

36<sup>a</sup> Olimpíada Brasileira de Matemática  
Nível Universitário — Primeira Fase

**Problema 1** Turbo, o caracol, está participando de uma corrida. Nos últimos 1000 mm, Turbo, que está a 1 mm por hora, se motiva e passa a correr de modo que sua velocidade seja inversamente proporcional à distância que falta. Em quanto tempo Turbo percorre esses 1000 mm finais ?

**Obs.:** Suponha que Turbo pode atingir velocidades arbitrariamente altas, mesmo que sejam maiores que a da luz.

**Solução.** Seja  $x(t)$  a distância que falta para Turbo terminar a corrida no instante  $t$ . Então  $x(0) = 1000$ , a velocidade de Turbo é  $1000/x$  e obtemos a equação diferencial

$$\begin{aligned} \frac{dx}{dt} = -\frac{1000}{x} &\implies x dx = -1000 dt \implies \frac{x^2}{2} \Big|_{x(0)}^x = -1000 \Big|_0^t \\ &\iff x^2 - 1000^2 = -2000t \iff x = \sqrt{1000^2 - 2000t}, \end{aligned}$$

então  $x = 0$  quando  $t = 500$ .

**Pontuação.** Obter uma equação diferencial que resolve o problema vale **4 pontos**, resolvê-la vale **6 pontos**. Pontuações parciais na resolução da diferencial podem ser consideradas.

**Problema 2** Considere as matrizes  $3 \times 3$  cujas entradas são inteiros entre 0 e 9 (inclusive). Determine o maior determinante possível de uma tal matriz.

**Solução.** Seja  $A = (a_{ij})_{3 \times 3}$  a matriz.

Como  $\det(A)$  é linear em cada entrada, basta considerar  $a_{ij} = 0$  ou  $a_{ij} = 9$ , de modo que  $A = 9B$  com  $B = (b_{ij})_{3 \times 3}$  e  $b_{ij} \in \{0, 1\}$  (**3 pontos**).

Desenvolvendo pela primeira coluna, o determinante de  $B$  é menor ou igual a 3 (**+2 pontos**).

Mas para dar 3, devemos ter  $b_{11} = b_{21} = b_{31} = 1$  e seus menores  $2 \times 2$  teriam que ser todos 1. Então pelo  $b_{11}$  temos  $b_{22} = b_{33} = 1$ ; pelo  $b_{31}$  vem  $b_{12} = b_{23} = 1$ . Mas aí o outro menor, do  $b_{21}$ , é  $1 - b_{31}b_{32}$  que não vai ser  $-1$  nunca. Então 3 não é possível e o determinante de  $B$  é no máximo 2 (**Mostrar que  $\det(B) = 3$  não é possível: +3 pontos**).

O exemplo

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

mostra que  $\det(B) = 2$  é possível e portanto o máximo de  $\det(A)$  é  $2 \cdot 9^3 = 1458$ . (**Mostrar o exemplo: +2 pontos**)

**Problema 3** Determine todos os pares de inteiros positivos  $(n, r)$  para os quais pode existir uma festa com  $n$  participantes em que cada participante conhece exatamente  $r$  outros participantes.

**Obs.:** Conhecer é uma relação simétrica.

**Solução.** Considere  $n$  pontos ao longo de um círculo, vértices de um polígono regular, e o grafo de amizades. Se  $r = 2k$ , construímos o seguinte exemplo: ligamos cada ponto com os  $k$  vizinhos mais próximos de cada lado; se  $r = 2k + 1$  é ímpar e  $n$  é par, ligamos cada ponto com seus  $k$  vizinhos mais próximos e também com o vértice oposto.

Se ambos são ímpares, não vai dar, pois a soma dos graus  $n \cdot r$  deve ser o dobro do número de arestas no grafo.

**Pontuação:** Construir um exemplo para  $r$  par vale **4 pontos**, construir um exemplo para  $n$  par vale **4 pontos**, mostrar que não é possível para  $n$  e  $r$  ímpares vale **2 pontos**.

