

Άσκηση Πρόοδος

(i) $0 < a_1 < b_1$ $a_{n+1} = \sqrt{a_n b_n}$, $b_{n+1} = \frac{a_n + b_n}{2}$

Να αποδείξετε ότι $a_n \leq b_n$

Όλοι οι όροι είναι > 0

$$a_{n+1} \leq b_{n+1} \iff \sqrt{a_n b_n} \leq \frac{a_n + b_n}{2}$$

$$\iff a_n + b_n - 2\sqrt{a_n b_n} \geq 0 \iff (\sqrt{a_n} - \sqrt{b_n})^2 \geq 0$$

(ii) Οι a_n και b_n είναι μονότον.

$$\frac{a_{n+1}}{a_n} = \frac{\sqrt{a_n b_n}}{a_n} = \sqrt{\frac{b_n}{a_n}} \geq 1 \quad \text{Άρα } a_{n+1} \geq a_n \quad a_n \uparrow$$

$$b_{n+1} - b_n = \frac{b_n + a_n}{2} - b_n = \frac{a_n - b_n}{2} \leq 0 \implies (b_n) \downarrow$$

(iii) Δείξε ότι συγκλίνουν

Η a_n είναι αύξουσα, φ.δ.ο είναι άνω φραγμένη

Από $a_n \leq b_n \leq b_1$. Επίσης $(b_n) \downarrow$ άρα αρκεί φ.δ.ο. η (b_n) κάτω φραγμένη: όπως $b_n \geq a_n \geq a_1$

Επομένως $a_n \rightarrow a$

$b_n \rightarrow b$

Έχουμε $b_{n+1} = \frac{a_n + b_n}{2}$

$$\downarrow$$

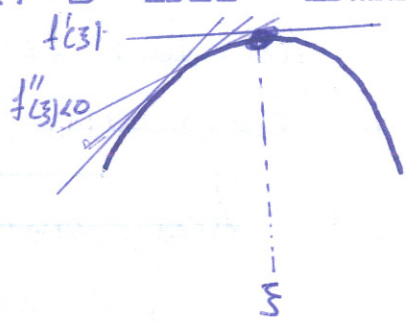
$$b = \frac{a+b}{2} \implies a=b$$

* ΔΕΥΤΕΡΗ ΠΑΡΑΓΩΓΟΣ

π.χ $f(x) = x^3 + 2x^2$, $f'(x) = 3x^2 + 4x$, $f''(x) = 6x + 4$

* ΚΡΙΤΗΡΙΟ 2^{ης} ΠΑΡΑΓΩΓΟΥ

$f: (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$, $\xi \in (a, b)$ και n $f''(\xi)$ υπάρχει και $f'(\xi) = 0$.
τότε αν $f''(\xi) > 0$ τότε τοπικό ελάχιστο
αν $f''(\xi) < 0$ τότε τοπικό μέγιστο.



Υπόθεση: f παραγωγίσιμη παρέρω.

* ΟΡΙΣΜΟΣ ΚΥΡΗΣ ΣΥΝΑΡΤΗΣΗΣ

Η f είναι κυρτή στο I αν $\forall x_1, x_2 \in I$

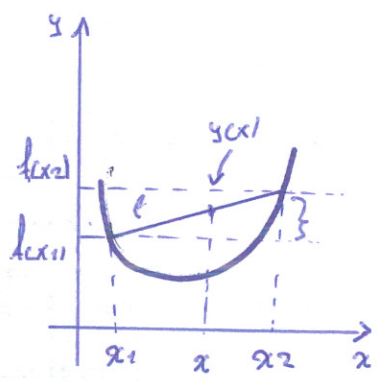
$$f(x) \leq \frac{f(x_2) - f(x_1)}{x_2 - x_1} (x - x_1) + f(x_1).$$

Η ℓ περνάει από το C και έχει κλίση

$$\frac{f(x_2) - f(x_1)}{x_2 - x_1}$$

όρα εξίσωση της ℓ είναι

$$y(x) = \frac{f(x_2) - f(x_1)}{x_2 - x_1} (x - x_1) + f(x_1) \iff$$



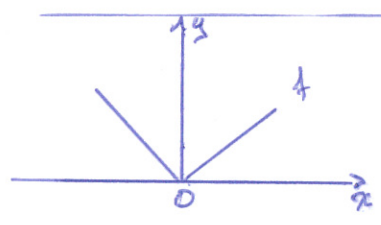
$$x = (1-t)x_1 + tx_2$$

$$0 \leq t \leq 1$$

$$f((1-t)x_1 + tx_2) \leq (1-t)f(x_1) + tf(x_2).$$

* ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ

$f(x) = |x|$ είναι κυρτή συνάρτηση



ΚΥΡΗ ΣΥΝΑΡΤΗΣΗ

Παρόμοια και για κοίτη.

