

$$T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + n \cdot \log n$$

$$a=2; b=2; f(n)=n \log n$$

calculando $\log_2 a = 1$

$$\text{caso 1: } f(n) \in O(n^{\log_2 a - \epsilon})$$

$$n \log n \in O(n^{1-\epsilon}) \Rightarrow (\text{pela def. de } O(\cdot)) \\ \Rightarrow n \log n \leq C \cdot n^{1-\epsilon}$$

nota: dá para "ver" que não é o caso 1, mas para efeito de exercício, vamos tentar demonstrar.

$$\begin{aligned} ? \quad n \log(n) &\leq C \cdot n^{1-\epsilon} \\ n \log(n) &\leq C \cdot n \cdot n^{-\epsilon} \Leftrightarrow \\ \log(n) &\leq C n^{-\epsilon} \Leftrightarrow \\ \log(n) &\leq \frac{C}{n^\epsilon} \end{aligned}$$

isto equivale a $\log(n) \in O(1/n^\epsilon)$

$$\text{usando limite: } \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\log(n)}{\frac{1}{n^\epsilon}} = \lim_{n \rightarrow \infty} n^\epsilon \cdot \log(n) =$$

$= \infty$ o que quer dizer que $f(n) \in \omega(g(n))$ e não $O(g(n))$ então não é o caso 1

podia ver por aqui, mas vamos tentar pela definição

$$\log(n) \leq \frac{c}{n^\epsilon} \Leftrightarrow$$

$n^\epsilon \log(n) \leq c$ o que não é verdade pois $n^\epsilon \log(n)$ é crescente então qualquer que seja o valor de c podemos apresentar um valor de n a partir do qual a desigualdade não se verifica

caso 2: $f(n) \in \Theta(n^{\log_2 2})$

$$n \log(n) \in \Theta(n) \Leftrightarrow \text{pela definição}$$

$$0 \leq c_1 \cdot n \leq n \log n \leq c_2 \cdot n \Leftrightarrow$$

$$0 \leq c_1 \leq \log n \leq c_2$$

usando o mesmo argumento anterior, $\log(n)$ é crescente então qualquer que seja o valor de c_2 , podemos apresentar um valor de n a partir do qual a desigualdade não se verifica.

caso 3: $f(n) \in \Omega(n^{\log_2 2 + \epsilon})$

$n \log n \in \Omega(n^{1+\epsilon})$ ← esta é $g(n)$ pela definição

$$0 \leq c \cdot n^{1+\epsilon} \leq n \cdot \log(n) \Leftrightarrow$$

$$0 \leq c n^\epsilon \leq \log(n)$$

usando o limite

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\log(n)}{n^\epsilon} \quad \text{L'Hospital}$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{k \cdot \frac{1}{n}}{\epsilon n^{\epsilon-1}} =$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{k \cdot \cancel{\frac{1}{n}}}{\epsilon n^\epsilon \cdot \cancel{\frac{1}{n}}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{k}{\epsilon \cdot n^\epsilon} = 0$$

\swarrow cancela

logo $\log(n) \in o(n^\epsilon)$ e não $\Omega(\dots)$
como queríamos

$$n \log n \in \Omega(n^{1+\epsilon}) \quad \epsilon > 0 \quad \text{X}$$

Como a recorrência não se enquadra em nenhum caso do TM, então o TM não serve p/ analisar esta recorrência, portanto nada podemos afirmar.