**Problema 4** Seja  $D_n$  o conjunto dos racionais  $p/q$  com  $p, q$  inteiros,  $0 < q \leq n$  e  $0 \leq p \leq q$ .

a) Prove que, para todo  $n \geq 3$ , dados  $x, y \in D_n$  distintos, temos sempre

$$|\cos(\pi x) - \cos(\pi y)| > \pi^2/n^3.$$

b) Prove que para todo  $c > \pi^2$  e todo  $n_0$  natural existem  $n > n_0$  e  $x, y \in D_n$  distintos tais que

$$|\cos(\pi x) - \cos(\pi y)| < c/n^3.$$

**Solução.** a) Podemos supor sem perda de generalidade que  $y > x$ . Temos 3 casos:

i)  $x = 0$ : temos  $|\cos(\pi x) - \cos(\pi y)| = 1 - \cos(\pi y) = 2\sin^2(\pi y)/2 > 4y^2 \geq 4/n^2 \geq 12/n^3 > \pi^2/n^3, \forall n \geq 3$  (pois  $\sin(\pi x) \geq 2x$  para  $0 \leq x \leq 1/2$ ).

ii)  $y = 1$ : temos  $|\cos(\pi x) - \cos(\pi y)| = |\cos(\pi(1-y)) - \cos(\pi(1-x))|$ , com  $0 \leq 1-y < x \leq 1$ , e a desigualdade segue do caso anterior, pois  $1-x, 1-y$  também pertencem a  $D_n$ .

**[1 ponto para os casos i) e ii)]**

iii)  $0 < x < y < 1$ : pelo Teorema do Valor Médio,  $|\cos(\pi x) - \cos(\pi y)| = \pi \sin(\pi c)|x - y|$  onde  $1/n \leq x < c < y \leq 1 - 1/n$ , donde  $\sin(\pi c) \geq \sin(\pi/n)$ ; por outro lado, como  $x, y \in D_n$ ,  $|x - y| \geq 1/n(n-1)$ , e portanto  $|\cos(\pi x) - \cos(\pi y)| \geq \pi \sin(\pi/n)/n(n-1)$ . Basta agora provar que  $\sin(\pi/n)/n(n-1) \geq \pi^2/n^3, \forall n \geq 3$ . Isso equivale a  $\sin(\pi/n) \geq \pi(n-1)/n^2, \forall n \geq 3$ . Vamos mostrar que  $\sin(\pi t) \geq \pi(t-t^2)$  para  $0 \leq t \leq 1/3$ , e o resultado segue fazendo  $t = 1/n$ . Como vale a igualdade para  $t = 0$ , a derivada de  $\sin(\pi t)$  é  $\pi \cos(\pi t)$  e a derivada de  $\pi(t-t^2)$  é  $\pi(1-2t)$ , basta provar que  $\pi \cos(\pi t) \geq \pi(1-2t)$ , para  $0 \leq t \leq 1/3$ , mas temos

$\pi \cos(\pi t) \geq \pi(1-2t) \iff \cos(\pi t) \geq 1-2t \iff 2\sin^2(\pi t/2) = 1 - \cos(\pi t) \leq 2t \iff \sin^2(\pi t/2) \leq t$   
e  $\sin^2(\pi t/2) \leq (\pi t/2)^2 = \pi^2 t^2/4 \leq t$  para  $0 \leq t \leq 4/\pi^2$ . Como  $4/\pi^2 > 1/3$  a afirmação é verdadeira.

