

# Θεωρία Συνόλων

Ασκήσεις  
Χειμερινό Εξάμηνο 2020-2021

ΕΘΝΙΚΟ ΜΕΤΣΟΒΙΟ  
ΠΟΛΥΤΕΧΝΕΙΟ

Σχολή Εφαρμοσμένων  
Μαθηματικών και Φυσικών  
Επιστημών



## 10ο Φυλλάδιο

Διδάσκων:  
B. Γρηγοριάδης

**Υπενθύμιση.** Σε έναν καλά διατεταγμένο χώρο  $(U, \leq)$  ορίζουμε

$$S_U(x) \equiv Sx = \min\{y \in U \mid x < y\}, \text{ εφόσον υπάρχει } y \in U \text{ με } x < y$$
$$\text{seg}(x) = \{y \in U \mid y < x\},$$

όπου  $x \in U$ .

Για δύο καλά διατεταγμένους χώρους  $(U, \leq_U)$  και  $(V, \leq_V)$  ορίζουμε  $U \equiv_o V$  αν υπάρχει  $\pi : U \rightarrow V$  1-1 και επί που **σέβεται τις διατάξεις**, δηλαδή για κάθε  $x, y \in U$  ισχύει

$$x \leq_U y \iff \pi(x) \leq_V \pi(y).$$

Σε αυτή την περίπτωση λέμε ότι ο  $U$  είναι **όμοιος** με τον  $V$  και η πιο πάνω  $\pi$  ονομάζεται **ομοιότητα**.

**Σχόλιο.** Η έννοια της ομοιότητας ορίζεται και μεταξύ μερικά διατεταγμένων χώρων με τον ίδιο τρόπο, αλλά εμείς θα περιοριστούμε σε ομοιότητες μεταξύ καλά διατεταγμένων χώρων.

**Άσκηση 1.** Έστω  $(U, \leq)$  ένας καλά διατεταγμένος χώρος. Δείξτε ότι για κάθε  $x \in U$  έχουμε

$$\text{seg}(Sx) = \text{seg}(x) \cup \{x\}.$$

**Λύση.**

Έστω  $x \in U$ . Αν  $y \in \text{seg}(x) \cup \{x\}$ , δηλαδή αν  $y \leq x$ , αφού  $x < Sx$  θα έχουμε  $y < Sx$ . Άρα  $\text{seg}(x) \cup \{x\} \subseteq \text{seg}(Sx)$ . Θεωρούμε  $y < Sx$ . Αν είχαμε  $x < y$  επειδή  $Sx = \min\{z \in U \mid x < z\}$  θα είχαμε  $Sx \leq y$  που είναι άτοπο. Άρα  $x \not< y$  δηλαδή  $y \leq x$ .

**Άσκηση 2.** Δείξτε ότι κάθε καλά διατεταγμένος χώρος  $(U, \leq)$  με μέγιστο στοιχείο είναι επαγωγικός, δηλαδή κάθε αλυσίδα (ισοδύναμα κάθε υποσύνολό του) έχει supremum.

**Λύση.**

Έστω  $S \subseteq U$ . (Το  $S$  είναι φυσικά αλυσίδα γιατί ο  $(U, \leq)$  είναι ολικά διατεταγμένος χώρος.) Θεωρούμε το σύνολο

$$UB = \{y \in U \mid (\forall x \in S)[x \leq y]\}$$

των άνω φραγμάτων (upper bounds) του συνόλου  $S$ . Το  $\max U$ , που υπάρχει από την υπόθεσή μας, ικανοποιεί  $x \leq \max U$  για κάθε  $x \in S$ . Επομένως  $\max U \in UB$  και  $UB \neq \emptyset$ .

Εφόσον ο  $U$  είναι καλά διατεταγμένος χώρος υπάρχει το  $\min UB$ , δηλαδή το ελάχιστο από τα άνω φράγματα του  $S$ . Αυτό σημαίνει  $\sup S = \min UB$ .

**Άσκηση 3.** Έστω  $(U, \leq)$  ένας καλά διατεταγμένος χώρος και  $V \subseteq U$ . Το  $V$  ονομάζεται **αρχικό τμήμα** του  $U$  αν για κάθε  $y \in V$  και κάθε  $x \in U$ , αν  $x \leq y$  τότε  $x \in V$ . Με άλλα λόγια το  $V$  “δεν παραλείπει” τα μικρότερα στοιχεία.

