

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ

Έστω ένας τοπ. χώρος (E, \mathcal{C}) και παίρνουμε ένα $x \in E$.

Έστω \mathcal{A}_x κάτω θυσία $\forall V \in \mathcal{A}_x$ εκλέγουμε ένα δίκτυο $x_V \in V$.
Έστω, κατασκευάζουμε ένα δίκτυο του V .

θ.ν.δ.ο. σχετικά το x_V στο x . Θεωρούμε $V_0 \in \mathcal{A}_x, \forall V \in \mathcal{A}_x$ με $V \supseteq V_0$ έχουμε ότι $V \in V_0$. Άρα $x_V \in V \subseteq V_0$. Έστω, $\forall V_0 \in \mathcal{A}_x \exists$ ένα κοινό χέρο του \mathcal{A}_x , το ίδιο το V_0 , ε.ω να ισχύει $V \supseteq V_0, \forall V \in V_0$.

Άρα, $x_V \rightarrow x$.

ΠΡΟΤΑΣΗ

Ας είναι (E, \mathcal{C}) ένας τ.χ. $S \subseteq E$ και $y \in E$. Τότε $y \in S \Leftrightarrow \exists$ δίκτυο $(x_\alpha)_{\alpha \in A} \in S$, τ.ω. $x_\alpha \rightarrow y$.

ΑΠΟΔΕΥΞΗ

(\Rightarrow) Έστω $y \in S$ και $\forall V \in \mathcal{A}_y$. Τότε $S \cap V \neq \emptyset \forall V \in \mathcal{A}_y$ επιλέγουμε $x_V \in S \cap V$. Τότε το $(x_V)_{V \in \mathcal{A}_y}$ είναι δίκτυο $\in S$ και φέρει $x_V \rightarrow y$.

(\Leftarrow) $\downarrow \stackrel{OS}{=} \text{τροπός (βιβλια)}$

$\uparrow \stackrel{OS}{=} \text{τροπός}$ Αρκεί ν.δ.ο. $\forall u \in \mathcal{C} \exists u \cap S \neq \emptyset$ (*)
 $y \in u$

- Εάν $y \in S$, τότε είναι και στην S πρόδρομη
- Εάν $y \in S$, αρκεί $\forall \delta > 0$. (*)
- U ανοικτό, αφού $\in \mathcal{T}$ και $y \in U \Rightarrow \exists \delta > 0$ με $U_\delta(y)$ να είναι $\subset U$
- $x \rightarrow y \Rightarrow \exists U \subset \mathcal{T}$ με $x \in U$ (ανοικτή περιοχή), και δ από x και $U \cap S \neq \emptyset$

ΠΡΟΤΑΣΗ

Ας είναι (E_1, \mathcal{T}_1) (E_2, \mathcal{T}_2) δύο τοπολογικοί χώροι και $f: (E_1, \mathcal{T}_1) \rightarrow (E_2, \mathcal{T}_2)$ μια συνάρτηση. Η f είναι συνεχής στο x_0 αν και μόνο αν $\forall \delta > 0$ υπάρχει $\epsilon > 0$ τέτοιο ώστε $f(U_\epsilon(x_0)) \subset U_\delta(y)$.

ΑΠΟΔΕΙΞΗ

(Στο βιβλίο, σελ. 267)

- Έστω $(E_i, \mathcal{T}_i) \in \mathcal{I}$ οικογένεια τοπ. χώρων.

$f_i: E \rightarrow (E_i, \mathcal{T}_i) \in \mathcal{I}$

\exists κάποια τοπολογία πάνω στον E , η οποία να κάνει αυτές τις συναρτήσεις συνεχείς, ΝΑΙ.

ΘΕΩΡΗΜΑ 12.2.1.