**[5 pontos por concluir a solução do item a)]**

b) É suficiente mostrar que

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} n^3(\cos(\pi/n) - \cos(\pi/(n-1))) = \pi^2.$$

Note que  $|\cos(\pi/n) - \cos(\pi/(n-1))| = \pi \sin(\pi c_n)/n(n-1)$ , para algum  $c_n \in (1/n, 1/(n-1))$ , pelo Teorema do Valor Médio; temos portanto

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow +\infty} n^3(\cos(\pi/n) - \cos(\pi/(n-1))) &= \lim_{n \rightarrow +\infty} n^3 \cdot \pi \sin(\pi c_n)/n(n-1) = \\ &= \pi^2 \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n}{n-1} \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\sin(\pi c_n)}{\pi c_n} \lim_{n \rightarrow +\infty} (n \cdot c_n) = \pi^2. \end{aligned}$$

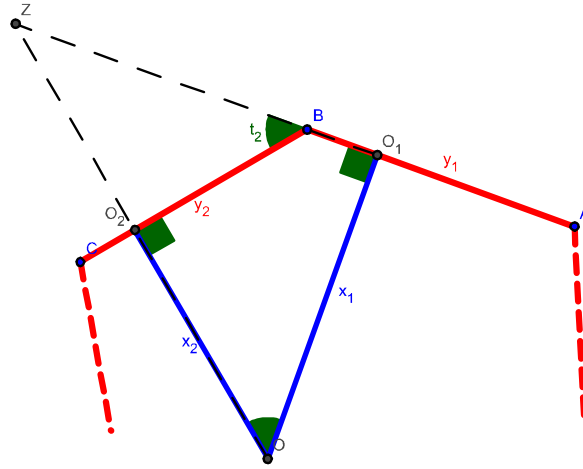
**[4 pontos por resolver o item b)]**

**Problema 5** Sejam  $t_1, t_2, \dots, t_n$  reais positivos tais que  $t_1 + t_2 + \dots + t_n = 2\pi$  e  $O$  um ponto fixo do plano. Considere a família de polígonos convexos de  $n$  lados contendo  $O$  em seu interior cujos ângulos externos sejam respectivamente  $t_1, t_2, \dots, t_n$ . Sejam  $y_i$  o comprimento do  $i$ -ésimo lado, e  $x_i$  a distância de  $O$  ao  $i$ -ésimo lado.

a) Mostre que o vetor  $y = (y_1, y_2, \dots, y_n)$  depende linearmente do vetor  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ , isto é, existe uma matriz  $A = (a_{ij})_{1 \leq i, j \leq n}$  que só depende dos  $t_i, 1 \leq i \leq n$  tal que  $y_i = \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j$ , para  $1 \leq i \leq n$ .

b) Considere um segundo polígono desta mesma família, e defina  $x'_i$  e  $y'_i$  de maneira análoga. Mostre que  $\sum_{i=1}^n x_i y'_i = \sum_{i=1}^n x'_i y_i$ .

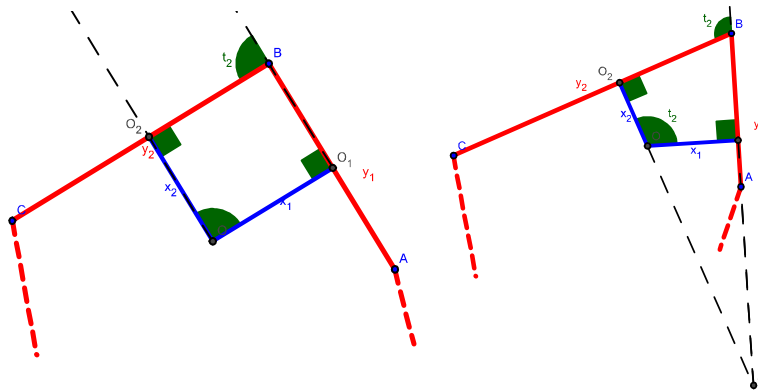
**Solução.** a) Sejam  $O_1$  e  $O_2$  as projeções ortogonais de  $O$  sobre os lados  $AB$  (de comprimento  $y_1$ ) e  $BC$  (de comprimento  $y_2$ ). Seja  $Z$  o ponto de encontro das retas  $OO_2$  e  $AB$ . Suponha inicialmente que ambas as projeções estão nos respectivos lados:



Como o quadrilátero  $OO_1BO_2$  tem dois ângulos de  $\frac{\pi}{2}$ , vem  $\angle O_1OO_2 = \angle DBO_2 = t_2$ . Do triângulo  $OO_1Z$  vem  $ZO = x_1 \sec t_2$ , portanto  $ZO_2 = x_1 \sec t_2 - x_2$ . Assim, do triângulo  $BO_2Z$ :

$$O_2B = (x_1 \sec t_2 - x_2) \cot t_2 = x_1 \csc t_2 - x_2 \cot t_2$$

Note que esta fórmula funciona mesmo que  $t \geq \frac{\pi}{2}$ , com raciocínios análogos:



Caso  $t = \frac{\pi}{2}$ . Temos  $O_2B = x_1$ .