* Πρόταση 1 : $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ συνεχής στο I και παραγωγίσιμη.
τότε.

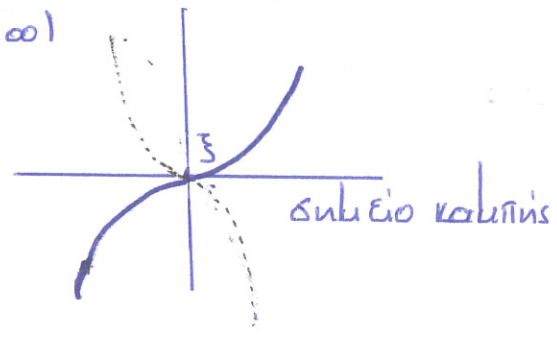
- (i) f κυρτή $\Leftrightarrow f'$ αύξουσα
- (ii) f κοίλη $\Leftrightarrow f'$ φθίνουσα.

* Πρόταση 2 $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ συνεχής στο I και 2 φορές παραγωγίσιμη.
στο εσωτερικό του I . τότε:

- (i) f κυρτή $\Leftrightarrow f'' \geq 0$
- (ii) f κοίλη $\Leftrightarrow f'' \leq 0$

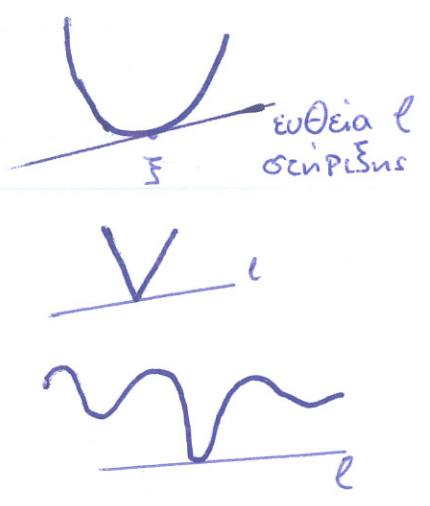
* Σημεία καμπής

Έστω ξ τ.ω $f'(\xi)$ υπάρχει. L_n είναι $\pm \infty$
και το πρόσημο της f είναι κίτρινό από
ενω εφαινεκίενη στο ξ από την μία
κεριά και γίανω από την άλλη



* Ευθεία στήριξης

* Ορισμός $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ ξ εσωτερικό σημείο του I
 L είναι ευθεία στήριξης στο κίτρινό αν η L
διέρχεται από το $(\xi, f(\xi))$ και δεν υπάρχει
σημείο του γραφικού κίτρινό από την L



Απόδειξη Αισθητικών LE Κωπρότητα

* Παράδειγμα

$$(1) \frac{x_1 + x_2}{e^{\frac{x_1}{2}} e^{\frac{x_2}{2}}} \leq \frac{e^{x_1} + e^{x_2}}{2} \quad \forall x_1, x_2 \in \mathbb{R}$$

• Έστω $e^{\frac{x_1}{2}} = a$, $e^{\frac{x_2}{2}} = b$ τότε

$$(1) \quad a \cdot b \leq \frac{a^2 + b^2}{2} \iff (a-b)^2 \geq 0.$$

• Έστω $y = e^x = t x_1 + (1-t)x_2$, $\forall t \in [0,1]$, κωπρότητα άρα $f((1-t)x_1 + tx_2) \leq (1-t)f(x_1) + tf(x_2)$

$$\iff e^{(1-t)x_1 + tx_2} \leq (1-t)e^{x_1} + t e^{x_2}$$

Για $t = 1/2$ έχω συν (1).



* Παράδειγμα (Απόδειξη ανισότητας Jensen κυρτότητας)

Δείξτε ότι
$$f\left(\frac{x_1+x_2}{2}\right) \leq \frac{f(x_1) + f(x_2)}{2}$$

$\forall x_1, x_2 > 0$.

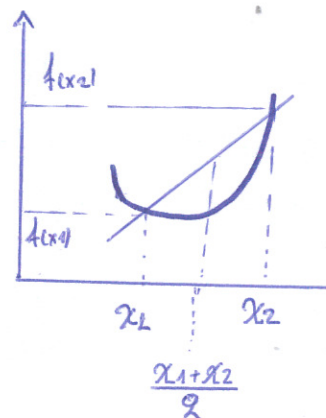
• $f(x) = x \cdot \ln x, x > 0$.

