} - I) = 0,$$

$$(\bar{x}, \bar{y}, \bar{z}) \geq 0.$$

Devemos maximizar

$$\begin{aligned} \min \{x, y\} + \min \{y, z\} - \lambda(px + qy + rz - I) & \quad (\$) \\ (x, y, z) \geq 0. & \end{aligned}$$

Se  $x = 0$ , a maximização de

$$\min \{y, z\} - \lambda(qy + rz - I)$$

implica  $y = z$  pois se  $y < z$  diminuindo  $z$  para  $y$  reduzimos a despesa sem reduzir a utilidade  $\min \{y, z\} = y$ . E caso  $y > z$  passamos a diminuir  $y$ . Agora para maximizar  $(\$)$  quando  $x = 0$  e  $y = z$  devemos

$$\max y[1 - \lambda(q + r)]$$

$$y \geq 0.$$

Logo não pode  $1 > \lambda(q + r)$  pois não existiria o máximo ( $y \rightarrow \infty \implies y[1 - \lambda(q + r)] \rightarrow \infty$ ). E  $1 < \lambda(q + r)$  o máximo seria  $y = 0$ , contradição. Logo

$$1 = \lambda(q + r) \implies \lambda = \frac{1}{q + r}.$$

Seja então  $\lambda = \frac{1}{q+r}$ . Agora considerando

$$\max \min \{x, y\} + \min \{y, z\} - \frac{px + qy + rz - I}{q + r}$$

vemos que,

$$\begin{aligned} 0 < x \leq y &\implies x - \lambda px = x \left(1 - \frac{p}{q+r}\right) = x \frac{q+r-p}{q+r} < 0, \\ x = 0 &\implies x - \lambda px = 0. \end{aligned}$$

Então  $x = 0$  é o melhor  $x$ . E então  $y = z$ . Agora

$$\lambda(qy + ry - I) = 0$$

implica  $y = \frac{I}{q+r}$ . Portanto  $\bar{y} = \bar{z} = \frac{I}{q+r}$  vem da restrição orçamentária  $p\bar{x} + q\bar{y} + r\bar{z} - I = 0$ .

ii. Da primeira parte, (i) temos que

$$\bar{x} \neq 0 \implies p \leq q + r.$$

Analogamente,

$$\bar{z} \neq 0 \implies r \leq p + q.$$

Agora se maximizarmos (\$) com a restrição  $x = y = z$ :

$$\begin{aligned} \max 2x - \lambda(p + q + r)x &= x[2 - \lambda(p + q + r)] \\ x \geq 0. \end{aligned}$$

Então para o máximo existir  $2 - \lambda(p + q + r) \leq 0$ . E para não ser nulo,  $2 - \lambda(p + q + r) \geq 0$ . Logo  $\lambda = \frac{2}{p+q+r}$ . Seja então  $\lambda = \frac{2}{p+q+r}$ . Agora notemos que em geral se  $0 \leq x < y$ ,

$$\begin{aligned} \min \{x, y\} + \min \{y, z\} - \lambda(px + qy + rz - I) \\ = x - \lambda px + \min \{y, z\} - \lambda(qy + rz - I). \end{aligned}$$

Logo  $x - \lambda px = x \left(1 - \frac{2p}{p+q+r}\right) = x \frac{q+r-p}{p+q+r} \geq 0$ . Portanto no ótimo  $x \geq y$ . Mas  $x > y$  nunca é ótimo. Logo  $x = y$ . Se  $z < y$ ,

$$\begin{aligned} \min \{x, y\} + \min \{y, z\} - \lambda(px + qy + rz - I) \\ = z - \lambda rz + \min \{x, y\} - \lambda(qy + px - I). \end{aligned}$$

Agora  $z - \lambda r z = z \left(1 - \frac{2r}{p+q+r}\right) = z \frac{p+q-r}{p+q+r} \geq 0$ . Portanto  $z = y$  no ótimo. Portanto

$$\begin{aligned} & \max_{(x,y,z) \geq 0} \min\{x, y\} + \min\{y, z\} - \lambda(px + qy + rz - I) \\ & \equiv \max_{y \geq 0} 2y - \lambda[(p+q+r)y - I] = \lambda I = \frac{2I}{p+q+r}. \end{aligned}$$

As condições em  $(p, q, r)$  são:

$$\begin{cases} p \leq q + r \\ r \leq p + q \end{cases} \iff p - q \leq r \leq p + q.$$