

# OBM 2020 Nível 3 - Problema 5

**Enunciado.** Sejam  $n$  e  $k$  números inteiros positivos com  $k \leq n$ . Em um grupo de  $n$  pessoas, cada uma ou sempre fala a verdade ou sempre mente. Arnaldo pode fazer perguntas para quaisquer dessas pessoas desde que essas perguntas sejam do tipo: “No conjunto  $A$ , qual a paridade de pessoas que falam a verdade?”, onde  $A$  é um subconjunto de tamanho  $k$  do conjunto das  $n$  pessoas. A resposta só pode ser “par” ou “ímpar”.

- (a) Para quais valores de  $n$  e  $k$  é possível determinar quais pessoas falam a verdade e quais pessoas sempre mentem?
- (b) Qual o número mínimo de perguntas necessárias para determinar quais pessoas falam a verdade e quais pessoas sempre mentem, quando esse número é finito?

**Resposta.** Todo par  $(n, k)$  com  $k \leq n$  par para a letra (a), e para a letra (b) o número mínimo de perguntas é  $n$ .

**Solução.** Para a letra (a), caso  $k$  seja par, fixe um conjunto  $A$  de  $k$  pessoas e pergunte para cada uma das  $n$  pessoas a paridade dos honestos em  $A$ . Vamos dividir as  $n$  pessoas em duas classes, conforme a resposta dada. Como  $k$  é par, as quantidades de pessoas de  $A$  em cada classe possuem a mesma paridade. Caso tal paridade seja par, as pessoas que deram a resposta par são honestas, enquanto as pessoas que deram a resposta ímpar são mentirosas. Caso essa paridade seja ímpar, os mentirosos disseram par, enquanto os honestos responderam ímpar.

Caso  $k$  seja ímpar, escolha uma pessoa  $p$  e um subconjunto  $A$ . Se perguntarmos para  $p$  qual a paridade das pessoas honestas em  $A$ , obteríamos mesma resposta caso trocássemos o papel de cada pessoa (de honesto para mentiroso e de mentiroso para honesto), já que a o papel de  $p$  muda e a paridade das pessoas honestas em  $A$  também. Isso mostra que, para  $k$  ímpar, sempre há pelo menos duas possibilidades de para os papéis das  $n$  pessoas.

Para a letra (b), note que apresentamos acima uma estratégia que consiste de  $n$  perguntas quando o número de perguntas necessárias é finito. Agora mostramos que não é possível determinar os papéis de cada um com menos de  $n$  perguntas. Apresentamos três possíveis argumentos:

**Solução 1.** Numere as pessoas  $p_1, p_2, \dots, p_n$ . Para cada  $p_i$ , associe um número  $x_i$ , que é 1 se  $p_i$  é mentiroso, e 0 se  $p_i$  é honesto. Sendo  $A \subseteq \{1, 2, \dots, n\}$  com  $|A| = k$  e perguntamos para  $p_i$  a paridade das pessoas honestas em  $\{p_{i_1}, p_{i_2}, \dots, p_{i_k}\}$ , onde  $i_j \in A$ , a resposta obtida será

$$x_i + \sum_{j \in A} x_j$$

(a partir de agora, sempre trabalhamos no corpo  $\mathbb{Z}_2$ ). De fato,  $\sum_{j \in A} x_j$  conta a paridade de mentirosos, que também é a paridade de honestos já que  $k$  é par. Logo, se  $p_i$  for honesto ele responde  $\sum_{j \in A} x_j = x_i + \sum_{j \in A} x_j$ , e se ele for mentiroso ele responde  $1 + \sum_{j \in A} x_j = x_i + \sum_{j \in A} x_j$ . Se fizermos  $m$  perguntas, obtemos um sistema da forma