Δείξτε ότι τα ακόλουθα είναι ισοδύναμα:

- (i) Το  $V$  είναι αρχικό τμήμα του  $U$ .
- (ii) Είτε  $V = U$  είτε υπάρχει  $x \in U$  με  $V = \text{seg}(x)$ .

### Λύση.

(i)  $\implies$  (ii) Υποθέτουμε ότι  $V \neq U$  και βρίσκουμε  $x \in U$  με  $V = \text{seg}(x)$ . Τότε  $U \setminus V \neq \emptyset$  και αφού ο  $U$  είναι καλά διατεταγμένος χώρος υπάρχει το  $x = \min(U \setminus V)$ .

Δείχνουμε ότι  $V = \text{seg}(x)$ . Έστω  $y \in V$ . Αν είχαμε  $y \notin \text{seg}(x)$  τότε  $x \leq y$ . Αφού το  $V$  είναι αρχικό τμήμα του  $U$  και  $y \in V$  προκύπτει  $x \in V$ . Αυτό όμως είναι άτοπο γιατί  $x = \min(U \setminus V) \in U \setminus V$ , δηλαδή  $x \notin V$ . Άρα  $V \subseteq \text{seg}(x)$ . Αντίστροφα αν  $y \in \text{seg}(x)$  τότε  $y < x = \min(U \setminus V)$  και ειδικότερα  $y \notin U \setminus V$ . Επομένως  $y \in V$ .

(ii)  $\implies$  (i) Αν  $V = U$  το ζητούμενο είναι προφανές. Αν  $V = \text{seg}(x)$  θεωρούμε  $y \in V$  και  $x' \in U$  με  $x' \leq y$ . Τότε  $x' \leq y < x$  και άρα  $x' < x$ , δηλαδή  $x' \in \text{seg}(x) = V$  που είναι το ζητούμενο.

**Άσκηση 4** (Πρόβλημα x7.1). Δείξτε ότι κάθε γραμμική διάταξη ενός πεπερασμένου συνόλου είναι καλή διάταξη.

**Υπόδειξη.** Μπορείτε να χρησιμοποιήσετε ότι κάθε μερική διάταξη σε ένα πεπερασμένο σύνολο έχει μεγιστικό και ελαχιστικό στοιχείο. (Άσκηση σε προηγούμενο φυλλάδιο.)

### Λύση.

Έστω  $P$  πεπερασμένο σύνολο και  $\leq$  μια γραμμική διάταξη στο  $P$ . Θεωρούμε ένα μη κενό  $A \subseteq P$ . Τότε το  $A$  είναι πεπερασμένο και με τον περιορισμό της  $\leq$  στο  $A$  είναι ένας διατεταγμένος χώρος. Σύμφωνα με την υπόδειξη το  $A$  έχει ελαχιστικό στοιχείο  $x$ . Δηλαδή για κάθε  $y \in A$  ισχύει  $y \not< x$  και αφού η  $\leq$  είναι γραμμική έχουμε  $x \leq y$ . Άρα  $x = \min A$ .

**Άσκηση 5.** Θεωρούμε δύο καλά διατεταγμένους χώρους  $(U, \leq_U)$ ,  $(V, \leq_V)$ . Δείξτε με υπερπεπερασμένη επαγωγή ότι υπάρχει το πολύ μία συνάρτηση  $\pi : U \rightarrow V$  που ικανοποιεί:

$$\begin{aligned}\pi(0_U) &= 0_V \\ \pi(S_U(x)) &= S_V(\pi(x)) && \text{αν } x \in U, \\ \pi(y) &= \sup\{\pi(x) \mid x <_U y\} && \text{αν } y \text{ οριακό σημείο.}\end{aligned}$$

### Λύση.

Θεωρούμε δύο συναρτήσεις  $\pi_1, \pi_2 : U \rightarrow V$  που ικανοποιούν τις προηγούμενες εξισώσεις και δείχνουμε με υπερπεπερασμένη επαγωγή ότι για κάθε  $y \in U$  ισχύει  $\pi_1(y) = \pi_2(y)$ .