Caso  $t > \frac{\pi}{2}$ .

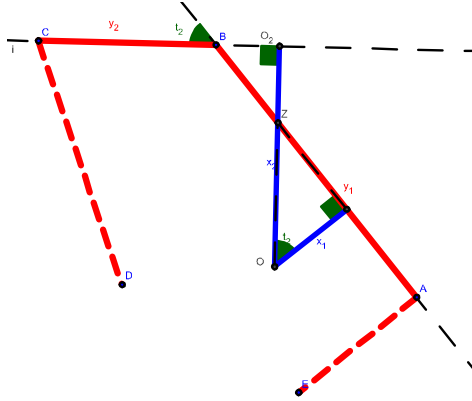
Analogamente,

$$O_2C = x_3 \csc t_3 - x_2 \cot t_3$$

Portanto

$$y_2 = BO_2 + O_2C = x_1 \csc t_2 - x_2 (\cot t_2 + \cot t_3) + x_3 \csc t_3$$

Enfim, se a projeção de  $O$  sobre a reta  $BC$  está fora do lado  $BC$  (digamos, s.p.d.g., à direita de  $B$  como na figura abaixo)



então a fórmula para  $O_2B$  passa a ter o sinal trocado

$$O_2B = (x_2 - x_1 \sec t_2) \cot t_2 = -x_1 \csc t_2 + x_2 \cot t_2$$

mas então

$$y_2 = CO_2 - BO_2 = x_1 \csc t_2 - x_2 (\cot t_2 + \cot t_3) + x_3 \csc t_3$$

volta a ser a fórmula encontrada anteriormente.

Variando o lado desejado, mostramos que

$$y_k = x_{k-1} \csc t_k - x_k (\cot t_k + \cot t_{k+1}) + x_{k+1} \csc t_{k+1} \text{ para } k = 1, 2, \dots, n$$

onde índices são tomados mod  $n$ . Ou seja,  $\vec{y} = A\vec{x}$  onde  $A$  é a matriz "cíclica tridiagonal":

$$A = \begin{pmatrix} -\cot t_1 - \cot t_2 & \csc t_2 & 0 & \dots & 0 & \csc t_1 \\ \csc t_2 & -\cot t_2 - \cot t_3 & \csc t_3 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & \csc t_3 & -\cot t_3 - \cot t_4 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \csc t_4 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & -\cot t_{n-1} - \cot t_n & \csc t_n \\ \csc t_1 & 0 & 0 & \dots & \csc t_n & -\cot t_n - \cot t_1 \end{pmatrix}$$

b) **Primeira solução:** note que  $\vec{y} = A\vec{x}$  e  $\vec{y}'_i = A\vec{x}'_i$ . Usando o produto interno canônico  $\langle \vec{v}, \vec{w} \rangle = \sum_{i=1}^n v_i w_i$ , temos

$$\sum x_i y'_i = \langle \vec{x}, \vec{y}' \rangle = \langle \vec{x}, A\vec{x}' \rangle = \langle A\vec{x}, \vec{x}' \rangle = \langle \vec{y}, \vec{x}' \rangle = \sum x'_i y_i$$

onde a igualdade central se justifica pois  $A$  é simétrica (vide item anterior).

