

Gabarito de listas

Arthur Rodrigues Bruna Bazaluk

1/2021

Semana 17/05

E13. Seja n um inteiro ímpar. Para que

$$(x_1 - 1) \cdot (x_2 - 2) \cdot \dots \cdot (x_n - n)$$

seja par, basta que exista k tal que $(x_k - k)$ seja par, pois multiplicação de um par por outro inteiro será sempre par e para que $(x_k - k)$ seja par, basta que a paridade de x_k e k seja a mesma.

Foi provado em monitoria que se n é um inteiro ímpar e I e P são os números de ímpares e pares, respectivamente, em $[n]$. Então $I > P$.

Como x_1, x_2, \dots, x_n é um arranjo de $[n]$ e é indexado por $[n]$ (com n ímpar), então existem mais ímpares em $[n]$ do que x_r com r par em $[n]$. Logo, pelo princípio da casa dos pombos, existe um x_k ímpar associado a um k ímpar.

Semana 24/05

E16.

item i Provaremos que se $a, b \in \mathbb{R}_+$, então

$$\frac{a+b}{2} \geq \sqrt{ab}.$$

Como $a, b \in \mathbb{R}_+$, temos que $\sqrt{a}, \sqrt{b} \in \mathbb{R}$ e logo

$$\begin{aligned} (\sqrt{a} - \sqrt{b})^2 &\geq 0 \\ \sqrt{a}^2 - 2\sqrt{a}\sqrt{b} + \sqrt{b}^2 &\geq 0 \\ a + b &\geq 2\sqrt{a}\sqrt{b} \\ \frac{a+b}{2} &\geq \sqrt{ab} \end{aligned}$$

item ii Usando $P(n)$ nos conjuntos de variáveis $\{x_1, \dots, x_n\}$ e $\{x_{n+1}, x_{n+2}, x_{n+3}, \dots, x_{2n-1}, x_{2n}\}$ teremos que

$$\frac{x_1 + \dots + x_n}{n} \geq \sqrt[n]{x_1 \cdot \dots \cdot x_n}.$$

$$\frac{x_{n+1} + x_{n+2} + x_{n+3} + \dots + x_{2n-1} + x_{2n}}{n} \geq \sqrt[n]{x_{n+1} \cdot x_{n+2} \cdot x_{n+3} \cdots x_{2n-1} \cdot x_{2n}}.$$

Logo temos que

$$\begin{aligned} \frac{x_1 + \dots + x_n}{n} + \frac{x_{n+1} + \dots + x_{2n}}{n} &\geq \sqrt[n]{x_1 \cdots x_n} + \sqrt[n]{x_{n+1} \cdots x_{2n}} \\ \frac{x_1 + \dots + x_n + x_{n+1} + \dots + x_{2n}}{2n} &\geq \frac{\sqrt[n]{x_1 \cdots x_n} + \sqrt[n]{x_{n+1} \cdots x_{2n}}}{2} \end{aligned} \quad (1)$$

Como $x_1, \dots, x_{2n} \in \mathbb{R}_+$, então $\sqrt[n]{x_1 \cdots x_n}$ e $\sqrt[n]{x_{n+1} \cdots x_{2n}}$ são números reais, logo podemos usar $P(2)$ neles, ou seja, temos

$$\frac{\sqrt[n]{x_1 \cdots x_n} + \sqrt[n]{x_{n+1} \cdots x_{2n}}}{2} \geq \sqrt{\sqrt[n]{x_1 \cdots x_n} \cdot \sqrt[n]{x_{n+1} \cdots x_{2n}}} \quad (2)$$

Por (1), (2) e a transitividade de \geq , temos que

$$\begin{aligned} \frac{x_1 + \dots + x_n + x_{n+1} + \dots + x_{2n}}{2n} &\geq \sqrt{\sqrt[n]{x_1 \cdots x_n} \cdot \sqrt[n]{x_{n+1} \cdots x_{2n}}} \\ &\geq \sqrt[2n]{x_1 \cdots x_{2n}} \end{aligned}$$

item iii Temos que $P(n)$ é verdadeira, ou seja, para $x_1, x_2, \dots, x_n \in \mathbb{R}_+$.

$$\frac{x_1 + \dots + x_n}{n} \geq \sqrt[n]{x_1 \cdots x_n}.$$

Então, em particular, vale para todo $x_1, x_2, \dots, x_n \in \mathbb{R}_+$ em que

$$x_n = \frac{x_1 + \dots + x_{n-1}}{n-1}. \quad (3)$$

Então temos

$$\begin{aligned} x_n &= \frac{x_1 + \dots + x_{n-1}}{n-1} \\ (n-1)x_n &= x_1 + \dots + x_{n-1} \\ nx_n - x_n &= x_1 + \dots + x_{n-1} \\ nx_n &= x_1 + \dots + x_{n-1} + x_n \\ x_n &= \frac{x_1 + \dots + x_{n-1} + x_n}{n} \\ &\geq \sqrt[n]{x_1 \cdots x_n} \end{aligned}$$

