

Esercizio $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\log n!}{n \log n}$

Preliminare: se fosse $\frac{1}{n} \log(n!) = \log \sqrt[n]{n!} \rightarrow +\infty$

Limite da tabellina: $\frac{\sqrt[n]{n!}}{n} \rightarrow \frac{1}{e}$ (rapporto radice)

$$\begin{aligned} \frac{\log(n!)}{n \log n} &= \frac{\log \sqrt[n]{n!}}{\log n} = \frac{\log\left(\frac{\sqrt[n]{n!}}{n} \cdot n\right)}{\log n} \\ &\xrightarrow{\text{precorso}} = \frac{\log \frac{\sqrt[n]{n!}}{n}}{\log n} + \frac{\log n}{\log n} \rightarrow 1. \end{aligned}$$

\downarrow
 $\frac{1}{e} - 1 = 0$

Esercizio $f(x) = e^x - \lambda \arctan x \quad f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$

Studiare iniettività, surgettività, limitatezza al variare di λ .

$\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = +\infty \quad \forall \lambda \in \mathbb{R} \Rightarrow$ addio lim. superiore

$\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = \lambda \frac{\pi}{2} \Rightarrow$

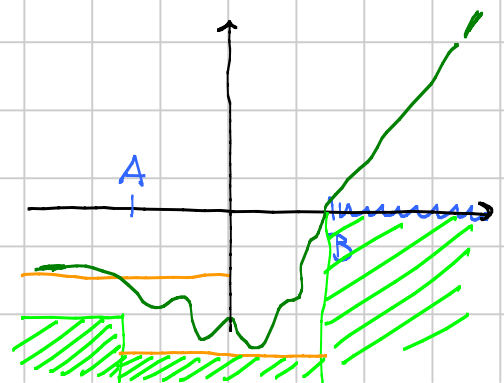
- è limitata inferiormente
- NON è surgettiva.

Dimostro che è lim. inferiormente

Perché $f(x) \rightarrow +\infty$ per $x \rightarrow +\infty$,

esiste $B > 0$ t.c.

$f(x) \geq 0 \quad \forall x \geq B$



Poiché $f(x) \rightarrow \frac{\pi}{2} \lambda$ per $x \rightarrow -\infty$, esiste $A < 0$ t.c.

$$f(x) \geq \frac{\pi}{2} \lambda - 12 \quad \forall x \leq A$$

Per Weierstrass vero esiste $m := \min \{f(x) : x \in [A, B]\}$.

Ora posso dire che

$$f(x) \geq \min \left\{ m, \frac{\pi}{2} \lambda - 12, 0 \right\} \quad \forall x \in \mathbb{R}$$

Resta da esaminare l'iniettività. Essendo $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ continua vale l'implicazione

iniettiva \Leftrightarrow strett. monotona (crescente)

Quando $f'(x)$

$$f'(x) = e^x - \lambda \frac{1}{1+x^2} = \frac{(1+x^2)e^x - \lambda}{(1+x^2)}$$

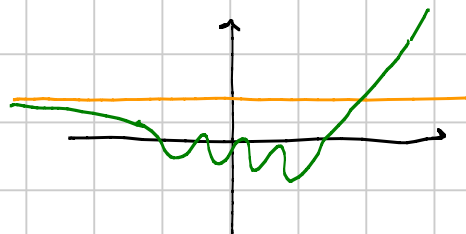
Il segno dipende dal solo numeratore. Distinguo 2 casi:

- Se $\lambda \leq 0$, allora $f'(x) > 0 \Rightarrow$ (monotonia 2) è strett. cresc. e quindi iniettiva (in questo caso non esiste il min)
- Se $\lambda > 0$, allora $f'(x) > 0$ per x grandi ($f'(x) \rightarrow +\infty$ per $x \rightarrow +\infty$)

mentre $(1+x^2)e^x - \lambda \rightarrow -\lambda < 0$ per $x \rightarrow -\infty$, quindi il num. è negativo per x molto negativi.

Questo dice che ci sono intervalli (anzi una semiretta) in cui $f(x)$ è decrescente. \Rightarrow abolì iniettività

Osservazione Ora possiamo dire che $f(x)$ ammette minimo in \mathbb{R} se e solo se $\lambda > 0$.



Fatto generale: sia $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ continua. Supp. che

- $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = +\infty$ (basterebbe un $m > l$)
(o un qualunque m)
- $\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = l$

Allora esiste $\min \{f(x) : x \in \mathbb{R}\}$

Pontenza Dalla seconda ipotesi so che esiste $x_0 \in \mathbb{R}$ t.c. $f(x_0) < l$
Da qui è in discesa, cioè prendo

$$A < 0 \quad \text{t.c.} \quad f(x) > f(x_0) \quad \forall x \leq A$$

$$B > 0 \quad \text{t.c.} \quad f(x) > f(x_0) \quad \forall x \geq B$$

A questo punto $x_0 \in [A, B]$ e

$$\underline{\min \{f(x) : x \in [A, B]\}} = \min \{f(x) : x \in \mathbb{R}\} \leq f(x_0)$$

Esercizio

$$a_n = \frac{n^3 + 3n^2 + 1}{n^2 + 7} \quad a_n \rightarrow +\infty$$

Dimostrare che è definitivamente monotona

Moralmente è n , ma anche $x + \log x$ è moralmente x
ma non è crescente.

Impongo $a_{n+1} > a_n$: $\frac{(n+1)^3 + 3(n+1)^2 + 1}{(n+1)^2 + 7} \stackrel{?}{>} \frac{n^3 + 3n^2 + 1}{n^2 + 7}$

Svolgo alcuni conti e spero di ridurmi a qualcosa del tipo

$f(n) \stackrel{?}{>} 0$ se per caso $f(n) \rightarrow +\infty$, allora ho gratis
che è vera definitivamente.

$$[(n+1)^3 + 3(n+1)^2 + 1](n^2 + 7) \stackrel{?}{>} (n^3 + 3n^2 + 1)(n^2 + 2n + 8)$$

Guardo le potenze + grandi

$$(n^3 + 3n^2 + 3n^2 + \dots)(n^2 + 7) \stackrel{?}{>} (n^3 + 3n^2 + \dots)(n^2 + 2n + 8)$$

$$\cancel{n^5} + 6n^4 + \dots \stackrel{?}{>} \cancel{n^5} + 2n^4 + 3n^4 + \dots$$

$$n^4 + \dots \stackrel{?}{>} 0$$

- Oss 1 - Se c'era pure il $\cos n!$ non cambiava nulla perché andava a moltiplicare i termini tipo n^3 o meno
- 2 - Volendo essere rigoroso, al posto dei puntini devo scrivere $o(n^4)$

N.B.

$$\begin{array}{l} n^3 = o(n^4) \quad \text{per } n \rightarrow +\infty \\ n^2 = o(n^4) \quad \text{per } n \rightarrow +\infty \\ \text{--- } 0 \text{ --- } 0 \text{ ---} \end{array}$$