**Segunda solução:** faça uma homotetia de razão  $k$  no polígono original para que ele fique completamente contido no interior do segundo ( $\frac{1}{4}$  note que isto não afeta a igualdade que queremos

demonstrar, pois ambos os lados ficam multiplicados pela mesma razão  $k$ ). Sendo  $P = P_1P_2\dots P_n$  o polígono interior e  $Q = Q_1Q_2\dots Q_n$  o exterior, suas áreas são

$$A(P) = \sum A(OP_iP_{i+1}) = \sum \frac{x_i y_i}{2}$$

$$A(Q) = \sum A(OQ_iQ_{i+1}) = \sum \frac{x'_i y'_i}{2}$$

Agora, a área entre os polígonos pode ser dividida em trapézios  $T_i$  da forma  $P_iP_{i+1}Q_{i+1}Q_i$ , cujas áreas são

$$A(T_i) = \frac{y_i + y'_i}{2} \cdot (x'_i - x_i)$$

Portanto

$$A(Q) - A(P) = \sum \frac{(y_i + y'_i)(x'_i - x_i)}{2} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \sum x'_i y'_i - \sum x_i y_i = \sum (y_i + y'_i)(x'_i - x_i) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \sum x_i y'_i = \sum x'_i y_i$$

**Pontuação:**

**a) TOTAL: 5 pontos**

Demonstrar a fórmula para  $y_k$  em função de  $x_{k-1}$ ,  $x_k$  e  $x_{k+1}$  em pelo menos um dos casos mais gerais ( $O_2$  dentro **ou** fora de  $y_2$ ; com ângulo externo agudo **ou** obtuso): **4 pontos**.

Considerar os outros casos gerais ( $O_2$  fora ou dentro de  $y_2$ ; **e também** ângulo externo obtuso ou agudo) e mostrar (mesmo que por simples analogia) que a fórmula ainda se mantém: **1 ponto**.

**O caso  $t_i = \frac{\pi}{2}$  vale 0 pontos. Se o aluno considerar os casos gerais mas não mencionar este, ainda assim recebe a pontuação integral.**

**Observações:** o enunciado não explicita se  $t_i$  é o ângulo entre  $y_{i-1}$  e  $y_i$  ou entre  $y_i$  e  $y_{i+1}$ . Assim, a seguinte matriz também está correta:

$$A = \begin{pmatrix} -\cot t_n - \cot t_1 & \csc t_1 & 0 & \cdots & 0 & \csc t_n \\ \csc t_1 & -\cot t_1 - \cot t_2 & \csc t_2 & \cdots & 0 & 0 \\ 0 & \csc t_2 & -\cot t_2 - \cot t_3 & \cdots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \csc t_3 & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & -\cot t_{n-2} - \cot t_{n-1} & \csc t_{n-1} \\ \csc t_n & 0 & 0 & \cdots & \csc t_{n-1} & -\cot t_{n-1} - \cot t_2 \end{pmatrix}$$

**b) TOTAL: 5 pontos**

**Na segunda solução:** supor que um polígono é interno ao outro sem considerar porque esta hipótese não afeta o enunciado: **-1 ponto**.

**Nota.** Vê-se do contexto do problema que a "distância ao  $i$ -ésimo lado" tem que ser interpretada como "distância à sua reta suporte". Isto dito, se o aluno interpretar esta distância no sentido mais formal (distância de ponto a conjunto), o enunciado torna-se incorreto. Por este motivo, o aluno que apresentar contra-exemplos explícitos ganha pontuação integral (5 pontos para contra-exemplo do primeiro item, 5 pontos para contra-exemplo do segundo item).

**Problema 6** Zé Pantera percorre um caminho em  $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, \dots\}$  guiado por um dado. Começa em 0 e a cada segundo joga um dado honesto, obtendo um número  $s$  entre 1 e 6; se está em  $x$  pula para  $x + s$ . Seja  $x_n$  a probabilidade de Zé Pantera estar em  $n$  em algum momento. Prove que existe  $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n$  e determine esse limite.