$C_i = \{f_i^{-1}(x) : x \in \mathcal{T}_i\} \in \mathcal{I}$, $C = \bigcup_{i \in \mathcal{I}} C_i$, τότε $\mathcal{T} = \mathcal{T}(C) = C$, είναι

η ελάχιστη τοπολογία, όπου f_i συνεχείς συναρτήσεις

ΑΠΟΔΕΙΞΗ

$f_i: (E, \mathcal{T}) \rightarrow (E_i, \mathcal{T}_i) \in \mathcal{I}$. Έστω $x \in \mathcal{T}_i \Rightarrow f_i^{-1}(x) \in C_i \subseteq \bigcup_{i \in \mathcal{I}} C_i = C$

Άρα, $f_i^{-1}(x) \in C \subseteq \mathcal{T}(C) = \mathcal{T}$

$f_i^{-1} \in \mathcal{T}$

Πάρω ένα κομμάτι $x \in \tau_i$ και έδειξα ότι $f_i^{-1}(x) \in \tau \Rightarrow f_i$ συνεχής συναρτήσεις $\forall i \in I$.

Θ. 5.0. τ ελάχιστη τοπολογία
Έστω τ^* ελάχιστη τοπολογία, στην οποία f_i συνεχής συναρτήσεις.
Από τ^* ελάχιστη $\Rightarrow \tau^* \subseteq \tau$ (1)
Αρκεί ν.δ.ο. $\tau \subseteq \tau^*$

$f_i(\varepsilon \tau^*) \rightarrow (\varepsilon_i, \tau_i)$. Έστω $A \in \tau_i$
 $\begin{matrix} \downarrow \cong \\ \downarrow f_i \text{ συνεχής} \end{matrix}$
 $f_i^{-1}(A) \in \tau^*$
 $f_i^{-1}(A) \in C_i$ (από υπόθεση).

Επομένως, $f_i^{-1}(A) \in C_i \Rightarrow f_i^{-1}(A) \in \tau^*$
Από $C_i \in \tau^* \forall i \in I$.

$\left. \begin{matrix} \bigcup_{i \in I} C_i \subseteq \tau^* \\ \bigcup_{i \in I} C_i = C \end{matrix} \right\} \Rightarrow C \subseteq \tau^* \left\{ \begin{matrix} \tau(C) \subseteq \tau(\tau^*) \Rightarrow \tau \subseteq \tau^* \end{matrix} \right.$

Αρα από (1), (2) $\Rightarrow \tau = \tau^*$

$(E_i, \tau_i)_{i \in I}$ μια οικογένεια τοπ. χώρων.

$$E = \bigcup_{i \in I} E_i = \{ p: I \rightarrow \bigcup_{i \in I} E_i, p(i) \in E_i \}$$

Έστω $a \in E, j \in I \Rightarrow a_j = a_{ij} \in E_i \ (a_i)_{i \in I}$

$$p_j: E \rightarrow E_i, p_j((a_i)_{i \in I}) = a_j = a_{ij}$$

$$C_i = \{ p_i^{-1}(x) : x \in \tau_i \}, C = \bigcup_{i \in I} C_i$$

Ελάχιστη τοπολογία της \mathcal{C} είναι $\mathcal{T}(\mathcal{C}) = \mathcal{T}_{\text{των } \mathcal{C}}$ αν $E = \bigcup_{i \in I} E_i$

αν \forall οποια οι προβολές $f_i, i \in I$ είναι συνεχείς συναρτήσεις.

$E \xrightarrow{f_i} (E_i, \mathcal{T}_i)$ Μπορεί να βάλω για τον \mathcal{C} f_i να είναι συνεχείς.

$$\bigcup_{i \in I} \{f_i^{-1}(U_i) \mid U_i \in \mathcal{T}_i\} \quad (*)$$

Με αυτόν τον τρόπο (παίρνω την ελάχιστη τοπολ., όπου είναι και η ελάχιστη για τις f_i για να είναι συνεχείς)

$$x \in E \xrightarrow{f_i} f_i(x) \in E_i$$

Ποια είναι η τοπολογία η οποία μας βγαίνει όλες τις παραπάνω συνεχείς συναρτήσεις;

ΑΠΑΝΤΗΣΗ Η τοπολογία γινόμενο, όπου επειδή έχω την διαίρεση (*) είναι η ελάχιστη τοπολογία.

Μια πιο βεβαίη είναι η box topology.

ΠΡΟΤΑΣΗ 12.2.2.

(E, \mathcal{T}) τοπ. χώρος γινόμενο των (E_i, \mathcal{T}_i) τ.χ.