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = y_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = y_2 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = y_m \end{cases}$$

ou, alternativamente,

$$A\mathbf{x} = \mathbf{y},$$

onde  $A = (a_{ij})_{m \times n}$  é uma matriz cujas entradas pertencem a  $\mathbb{Z}_2$ ,  $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)^t$  é um vetor coluna cujas entradas pertencem a  $\mathbb{Z}_2$ , e  $\mathbf{y} = (y_1, y_2, \dots, y_m)^t$  é um vetor coluna cujas entradas pertencem a  $\mathbb{Z}_2$ . Assim, definindo  $L: \mathbb{Z}_2^n \rightarrow \mathbb{Z}_2^m$  com  $L(v) = Av$ , sabemos, pelo Teorema do Núcleo-Imagem, que

$$\dim(\mathbb{Z}_2^n) = \dim(\ker L) + \dim(\text{im} L) \implies n = \dim(\ker L) + \text{rank}(A) \leq \dim(\ker L) + m$$

Portanto, segue que

$$\dim(\ker L) \geq n - m.$$

Caso  $m < n$ , teríamos que  $\ker L \neq \{\mathbf{0}\}$ , onde  $\mathbf{0} = (0, 0, \dots, 0)$  é o vetor com  $n$  entradas iguais a 0. Sendo  $v \in \ker L$  não nulo, se  $\mathbf{x}$  satisfaz

$$A\mathbf{x} = \mathbf{y},$$



então

$$A(\mathbf{x} + v) = A\mathbf{x} + Av = A\mathbf{x} = \mathbf{y}.$$

Portanto, encontramos duas soluções distintas para o sistema, e isso mostra que não é possível determinar os papéis de todas as pessoas com menos de  $n$  perguntas.

Solução 2. Enunciamos, sem demonstração, o seguinte

**Teorema** (Chevalley-Waring). Seja  $P_1, P_2, \dots, P_m \in \mathbb{Z}[x_1, x_2, \dots, x_n]$ , isto é, polinômios de coeficientes inteiros em  $n$  variáveis, e  $p$  um primo. Suponha que  $\sum \deg(P_i) < n$ . Se  $A \subseteq \mathbb{Z}_p^n$  é o conjunto das  $n$ -uplas  $\mathbf{x}$  tais que  $P_i(\mathbf{x}) = 0$  para todo  $i$ , então  $p \mid |A|$ .

Com o Teorema, reescrevemos o sistema encontrado na solução 1 na forma

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n - y_1 = 0 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n - y_2 = 0 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n - y_m = 0, \end{cases}$$

e definimos

$$P_i(t_1, t_2, \dots, t_n) = \sum_{j=1}^n a_{ij}t_j - y_i.$$

Se  $m < n$ , temos que  $\sum \deg(P_i) = m < n$  pois todos eles têm grau 1. Tomando  $p = 2$  no Teorema, temos que  $2 \mid |A|$ . Como estamos supondo que há pelo menos uma solução para  $P_i(\mathbf{x}) = 0$  para todo  $i$ , temos que  $|A| \geq 2$ , e então garantimos a existência de duas soluções, e isso mostra que não é possível determinar o papel de todas as pessoas com  $m < n$  perguntas.

Solução 3. Sendo  $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)$  o vetor que contém o papel de todas as pessoas, seja  $P_i$  o conjunto das possibilidades para  $i$  após  $i$  perguntas. Claramente  $P_0 = 2^n$ . Assim, defina

$$A_{i+1} = \{\mathbf{x} \in P_i : \text{a resposta após a } (i+1)\text{-ésima pergunta é par para } \mathbf{x}\};$$

$$B_{i+1} = \{\mathbf{x} \in P_i : \text{a resposta após a } (i+1)\text{-ésima pergunta é ímpar para } \mathbf{x}\}.$$

Logo,  $P_{i+1} = A_{i+1}$  ou  $P_{i+1} = B_{i+1}$ . Porém, há sempre a possibilidade de  $P_{i+1}$  ser o conjunto com mais elementos dentre  $A_{i+1}$  e  $B_{i+1}$ , o que nos diz que há a possibilidade de

$$|P_{i+1}| \geq \frac{|P_i|}{2}$$

para todo  $i$ . Assim, é possível que  $P_{n-1} \geq 2$ , e portanto é possível que os papéis das pessoas não possam ser determinados com  $n - 1$  perguntas.