**Solução.** Temos  $x_{n+6} = (x_{n+5} + x_{n+4} + x_{n+3} + x_{n+2} + x_{n+1} + x_n)/6, \forall n \geq -5$  (onde  $x_0 = 1$  e convenciamos  $x_n = 0$  para  $-5 \leq n \leq -1$ ). Assim, a sequência  $(x_n)$  satisfaz uma recorrência linear cujo polinômio característico é  $P(x) = x^6 - (x^5 + x^4 + x^3 + x^2 + x + 1)/6$ . Temos  $P(1) = 0$ . Além disso, se  $|\alpha| \geq 1$  e  $P(\alpha) = 0$ , definindo  $\beta = 1/\alpha$ , temos  $|\beta| \leq 1$  e  $1 = (\beta + \beta^2 + \beta^3 + \beta^4 + \beta^5 + \beta^6)/6$ . Como

$$\left| \frac{\beta + \beta^2 + \beta^3 + \beta^4 + \beta^5 + \beta^6}{6} \right| \leq \frac{|\beta| + |\beta|^2 + |\beta|^3 + |\beta|^4 + |\beta|^5 + |\beta|^6}{6} \leq 1,$$

e vale a igualdade se e somente se  $\beta = 1$ . Assim, temos necessariamente  $\alpha = 1/\beta = 1$ . Como  $P(x) = (x - 1)(x^5 + \frac{5}{6}x^4 + \frac{4}{6}x^3 + \frac{3}{6}x^2 + \frac{2}{6}x + \frac{1}{6})$ , 1 é raiz simples de  $P(x)$ , e logo as outras raízes de  $P(x)$  têm módulo estritamente menor que 1. Isso implica que  $(x_n)$  converge.

**[3 pontos por provar a convergência de  $(x_n)$ ]**

**Obs.:** Alternativamente, podemos definir  $y_n = (x_n, x_{n-1}, x_{n-2}, x_{n-3}, x_{n-4}, x_{n-5}) \in \mathbb{R}^6$ . Temos que  $y(n+1) = Ay(n), \forall n \geq 0$ , para uma matriz estocástica  $A$ . Portanto  $(y_n)$  converge, e logo  $(x_n)$  também converge.

Vamos agora determinar  $\lim x_n$ . Como  $P(x) = (x - 1)(x^5 + \frac{5}{6}x^4 + \frac{4}{6}x^3 + \frac{3}{6}x^2 + \frac{2}{6}x + \frac{1}{6})$ , temos que  $z_n := x_{n+5} + \frac{5}{6}x_{n+4} + \frac{4}{6}x_{n+3} + \frac{3}{6}x_{n+2} + \frac{2}{6}x_{n+1} + \frac{1}{6}x_n$  é constante (note que a igualdade  $z_{n+1} = z_n$  é equivalente à recorrência  $x_{n+6} = (x_{n+5} + x_{n+4} + x_{n+3} + x_{n+2} + x_{n+1} + x_n)/6$ ). Assim, para todo  $n \geq -5$ ,  $z_n = x_0 + \frac{5}{6}x_{-1} + \frac{4}{6}x_{-2} + \frac{3}{6}x_{-3} + \frac{2}{6}x_{-4} + \frac{1}{6}x_{-5} = 1$ . Por outro lado, se  $(x_n)$  converge a  $L$ ,  $z_n$  converge a  $(1 + \frac{5}{6} + \frac{4}{6} + \frac{3}{6} + \frac{2}{6} + \frac{1}{6})L = 7L/2$ , donde  $7L/2 = 1$  e portanto  $\lim x_n = L = 2/7$ .

**[7 pontos por determinar  $\lim x_n$ ]**

**Obs.:** Alternativamente, pela lei dos grandes números, com probabilidade total cada possível resultado  $s \in \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  do dado ocorre com frequência limite  $1/6$ , e portanto, se  $P_n$  é a posição de Zé Pantera após  $n$  segundos, temos, com probabilidade total,  $\lim P_n/n = (1 + 2 + 3 + 4 + 5 + 6)/6 = 7/2$ . Assim, com probabilidade total, Zé Pantera passa por  $2/7$  dos inteiros positivos (assintoticamente), e logo, como  $(x_n)$  converge, temos  $\lim x_n = 2/7$ .