Για  $y = 0_U$  έχουμε  $\pi_1(0_U) = 0_V = \pi_2(0_U)$ . Υποθέτουμε ότι για κάποιο  $y \in U$  ισχύει

$$(\forall x <_U y)[\pi_1(x) = \pi_2(x)].$$

Δείχνουμε ότι  $\pi_1(y) = \pi_2(y)$ . Αν ο  $y$  είναι επόμενος, τότε υπάρχει  $x \in U$  με  $y = S_U(x)$ . Τότε

$$\begin{aligned}\pi_1(y) &= \pi_1(S_U(x)) \\ &= S_V(\pi_1(x)) && \text{(ιδιότητες } \pi_1) \\ &= S_V(\pi_2(x)) && \text{(επαγωγική υπόθεση, } x <_U S_U(x) = y) \\ &= \pi_2(S_U(x)) && \text{(ιδιότητες } \pi_2) \\ &= \pi_2(y).\end{aligned}$$

Αν το  $y$  είναι οριακό σημείο του  $U$ , τότε

$$\begin{aligned}\pi_1(y) &= \sup\{\pi_1(x) \mid x <_U y\} && \text{(ιδιότητες } \pi_1) \\ &= \sup\{\pi_2(x) \mid x <_U y\} && \text{(επαγωγική υπόθεση)} \\ &= \pi_2(y) && \text{(ιδιότητες } \pi_2).\end{aligned}$$

**Ορισμός:** Το άθροισμα  $P + Q$  δύο μερικά διατεταγμένων χώρων  $(P, \leq_P)$  και  $(Q, \leq_Q)$  είναι το σύνολο

$$P + Q = (\{0\} \times P) \cup (\{1\} \times Q)$$

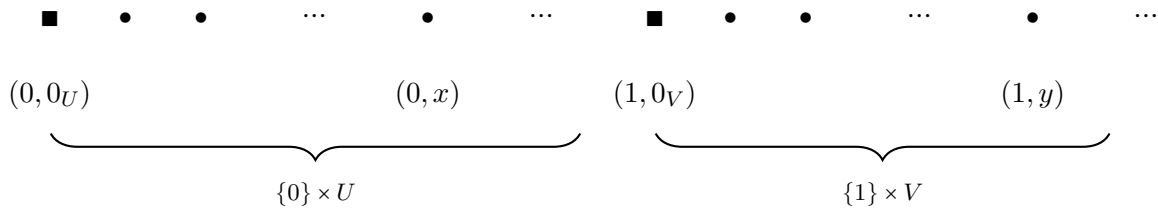
(όπου  $0 = \emptyset$  και  $1 = \{\emptyset\}$ ) μαζί με τη διάταξη

$$(i, x) \leq (j, y) \iff [i = j = 0 \ \& \ x \leq_P y] \vee [i = j = 1 \ \& \ x \leq_Q y] \vee [i = 0 \ \& \ j = 1]$$

όπου  $(i, x), (j, y) \in P + Q$ . Παρατηρήστε ότι αν  $i = 0$  τότε  $x \in P$  και αν  $i = 1$  τότε  $x \in Q$ .

Με άλλα λόγια θεωρούμε δύο ξένα αντίγραφα των  $P, Q$  (τα  $\{0\} \times P$  και  $\{1\} \times Q$  αντίστοιχα) και τοποθετούμε το αντίγραφο του  $P$  “πριν” από το αντίγραφο του  $Q$  (αυτό προκύπτει από το  $(0, x) \leq (1, y)$ ).

Το άθροισμα δύο καλά διατεταγμένων χώρων  $U, V$  σχηματικά:



**Άσκηση 6** (Προβλήματα x7.2-x7.6). Δείξτε ή απαντήστε στα ακόλουθα όσον αφορά το άθροισμα δύο καλά διατεταγμένων χώρων.

- (i) Αν  $U =_o U'$  και  $V =_o V'$  τότε  $U + V =_o U' + V'$  για κάθε καλά διατεταγμένους χώρους  $U, U', V, V'$ . (Δώστε μόνο τον ορισμό της ζητούμενης ομοιότητας.)
- (ii)  $U + (V + W) =_o (U + V) + W$  για κάθε καλά διατεταγμένους χώρους  $U, V, W$ . (Δώστε μόνο τον ορισμό της ζητούμενης ομοιότητας.)
- (iii) Αν  $U$  είναι ένας καλά διατεταγμένος χώρος ποιος είναι ο χώρος  $U + \{0\}$  ως προς τη σχέση ομοιότητας  $=_o$ ; (Συνοπτική απάντηση.)
- (iv) Αν  $U, V$  είναι καλά διατεταγμένοι χώροι τότε το άθροισμα  $U + V$  είναι καλά διατεταγμένος χώρος.
- (v) Γιατί ισχύει  $\{0\} + \mathbb{N} =_o \mathbb{N}$  και  $\mathbb{N} \neq_0 \mathbb{N} + \{0\}$ ; Συμπεράνετε ότι η πρόσθεση καλά διατεταγμένων χώρων δεν είναι μεταθετική πράξη.

