

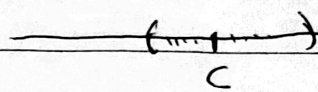
Όρια Συλλογών

Ορισμός: Έστω $A \subseteq \mathbb{R}$ Ένα σύνολο $c \in \mathbb{R}$ λέγεται συνσείμαστος του A εάν $\forall \delta > 0, \exists x \in A$ με $x \neq c$ τω. $|x - c| < \delta$

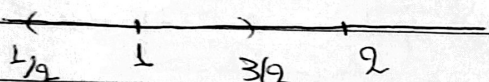
Παρατηρήσεις Το c είναι συνσείμαστος του $A \subseteq \mathbb{R}$ εάν κάθε δ -γείτονιά του c της μορφής $V_\delta(c) = (c - \delta, c + \delta)$ περιέχει τουλάχιστον ένα σύνολο του A . Στάθμος του c κέντρο συσσώματος
ακρίβως

π.χ. $A = \{1, 2\}$

Το σύνολο 1 δεν είναι συνσείμαστος του A αφού η $\frac{1}{2}$ -γείτονιά του 1 δεν περιέχει κάποιο σύνολο του A στάθμος του 1



$V_{1/2}(1)$



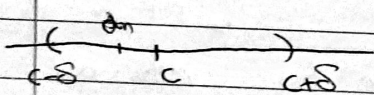
Θεώρημα: Το $c \in \mathbb{R}$ είναι σ.σ. του $A \subseteq \mathbb{R}$ αν και μόνο αν \exists ακολουθία $(a_n) \in A$ τέτοια ώστε $a_n \rightarrow c$ και $a_n \neq c \forall n \in \mathbb{N}$

Απόδειξη

Εάν c είναι σ.σ. του A , τότε $\forall n \in \mathbb{N}$ n -γείτονιά $V_{1/n}(c) = (c - 1/n, c + 1/n)$ περιέχει τουλάχιστον ένα σύνολο a_n του A με $a_n \neq c$

$\implies |a_n - c| < \frac{1}{n} \quad a_n \in A \quad a_n \neq c \quad \forall n \implies a_n \rightarrow c$
 $a_n \in A$
 $a_n \neq c$

Αντίστροφα, έστω ότι \exists ακολουθία $a_n \rightarrow c, a_n \in A, a_n \neq c$

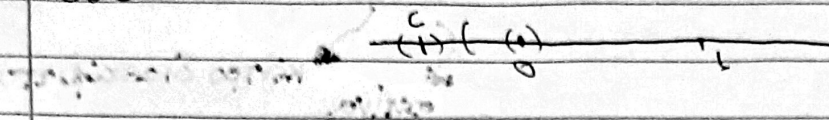


Τότε $\forall \delta > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N}$ τω. $|a_n - c| < \delta$
 $\forall n \geq n_0 \implies a_n \in V_\delta(c) = (c - \delta, c + \delta)$
 $a_n \in A, a_n \neq c$
 $\implies a_n$ σ.σ. του A

Παράδειγμα Για το σπitz: (a) $A = (0, 1)$. Τότε κάθε σημείο του $[0, 1]$ είναι G.G. του A

Παράδειγμα

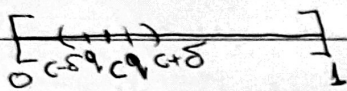
(b) Τα σύνολα με πεπερασμένο πλήθος στοιχείων δεν έχουν G.G.



(c) Το \mathbb{N} δεν έχει G.G.