$f'(x) = \ln x + x \cdot \frac{1}{x} = \ln x + 1$

$f''(x) = \frac{1}{x} > 0$, συνεπώς η f είναι κυρτή

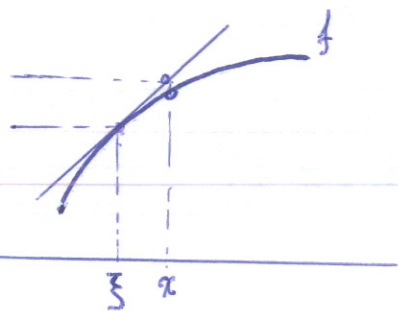
$f\left(\frac{x_1+x_2}{2}\right) \leq \frac{f(x_1) + f(x_2)}{2}$

$\Leftrightarrow \frac{(x_1+x_2)}{2} \cdot \ln\left(\frac{x_1+x_2}{2}\right) \leq \frac{x_1 \cdot \ln x_1 + x_2 \cdot \ln x_2}{2}$



* Πιο γενικά ισχύει $f((1-t)x_1 + tx_2) \leq (1-t)f(x_1) + tf(x_2)$
 $0 \leq t \leq 1$

* Θεώρημα Taylor.



Όταν x κοντά στο ξ

$f'(\xi) = \lim_{x \rightarrow \xi} \frac{f(x) - f(\xi)}{x - \xi}$

$\frac{f(x) - f(\xi)}{x - \xi} = g(x)$

και $g(x) \xrightarrow{x \rightarrow \xi} f'(\xi)$

Γίνοντας ως προς $f(x)$:

$f(x) - f(\xi) = g(x)(x - \xi)$

$f(x) = f(\xi) + g(x)(x - \xi)$

$f(x) - f(\xi) = f'(\xi)(x - \xi)$

Άλλος τρόπος:

Χρησιμοποιούμε ΘΜΤ. τότε

(ρ μεταξύ x και ξ)

Οπότε $f(x) = f(\xi) + f'(\rho)(x - \xi)$ (*)

Με την (*) προσεγγίζουμε την $f(x)$ κοντά στο σημείο $x = \xi$ με μια γραμμική συνάρτηση.

→ Καρίτερα προσέγγιση:

$$f(x) = f(\xi) + \frac{f'(\xi)}{1} (x-\xi) + \frac{f''(\eta)}{2!} (x-\xi)^2 \text{ p λέγαξο } \alpha \text{ και } \xi.$$

$n=1$ είναι τριώνυμο (δηλ. βαθμού 2).

* Θεώρημα Taylor.

Θ. Taylor με σφάλμα (n υπόλοιπο) τύπου Lagrange

Έστω $n \in \mathbb{N}$, διασύντα I , $f: I \rightarrow \mathbb{R}$, $\xi \in I$ και f έχει συνεχείς παρακώτους λέχρι κατάς n και \exists n $f^{(n+1)}$ σκα έσω τ. συλεια του I . τότε $\forall x \in I$ υπάρχει η λέγαξο α και ξ .

τ.ω

$$f(x) = f(\xi) + f'(\xi)(x-\xi) + \frac{1}{2!} f''(\xi)(x-\xi)^2 + \dots + \frac{1}{n!} f^{(n)}(\xi)(x-\xi)^n + \frac{f^{(n+1)}(\eta)}{(n+1)!} (x-\xi)^{n+1} \quad \forall x \in I$$

* Απόδειξη.

Έστω $n=1$. Για σκαθέρα α, ξ ορίσουμε τον αριθμό A έτσι ώστε

$$f(x) = f(\xi) + f'(\xi)(x-\xi) + \frac{A}{2} (x-\xi)^2 (*)$$

Ορίσουμε εν συνάρτηση $g(x) = f(x) - f(\xi) - f'(\xi)(x-\xi) - \frac{A}{2} (x-\xi)^2$

$$g(x) = f(x) - f(\xi) - f'(\xi)(x-\xi) - \frac{A}{2} (x-\xi)^2$$

g παρακώτισιλη, $g(\xi) = 0$ από (*)

$$g'(\xi) = 0.$$

Απο Θ.Μ.Τ $\exists \eta$ λέγαξο α και ξ τ.ω $g'(\eta) = 0$.

$$g'(\eta) = 0 \Rightarrow A = f''(\eta).$$

Έτσι δείξατε το Θεώρημα για $n=1$

Με ίδιο τρόπο αποδεικνύουμε την γενική περίπτωση.

* ΑΠΡΟΣΒΛΟΠΙΣΤΕΣ ΜΟΡΦΕΣ.