**Λύση.**

(i) Έστω  $\pi_1 : U \rightsquigarrow U'$  και  $\pi_2 : V \rightsquigarrow V'$  ομοιότητες. Ορίζουμε

$$\pi : (\{0\} \times U) \cup (\{1\} \times V) \rightarrow (\{0\} \times U') \cup (\{1\} \times V')$$

με  $\pi(0, x) = (0, \pi_1(x))$  και  $\pi(1, y) = (1, \pi_2(y))$ , όπου  $x \in U$  και  $y \in V$ . Είναι εύκολο να δει κανείς ότι η  $\pi$  είναι ομοιότητα.

(ii) Από τον ορισμό έχουμε

$$\begin{aligned} U + (V + W) &= (\{0\} \times U) \cup (\{1\} \times (V + W)) = (\{0\} \times U) \cup (\{1\} \times [(\{0\} \times V) \cup (\{1\} \times W)]) \\ &= (\{0\} \times U) \cup (\{1\} \times \{0\} \times V) \cup (\{1\} \times \{1\} \times W). \end{aligned}$$

Ομοια βρίσκουμε

$$(U + V) + W = (\{0\} \times \{0\} \times U) \cup (\{0\} \times \{1\} \times V) \cup (\{1\} \times W).$$

Οπότε ορίζουμε

$$\pi : U + (V + W) \rightarrow (U + V) + W : \pi(0, x) = (0, 0, x), \quad \pi(1, 0, y) = (0, 1, y), \quad \pi(1, 1, z) = (1, z)$$

όπου  $x \in U, y \in V$  και  $z \in W$ .

(iii) Ο  $U + \{0\} = (\{0\} \times U) \cup (\{1\} \times \{0\}) = (\{0\} \times U) \cup \{(1, 0)\}$  είναι όμοιος με τον επόμενο  $Succ(U)$  του  $U$ , δηλαδή τον χώρο που προκύπτει αν τοποθετήσουμε το στοιχείο  $r(U) \notin U$  “μετά” από όλα τα στοιχεία του  $U$ . Η ομοιότητα από τον  $U + \{0\}$  στον  $Succ(U)$  απεικονίζει τα στοιχεία του συνόλου  $(\{0\} \times U) \cup \{(1, 0)\}$  ως εξής:  $(0, x) \mapsto x$  και  $(1, 0) \mapsto r(U)$ .

(iv) Έστω  $A$  ένα μη κενό υποσύνολο του  $U + V = (\{0\} \times U) + (\{1\} \times V)$ .

1η Περίπτωση:  $A \cap (\{0\} \times U) \neq \emptyset$ . Τότε για να βρούμε το ελάχιστο του  $A$  θα κοιτάξουμε μέσα στον  $U$ . Θεωρούμε το σύνολο

$$B = \{x \in U \mid (0, x) \in A\}.$$

Σε αυτή την περίπτωση το  $B$  είναι ένα μη κενό υποσύνολο του  $U$  και συνεπώς υπάρχει το  $\min B \in U$ . Δείχνουμε ότι  $(0, \min B) = \min A$ , όπου το πρώτο minimum λαμβάνεται μέσα στον  $U$  ενώ το δεύτερο μέσα στον  $U + V$ . Για ευκολία συμβολίζουμε με  $\trianglelefteq$  τη διάταξη στον  $U + V$  και με  $\triangleleft$  το αυστηρό της μέρος.

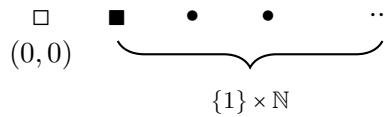
Επειδή  $\min B \in B$  έχουμε  $(0, \min B) \in A$ . Έστω  $(i, x) \in A$ , αν  $i = 0$  τότε  $x \in B$ , οπότε  $\min B \leq x$  και  $(0, \min B) \preceq (0, x) = (i, x)$ . Αν  $i = 1$  (και άρα  $x \in V$ ) τότε  $(0, \min B) \triangleleft (1, x) = (i, x)$ . Σε κάθε περίπτωση έχουμε  $(0, \min B) \preceq (i, x)$  για κάθε  $(i, x) \in A$ . Καταλήγουμε ότι  $(0, \min B) = \min A$ .

