

MO417 - Ata do Exercício 3-4

Jonathas Campi Costa*

27 março de 2009

Exercício 3-4

Sejam $f(n)$ e $g(n)$ funções assintoticamente positivas. Prove ou conteste cada uma das seguintes conjecturas.

- $f(n) = O(g(n))$ implica $g(n) = O(f(n))$
- $f(n) + g(n) = \Theta(\min(f(n), g(n)))$.
- $f(n) = O(g(n))$ implica $\lg(f(n)) = O(\lg(g(n)))$, onde $\lg(g(n)) > 1$ e $f(n) \geq 1$ para todo n suficientemente grande.
- $f(n) = O(g(n))$ implica $2^{f(n)} = O(2^{g(n)})$.
- $f(n) = O((f(n))^2)$.
- $f(n) = O(g(n))$ implica $g(n) = \Omega(f(n))$.
- $f(n) = \Theta(f(n/2))$.
- $f(n) + o(f(n)) = \Theta(f(n))$.

Soluções:

- Falso. Não vale para $f(n) = n$ e $g(n) = n^2$ pois $n = O(n^2)$ mas $n^2 \neq O(n)$.
- Falso. Não vale para $f(n) = \text{constante}$ e $g(n) = \text{linear}(n)$, e.g., $f(n) = 1$ e $g(n) = n$.
- Verdadeiro. Temos

$$\begin{aligned} f(n) &\leq cg(n) \\ \lg(f(n)) &\leq \lg(CG(n)) = \lg(c) + \lg(g(n)) \leq \lg(c)\lg(g(n)) + \lg(g(n)) = (\lg(c) + 1)\lg(g(n)) \\ \lg(f(n)) &\leq b\lg(g(n)) \end{aligned}$$

onde $b = 1 + \lg(c)$. Vale desde que $\lg(c) \leq \lg(c)\lg(g(n))$, o que pode ser garantido tomando $c > 1$ pois $\lg(g(n)) \leq 1$ é dado por hipótese. Só precisamos de $c > 1$ para garantir que $\lg(c)$ é positivo e portanto o sinal da desigualdade não muda quando multiplicamos por $\lg(c)$.

- Falso. Não vale para $f(n) = 2n$ e $g(n) = n$ pois, $2n \leq Cn$ mas $2^{2n} \geq C2^n$ para qualquer constante C .
- Falso. Não vale se $f(n) = \frac{1}{n}$ pois, $\frac{1}{n} \neq O(\frac{1}{n^2})$.

*RA: 085380

- f. Verdadeiro. Pela propriedade de transposição: temos $f(n) \leq cg(n)$ para $c > 0$ e assim $\frac{1}{c}f(n) \leq g(n)$.
- g. Falso. Não vale para $f(n) = 2^n$ pois, $2^n \not\leq c2^{n/2} = c\sqrt{2^n}$ para qualquer constante c e n suficientemente grande.
- h. Verdadeiro. Temos $f(n) + o(f(n)) = \Theta(\max(f(n), o(f(n)))) = \Theta(f(n))$.