$f: Y \rightarrow E$, όπου Y χώρος τ.χ. f συνεχής αν-ν

$f_i = f_i \circ f$ συνεχείς συναρτήσεις, $i \in I$

Απόδειξη (στο βιβλίο)

ΣΥΝΟΠΤΙΚΑ

$$(Y, \mathcal{T}) \xrightarrow{f} \prod_{i \in I} (X_i, \mathcal{T}_i) \xrightarrow{f_i} (E_i, \mathcal{T}_i)_{i \in I}$$

f συνεχής αν-ν $f_i = f_i \circ f$

Μπορώ δηλαδή να ελέγξω την συνέχεια των προβολών, για e

Μπορεί να είναι πιο εύκολο.

Για το αντίστροφο μπορεί να πάρω ανοικτό A του (X, τ) στο (E, \mathcal{E}) . Αρκεί ν.δ.ο. $P^{-1}(A) \in \mathcal{C}$

13^ο ΚΕΦΑΛΑΙΟ

ΟΡΙΣΜΟΣ

Ένας τοπ. χώρος λέγεται \aleph_1 αριθμησιμότητας αν \forall σφείο του P \exists μια τοποθετημένη βάση του \mathcal{A}_P .

Αν P είναι ένα σφείο και $B_P = \{V_1, V_2, \dots\}$ μια τοποθετημένη βάση του \mathcal{A}_P , η συλλογή $B'_P = \{W_1, W_2, \dots\}$ με $W_1 = V_1, \dots, W_{k+1} = W_k \cap V_{k+1}, \dots$ κεν είναι μια φθίνουσα και τοποθετημένη βάση του \mathcal{A}_P .

Αρα σε έναν τοπ. χώρο \aleph_1 αριθμ. μπορούμε πάντοτε να θεωρήσουμε μια φθίνουσα και τοποθετημένη βάση του \mathcal{A}_P , ενός σφείου P .

ΟΡΙΣΜΟΣ

Ένας τ.χ. (E, \mathcal{C}) λέγεται \aleph_2 αριθμησιμότητας (second countable) αν \exists μια τοποθετημένη βάση της \mathcal{C}

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ

Έστω (\mathbb{R}, τ) $\mathcal{B}_1 = \{[a, b] \mid a < b, a, b \in \mathbb{Q}\}$ είναι βάση της τ . Αλλά αφού $\mathbb{Q} \times \mathbb{Q}$ αριθμ., \mathcal{B}_1 αριθμ. (\mathbb{R}, τ) είναι \aleph_2 αριθμ.

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ

Μια κλάση \mathcal{B} υποσυνόλων του \mathbb{R} είναι βάση του διακρίται τ.χ. αν $-\nu \leq x \leq \nu$ $\forall x \in \mathbb{R}$ $\subseteq \mathcal{B}$ (1)
Επειδή, $\{x \mid x \in \mathbb{R}\}$ όχι αριθμ. από (1), η \mathcal{B} της τ δεν είναι αριθμησιμ., άρα $(\mathbb{R}, \tau(\mathbb{R}))$ δεν είναι \aleph_2 αριθμ. $\rightarrow \mathbb{C}, \mathbb{P}(\mathbb{R})$

ΠΡΟΤΑΣΗ

Αν ένας τ.χ. $(\mathcal{E}, \mathcal{C})$ είναι \mathcal{Q}^{ns} αριθμ. τότε είναι και \mathcal{I}^{ns} αριθμ.

ΑΝΑΛΥΣΗ (2το βιβλίο).

Το αντίστροφο δεν ισχύει

Παίρνεται έστω ο τ.χ. $(\mathbb{R}, \mathcal{P}(\mathbb{R}))$. $\forall \varphi \in \mathbb{R}$, η συνολογία $\{\varphi\}$ είναι βάση του αριθμ. και φαίνεται το ποσό αριθμ. είναι. Άρα ο $(\mathbb{R}, \mathcal{P}(\mathbb{R}))$ είναι \mathcal{I}^{ns} αριθμ. Όπως όπως είδαμε σε προηγούμενο παράδειγμα, ο $(\mathbb{R}, \mathcal{P}(\mathbb{R}))$ δεν είναι \mathcal{Q}^{ns} αριθμ. ιδιότητας.