Κανόνας L'Hospital I (0/0)

$f, g: (\xi, b) \rightarrow \mathbb{R}$, $g(x) \neq 0, g'(x) \neq 0, \forall x \in (\xi, b)$

και $\lim_{x \rightarrow \xi^+} f(x) = \lim_{x \rightarrow \xi^+} g(x) = 0$.

Αν εο $\lim_{x \rightarrow \xi^+} \frac{f'(x)}{g'(x)}$ υπάρχει τότε $\lim_{x \rightarrow \xi^+} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow \xi^+} \frac{f'(x)}{g'(x)}$

(Τα ίδια αν $x \rightarrow \xi^-, x \rightarrow \xi, x \rightarrow \pm \infty$)

* Απόδειξη

Έστω $\lim_{x \rightarrow \xi^+} \frac{f'(x)}{g'(x)} = n$. Άρα για $\epsilon > 0 \exists \delta > 0$ τ.ω

$$\left| \frac{f'(x)}{g'(x)} - n \right| < \epsilon \quad \forall x \in (\xi, \xi + \delta).$$

$$\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{f(x) - f(\xi)}{g(x) - g(\xi)} \stackrel{0/0}{=} \frac{0 \text{ ΜΤ. (L'Hospital)}}{0} = \frac{f'(\rho)}{g'(\rho)}, \quad \rho \in (\xi, x) \subset (\xi, \xi + \delta).$$

τότε $\left| \frac{f(x)}{g(x)} - n \right| = \left| \frac{f'(\rho)}{g'(\rho)} - n \right| < \epsilon$ Άρα $\lim_{x \rightarrow \xi^+} \frac{f(x)}{g(x)} = n$

Κανόνας L'Hospital II (±∞/±∞)

f, g παραγωγιστές στο $(\xi, b) \rightarrow \mathbb{R}$, $g(x) \neq 0, g'(x) \neq 0 \forall x \in (\xi, b)$

και $\lim_{x \rightarrow \xi^+} g(x) = +\infty$ ($-\infty$) Αν εο $\lim_{x \rightarrow \xi^+} \frac{f'(x)}{g'(x)}$ υπάρχει τότε

$$\lim_{x \rightarrow \xi^+} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow \xi^+} \frac{f'(x)}{g'(x)}$$

(* παρατήρηση: εο $\lim_{x \rightarrow \xi^+} f(x)$ μπορεί να δεν υπάρχει!)

* Παράδειγμα

1) $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{x^b}{a^x} \quad (a > 1, b > 0)$

Έστω $b = L$ $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{x}{a^x} = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{(x)'}{(a^x)'} = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{1}{(\ln a) a^x} \rightarrow 0$

$(a^x)' = e^{x \cdot \ln a} = \ln a \cdot e^{x \cdot \ln a} = (\ln a) a^x$

Av $b \neq 1$ τότε

$\frac{x^b}{a^x} = \left(\frac{x}{a^{1/b \cdot x}} \right)^b \xrightarrow{(x \rightarrow +\infty)} 0$

2) $\lim_{x \rightarrow 0^+} (x \cdot \ln x) = \lim_{x \rightarrow 0^+} \frac{\ln x}{\frac{1}{x}} = \lim_{x \rightarrow 0^+} \frac{\frac{1}{x}}{-\frac{1}{x^2}} = 0$

$(\ln(-\infty))$ over $(-\infty)$

3) $\sqrt[n]{n} \rightarrow 1, \quad x \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} \frac{1}{x}$

$\frac{1}{x} = e^{-\frac{1}{x} \cdot \ln x}$

$\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\ln x}{x} = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\frac{1}{x}}{1} = 0$

Άρα $\frac{1}{x} = e^{-\frac{1}{x} \cdot \ln x} \rightarrow e^0 = 1$

* Ταξινόμηση Λογισμικών / Απολυπρωσική Ισότητα

Ορισμός

$f, g \quad g \neq 0$

i) Av $\lim_{x \rightarrow \xi} \frac{f(x)}{g(x)} = 0$ τότε f μικρότερος τάξης λογισμικών από την g

και στο ξ και πράττω $f(x) = o(g(x))$ και και στο ξ .
μικρό ο μικρόν (o)

* Παράδειγμα

$x^2 = o(x), \quad x \approx 0^+ \quad \left(\frac{x^2}{x} \xrightarrow{x \rightarrow 0^+} 0 \right)$

ii) Av $K < \left| \frac{f(x)}{g(x)} \right| < M$. τότε f και g και στο ξ τότε f ίδια τάξη λογισμικών.

Av g και στο ξ . και πράττω $f(x) = O(g(x)) \quad x \approx \xi$.