Se tivermos $x_n = 0$, então por 3 e como $x_i \geq 0$ para todo $i \in \{1, \dots, n-1\}$, temos que para todo $i \in \{1, \dots, n-1\}$ temos que $x_i = 0$ e logo

$$x_n = \frac{x_1 + \dots + x_{n-1}}{n-1} = 0 \geq 0 = \sqrt[n-1]{x_1 \cdots x_{n-1}}$$

e logo vale $P(n - 1)$. Caso $x_n \neq 0$, então continuemos a conta:

$$\begin{aligned} x_n &\geq \sqrt[n]{x_1 \cdot \dots \cdot x_n} \\ x_n^n &\geq x_1 \cdot \dots \cdot x_n \\ \frac{x_n^n}{x_n} &\geq x_1 \cdot \dots \cdot x_{n-1} \\ x_n^{n-1} &\geq x_1 \cdot \dots \cdot x_{n-1} \\ x_n &\geq \sqrt[n-1]{x_1 \cdot \dots \cdot x_{n-1}} \end{aligned}$$

e logo vale $P(n - 1)$.

Uma outra resolução possível é: Para todo $1 \leq i \leq n - 1$ temos que

$$\frac{x_i + x_{i+1}}{2} \geq \sqrt{x_i x_{i+1}}$$

Então temos que

$$\frac{1}{n} \left(\frac{x_1 + x_2}{2} + \dots + \frac{x_{n-1} + x_n}{2} \right) \geq \frac{1}{n} (\sqrt{x_1 x_2} + \dots + \sqrt{x_{n-1} x_n})$$

Por $P(n)$, temos que

$$\frac{1}{n} (\sqrt{x_1 x_2} + \dots + \sqrt{x_{n-1} x_n}) \geq \sqrt[n]{\sqrt{x_1 x_2} \cdot \dots \cdot \sqrt{x_{n-1} x_n}}$$

Da transitividade de \geq temos que segue o resultado.

item iv A partir de *i* e *ii* podemos mostrar, por indução, que $P(2^n)$, vale para todo $n \in \mathbb{N}^*$. Para isso adotemos o caso base como $P(2)$ que foi provado no item *i*.

Agora assuma que vale para algum $k \in \mathbb{N}^*$, ou seja, assuma que $P(2^k)$ é verdadeiro. Mostraremos que vale para $k + 1$, o que é imediato, pois como $P(2)$ e $P(2^k)$ valem (hipótese de indução), então pelo item *ii*, temos que $P(2 \cdot 2^k) = P(2^{k+1})$ é verdadeiro.

Logo, pelo princípio de indução finita, vale para todo $n \in \mathbb{N}^*$.

Agora considere $m \in \mathbb{N}^*$, mostraremos que $P(m)$ vale. Note primeiro que existe $k \in \mathbb{N}^*$ tal que $2^{k-1} \leq m < 2^k$. Como visto em cálculo 1:

$$\lim_{x \rightarrow \infty} 2^x = \infty$$

e logo não existe $m \in \mathbb{N}$ tal que $2^x < m$ para todo $x \in \mathbb{R}$ (e logo em particular, para todo $x \in \mathbb{N}$).

Já provamos que $P(2^k)$ é verdadeiro e pelo item *iii* temos que

$$P(2^k - 1), P(2^k - 2), P(2^k - 3), \dots, P(2^{k-1} + 1), P(2^{k-1})$$

valem. Como $m \in \mathbb{N}$, $2^{k-1} \leq m < 2^k$ e acima abordamos todos os naturais entre 2^{k-1} e 2^k , então em algum momento abordamos m . Terminamos.

Uma maneira mais algorítmica (ou construtiva) de resolver essa parte é escrever m em base dois e chamar de d o número de dígitos de m nessa base, então defina $k := d + 1$ e se convença que $2^k > m$ (essa um algoritmo p encontrar o 2^k comentado anteriormente).

Agora considere p , o número escrito em base 2, cujo o i -ésimo digito é dado por

$$p_i = \begin{cases} 0, & \text{se } m_i = 1 \\ 1, & \text{se } m_i = 0 \end{cases}$$

Então se convença de que $m = 2^k - (p + 1)$ **em base 2**.

Semana 07/06

E11. Seja

$$Q := \binom{n}{r} = \frac{n!}{r!(n-r)!}$$

Logo temos que

$$n(n-1)! = r!(n-r)!Q$$

Assim temos que $n \mid r!(n-r)!Q$. Como n é primo, temos que $n \mid Q$ ou $n \mid r!(n-r)!$. Basta mostrarmos que $n \nmid r!(n-r)!$.

Faremos por contradição, suponha que

$$n \mid r!(n-r)!.$$

Então novamente, como n é primo, temos que $n \mid r!$ ou $n \mid (n-r)!$.

Note que $n \nmid r!$, pois para todo $0 \leq m \leq r-1$ e todo p primo que divide $(r-m)$, satisfaz que

$$p \leq r-m \leq r < n$$

e logo $p \neq n$. Ou seja, p não está na decomposição em primos de $r-m$. Logo n não divide as parcelas de $r! = r(r-1) \cdot (r-2) \cdot \dots \cdot 2 \cdot 1$ e assim não divide $r!$.

Agora note que $n \nmid (n-r)!$, pois para todo $0 \leq m \leq n-r-1$ e todo p primo que divide $(n-r-m)$, satisfaz que

$$p \leq n-r-m < n$$

já que $r \geq 1$ e logo $p \neq n$. Ou seja, p não está na decomposição em primos de $n-r-m$. Obtendo uma contradição.