Παράδειγμα

$I = [0, 1]$, τότε το σύνολο $A = \mathbb{Q} \cap I$ αποτελείται από όλους τους ρητούς αριθμούς στο $[0, 1]$. Τότε κάθε σημείο του I είναι G.G. του A



Ανάμεσα από δύο αριθμούς υπάρχει ένας ρητός

Έστω $c \in [0, 1]$

Θεωρία για δ -γειτονία απαιτεί ανάμεσα από 2 αριθμούς \exists τουλάχιστον ένας ρητός. Έτσι, για δ -γειτονία θα \exists τουλάχιστον ένας ρητός. $\cap [0, 1]$

Ορισμός του ορίου

Έστω $A \subseteq \mathbb{R}$ και έστω c G.G. του A. Για τη συνάρτηση $f: A \rightarrow \mathbb{R}$. Θα δούμε ότι ο $L \in \mathbb{R}$ είναι το όριο της f στο c εάν $\forall \epsilon > 0, \exists \delta > 0$ τέτοιο ώστε εάν $0 < |x - c| < \delta$ τότε $|f(x) - L| < \epsilon$

Γράφουμε $L = \lim_{x \rightarrow c} f(x)$ ή $f(x) \rightarrow L$ καθώς $x \rightarrow c$

* Το δ εξαρτάται από το ϵ

* Πρέπει το c να είναι G.G. του πεδίου ορισμού της f

Εάν το όριο της f στο c υπάρχει ~~και ισούται με L~~ τότε λέμε ότι η f συγκλίνει στο L στο c .

Αλλιώς υπάρχει λέμε ότι αποκλίνει

Θεώρημα: Εάν $f: A \rightarrow \mathbb{R}$ και c G.G. του A , τότε η f μπορεί να έχει το ραδιό ένα όριο στο c

Απόδειξη

Εστω $L, L' \in \mathbb{R}$ με $L \neq L'$ Τότε ισχύει $\lim_{x \rightarrow c} f(x) = L$ και $\lim_{x \rightarrow c} f(x) = L'$

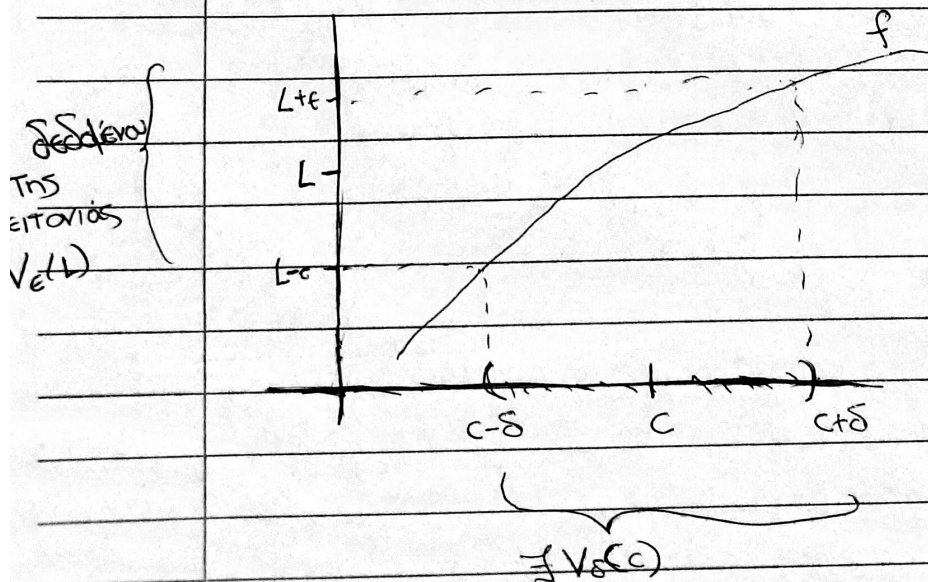
Εστω $\epsilon > 0$

- $\exists \delta > 0$ τ.ω. εάν $x \in A$ και $0 < |x - c| < \delta \Rightarrow |f(x) - L| < \epsilon/2$
- $\exists \delta' > 0$ τ.ω. εάν $x \in A$ και $0 < |x - c| < \delta' \Rightarrow |f(x) - L'| < \epsilon/2$

Θέτω $d = \min(\delta, \delta')$

Τότε εάν $x \in A$ με $0 < |x - c| < d$, έχω
 $|L - L'| \leq |f(x) - L| + |f(x) - L'| < \frac{\epsilon}{2} + \frac{\epsilon}{2} = \epsilon$