ΠΡΟΤΑΣΗ

Αν ένας τ.χ. $(\mathcal{E}, \mathcal{C})$ δεν είναι \mathcal{I}^{ns} αριθμ., δεν είναι ούτε \mathcal{Q}^{ns} .

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ

Αν \mathcal{C} είναι η τοπολ. των πεπερασμένων συντηρημάτων στο \mathbb{R} . Τότε ο $(\mathbb{R}, \mathcal{C})$ δεν είναι \mathcal{I}^{ns} αριθμ., άρα δεν είναι ούτε \mathcal{Q}^{ns} . $\mathcal{C} = \{ \emptyset, B^c \mid B \in \mathcal{C} \}$ και $B^c \cap B = \emptyset$.

Έστω ότι είναι \mathcal{I}^{ns} . Οπότε αν $x \in \mathbb{R}$, \exists μια αριθμ. βάση περιοχών του x η $B_x = \{ B_n \mid n \in \mathbb{N} \}$.

Επίσης, $\forall n \in \mathbb{N}$, $B_n \in \mathcal{C} \setminus \{ \emptyset \}$, $\cup B_n$ αριθμ. ιδιότητα

Αλλά, $\cap B_n = \{ x \}$ επομένως, $\cup B_n^c = (\cap B_n)^c = \mathbb{R} \setminus \{ x \}$, άρα

$\cup B_n^c$ είναι αριθμ. και $\mathbb{R} \setminus \{ x \}$ αριθμ. ιδιότητα Α τοπολ.

Άρα $(\mathbb{R}, \mathcal{C})$ δεν είναι \mathcal{I}^{ns} αριθμ. ιδιότητας

ΠΡΟΤΑΣΗ

Η \mathcal{I}^{ns} κ' η \mathcal{Q}^{ns} αριθμ. είναι κληρονομικές ιδιότητες δηλ. αν $(\mathcal{E}, \mathcal{C})$ είναι ένας τ.χ. και $(\mathcal{S}, \mathcal{C}_\mathcal{S})$ τ.χ. του \mathcal{E} τότε:

α) Αν ο $(\mathcal{E}, \mathcal{C})$ είναι \mathcal{I}^{ns} αριθμ., το ίδιο ισχύει για τον $(\mathcal{S}, \mathcal{C}_\mathcal{S})$

β) Αν ο $(\mathcal{E}, \mathcal{C})$ είναι \mathcal{Q}^{ns} αριθμ., το ίδιο ισχύει για τον $(\mathcal{S}, \mathcal{C}_\mathcal{S})$

Απόδειξη (στο βιβλίο)

ΟΡΙΣΜΟΣ

Ένας τ.χ. (E, \mathcal{C}) λέγεται διαχωρίσιμος (separable) αν έχει ένα αριθμήσιμο και πυκνό υποσύνολο.

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ

Έστω ο τ.χ. $(\mathbb{R}, |\cdot|)$. Γνωρίζουμε ότι $\bar{\mathbb{Q}} = \mathbb{R}$ και \mathbb{Q} αριθμ. επομένως, ο $(\mathbb{R}, |\cdot|)$ είναι διαχωρίσιμος.

ΠΡΟΤΑΣΗ

Αν ένας τοπ. χώρος (E, \mathcal{C}) είναι \mathcal{L}^n αριθμ., τότε είναι και διαχωρίσιμος.

Απόδειξη (στο βιβλίο)

Το αντίστροφο δεν ισχύει

πράγματι, αν \mathcal{C} είναι η τοπ. των πεπ. σφαιροειδών στο \mathbb{R} και A είναι απειραρ. υποσ. του \mathbb{R} , τότε $\bar{A} = \mathbb{R}$. Επομένως, ο τ.χ. $(\mathbb{R}, \mathcal{C})$ είναι διαχωρίσιμος, αλλά όπως είδαμε σε προηγούμενο παράδειγμα δεν είναι \mathcal{L}^n αριθμ.

ΛΟΓΙΣΜΑ

ο (E, \mathcal{C}) δεν είναι διαχωρίσιμος, τότε δεν είναι \mathcal{L}^n αριθμ.