2η Περίπτωση:  $A \cap (\{0\} \times U) = \emptyset$ . Τότε  $A \subseteq \{1\} \times V$  και επομένως για να βρούμε το ελάχιστο του  $A$  θα πρέπει να κοιτάξουμε μέσα στον  $V$ . Θεωρούμε το σύνολο

$$C = \{y \in V \mid (1, y) \in A\}.$$

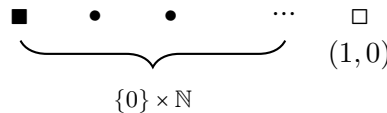
Αφού  $\emptyset \neq A \subseteq \{1\} \times V$  έχουμε  $C \neq \emptyset$ . Επομένως υπάρχει το  $\min C \in V$ . Δείχνουμε ότι  $(1, \min C) = \min A$ . Επειδή  $\min C \in C$  έχουμε  $(1, \min C) \in A$ . Έστω  $(i, x) \in A$ . Αν  $i = 0$  τότε  $x \in U$  οπότε  $A \cap (\{0\} \times U) \neq \emptyset$ , που είναι άτοπο γιατί είμαστε στη 2η Περίπτωση. Άρα  $i = 1$  και  $x \in V$ . Αφού  $(1, x) = (i, x) \in A$  έχουμε  $x \in C$  και άρα  $\min C \leq x$ . Επομένως  $(1, \min C) \leq (1, x)$ . Καταλήγουμε ότι  $(1, \min C) \leq (i, x)$  για κάθε  $(i, x) \in A$  και άρα  $(1, \min C) = \min A$ .

(v) Ο χώρος  $\{0\} + \mathbb{N} = (\{0\} \times \{0\}) \cup (\{1\} \times \mathbb{N}) = \{(0, 0)\} \cup (\{1\} \times \mathbb{N})$  είναι όμοιος με τον  $\mathbb{N}$ . Στην ουσία προσθέτουμε ένα στοιχείο στα αριστερά του  $\mathbb{N}$ , τότε ο καινούργιος χώρος έχει τη μορφή:



Την ίδια μορφή έχει και ο  $\mathbb{N}$ . Αυστηρά ορίζουμε την απεικόνιση  $\pi : \{(0, 0)\} \cup (\{1\} \times \mathbb{N}) \rightarrow \mathbb{N} : \pi(0, 0) = 0_{\mathbb{N}}$  και  $\pi(1, n) = n +_{\mathbb{N}} 1_{\mathbb{N}}$  όπου  $n \in \mathbb{N}$ . Τότε η  $\pi$  είναι η ζητούμενη ομοιότητα.

Από την άλλη ο χώρος  $\mathbb{N} + \{0\} = (\{0\} \times \mathbb{N}) \cup (\{1\} \times \{0\}) = (\{0\} \times \mathbb{N}) \cup \{(1, 0)\}$  έχει το  $(1, 0)$  ως οριακό σημείο:



Αυστηρά: αν  $(i, n) < (1, 0)$  τότε  $i = 0$  και επομένως  $(0, n) < (0, n +_{\mathbb{N}} 1_{\mathbb{N}}) < (1, 0)$ , άρα το  $(1, 0)$  δεν μπορεί να είναι ο επόμενος του  $(i, n)$ .

Ο δύο χώροι  $\mathbb{N} + \{0\}$  και  $\{0\} + \mathbb{N}$  δεν είναι όμοιοι γιατί αλλιώς θα είχαμε

$$\mathbb{N} + \{0\} =_o \{0\} + \mathbb{N} =_o \mathbb{N} =_o \{0\} \times \mathbb{N},$$

δηλαδή ο  $\mathbb{N} + \{0\}$  θα ήταν όμοιος με το γνήσιο αρχικό τμήμα του  $seg((1, 0)) = \{0\} \times \mathbb{N}$ . Αυτό όμως είναι άτοπο γιατί ένας καλά διατεταγμένος χώρος δεν μπορεί να είναι όμοιος με κάποιο γνήσιο αρχικό τμήμα του (γνωστό Θεώρημα).