Από $\epsilon > 0$ τυχαίο $\Rightarrow L = L'$



$V_\delta(c) \subseteq V_\epsilon(L)$

Παράδειγμα

α) $\lim_{x \rightarrow c} b = b$ Θέτω $f(x) = b, x \in \mathbb{R}$. Έστω $\epsilon > 0$. Διαλέγω $\delta = \epsilon$

Τότε εάν $0 < |x - c| < \delta = \epsilon \leadsto$ έχω $|f(x) - b| = |b - b| = 0 < \epsilon$

β) $\lim_{x \rightarrow c} x = c$ Θέτω $g(x) = x, x \in \mathbb{R}$. Έστω $\epsilon > 0$. Διαλέγω $\delta = \epsilon$

Τότε, εάν $0 < |x - c| < \delta \leadsto |g(x) - c| = |x - c| < \delta = \epsilon$

γ) $\lim_{x \rightarrow c} x^2 = c^2$ Θέτω $h(x) = x^2, x \in \mathbb{R}$

$$|h(x) - c^2| = |x^2 - c^2| = |x + c| |x - c| \leq (|x| + |c|) |x - c|$$

$$\text{Εάν } |x - c| < L \leadsto |x| < |c| + L \leadsto |h(x) - c^2| < (2|c| + L) |x - c| \quad (1)$$

Έστω $\epsilon > 0$ Διαλέγω $\delta = \min\left\{\frac{\epsilon}{2|c|+L}, L\right\}$

$$(1) \quad \text{Εάν } 0 < |x - c| < \delta \leadsto |h(x) - c^2| < (2|c| + L) \delta \leq (2|c| + L) \frac{\epsilon}{2|c| + L} = \epsilon$$

δ) $\lim_{x \rightarrow c} \frac{1}{x} = \frac{1}{c}$ εάν $c > 0$

Θέτω $\phi(x) = \frac{1}{x}$ με $x > 0$

$$\left| \phi(x) - \frac{1}{c} \right| = \left| \frac{1}{x} - \frac{1}{c} \right| = \left| \frac{x - c}{xc} \right| = \frac{1}{|x||c|} |x - c|$$

$$\text{Εάν } |x - c| < \frac{c}{2} \Leftrightarrow x \in \left(\frac{c}{2}, \frac{3c}{2} \right)$$

$$\text{Τότε } \left| \phi(x) - \frac{1}{c} \right| < \frac{2}{c^2} |x - c| \quad (1)$$

Έστω $\epsilon > 0$ Διαλέγω $\delta = \min\left\{ \frac{c}{2}, \frac{c^2 \epsilon}{2} \right\}$

Εάν $0 < |x - c| < \delta$, τότε από την (1) έχω

$$\left| \phi(x) - \frac{1}{c} \right| < \frac{2}{c^2} \delta \leq \frac{2}{c^2} \frac{c^2 \epsilon}{2} = \epsilon$$

Ακρίβεις Πραγματικά

$$\textcircled{1} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{x^2}{|x|} = 0$$

$$\textcircled{2} \lim_{x \rightarrow c} x^3 = c^3$$

$$\textcircled{3} \lim_{x \rightarrow 1} \frac{x^2 - x + 1}{x + 1} = 1/2$$

Υπόδειξη: $\textcircled{3}$

$$\lim_{x \rightarrow 2} \frac{x^3 - 4}{x^2 + 1} = \frac{4}{5} \quad \text{ότι } \psi(x) = \frac{x^3 - 4}{x^2 + 1}, x \in \mathbb{R} \quad \left| \frac{\psi(x) - 4/5}{5} \right| = \frac{|5x^3 - 4x^2 - 24|}{5(x^2 + 1)}$$

$$= \frac{|5x^2 + 6x + 12| |x - 2|}{5(x^2 + 1)}$$

$$\text{Εὰν } 1 < x < 3$$

$$5x^2 + 6x + 12 < 7 \cdot 5$$

$$5(x^2 + 1) > 5(1 + 1) \quad \checkmark$$