

## Δικτυωτά

Μια **σχέση μερικής (ή ασθενούς) διάταξης** στο  $A$  είναι μια σχέση  $r$  στο  $A$  που ικανοποιεί τις επόμενες ιδιότητες :

i) **ανακλαστική** :  $(x, x) \in r$  ,  $\forall x \in A$

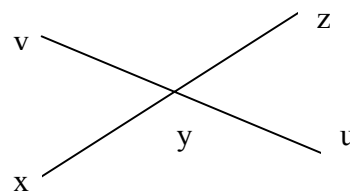
ii) **αντισυμμετρική** :  $(x, y) \in r \wedge (y, x) \in r \Rightarrow x = y$

iii) **μεταβατική** :  $(x, y) \in r$  ,  $(y, z) \in r \Rightarrow (x, z) \in r$

Τότε το ζεύγος  $(A, \leq)$  είναι ένα **μερικώς διατεταγμένο σύνολο** όταν

**Παρατήρηση 1.** Κάθε σχέση διάταξης « $<$ » σ'ένα σύνολο  $A$  «γεννά» μια σχέση « $\leq$ » μερικής διάταξης στο  $A$  ως εξής :  $x \leq y \Leftrightarrow x < y$  ή  $x = y$ . Και αντίστροφα, κάθε μερικής « $\leq$ » σ'ένα σύνολο  $A$  γεννά μια σχέση διάταξης στο  $A$  ως εξής:  $x < y \Leftrightarrow x \leq y$  και  $x \neq y$

Έτσι, για παράδειγμα, αν στη σχέση διάταξης του διαγράμματος προσθέσουμε τα ζεύγη  $(x, x)$ ,  $(z, z)$ ,  $(u, u)$ ,  $(v, v)$  δημιουργούμε μια μερική διάταξη στο σύνολο  $\{x, y, z, u, v\}$ .



Διάγραμμα 1

**Ορισμός 1.** Έστω  $(A, <)$  μερικώς διατεταγμένο σύνολο και  $B \subseteq A$ . Ορίζουμε

i)  $x = \text{άνω φράγμα του } B \Leftrightarrow \forall y \in B, y \leq x$  ( $x$  : επόμενο όλων)

ii)  $x = \text{κάτω φράγμα}$  του  $B \Leftrightarrow \forall y \in B, x \leq y$  ( $x$  : προηγούμενο όλων)

iii)  $x = \text{sup}(B)$  ή  $x = \vee B \Leftrightarrow x = \text{πρώτο στοιχείο του συνόλου των άνω φραγμάτων} \Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} \forall y \in B, y \leq x \\ \forall z \in A, z = \text{άνω φραγμα} \Rightarrow x \leq z \end{cases}$$

iv)  $x = \text{inf}(B)$  ή  $x = \wedge B \Leftrightarrow x = \text{τελευταίο στοιχείο του συνόλου των κάτω φραγμάτων} \Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} \forall y \in B, x \leq y \\ \forall z \in A, z = \text{κάτω φραγμα} \Rightarrow z \leq x \end{cases}$$

**Παρατήρηση 2.** Αν το  $\text{sup}(B) \in B$  τότε είναι το τελευταίο (άρα και μέγιστο) στοιχείο του  $B$ .

Επίσης, αν το  $\text{inf}(B) \in B$ , τότε είναι το πρώτο (άρα και ελάχιστο) στοιχείο του  $B$ .

**Παράδειγμα 1:** Στο Διάγραμμα 1 έχουμε:

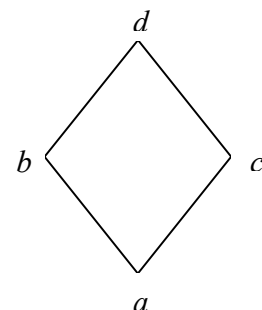
$$\begin{aligned} \nexists \text{inf} \{ x, s, u \} \\ \text{inf} \{ y, z, \omega \} = x \\ \text{sup} \{ y, z, \omega \} = \omega \end{aligned}$$

**Ορισμός 2.** Κάθε μερικώς (ασθενώς) διατεταγμένο σύνολο  $(A, \leq)$  είναι **δικτυωτό** αν για οποιαδήποτε  $x, y \in A$  υπάρχουν τα  $\text{inf}(x, y) = x \wedge y$  και  $\text{sup}\{x, y\} = x \vee y$ .

**Παρατήρηση 3.** Κάθε ολικά μερικώς διατεταγμένο σύνολο είναι δικτυωτό, όχι αντίστροφα.

Στο διάγραμμα 2, αν  $X = \{a, b, c, d\}$  το ζεύγος  $(X, <)$  αποτελεί δικτυωτό, αλλά δεν είναι ολικά μερικώς διατεταγμένο.

Για παράδειγμα,  $b \wedge c = a$ ,  $b \vee c = d$ ,  $c \wedge a = a$ ,  $b \vee d = d$ .



Διάγραμμα 2

**Ορισμός 3.** Κάθε δικτυωτό  $(a, \leq)$  λέγεται **πλήρες**, αν κάθε μη κενό υποσύνολο του έχει  $\sup$  και  $\inf$ .

**Παράδειγμα 2.** Το  $(X, <)$  στο Διάγραμμα 2 αποτελεί ένα πλήρες δικτυωτό.

**Παράδειγμα 3.** Να δείξετε ότι το σύνολο  $F$  όλων των πεπερασμένων υποσυνόλων ενός συνόλου  $X$  είναι δικτυωτό.

**Απάντηση :** Αν  $A, B \subseteq X$  τότε υπάρχει το  $\inf\{A, B\} = A \cap B$  και υπάρχει το  $\sup\{A, B\} = A \cup B$  καθώς τα  $A \cap B$  και  $A \cup B$  είναι πεπερασμένα.

Όμως το  $F$  δεν είναι πλήρες αφού για  $A_i \in F$ , η  $\cup A_i$ , οσωνδήποτε πεπερασμένων συνόλων, δεν είναι κατανάγκη πεπερασμένο σύνολο. Ενώ η  $\cap A_i$ ,  $A_i \in F$ , είναι πεπερασμένο σύνολο και επομένως ορίζεται το  $\inf\{A_i / i \in I, A_i \subset X\} = \cap A_i$ .

**Παράδειγμα 4.** Κάθε πεπερασμένο δικτυωτό είναι πλήρες.

**Απάντηση** Πράγματι, έστω το πεπερασμένο δικτυωτό  $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$  και  $A = \{x_{k_1}, x_{k_2}, \dots, x_{k_s}\}$  ένα υποσύνολο του  $X$ , με  $x_{k_j}$ , κάποια από τα στοιχεία του  $X$ .

Έστω ότι το σύνολο  $A$  δεν έχει π.χ.  $\sup A$ , οπότε  $\nexists y : x_{k_j} \leq y, \forall 1 \leq j \leq s$ .

Δηλαδή υπάρχει ένα τουλάχιστον στοιχείο  $x_{k_\lambda} \in A, 1 \leq \lambda \leq s$ , του οποίου το  $\sup$  με κάποιο άλλο στοιχείο του  $X$  δεν υπάρχει (γιατί τότε θα διαλέγαμε εκείνο ως  $\sup A$ ). Αυτό όμως αντιφάσκει στο γεγονός ότι το  $X$  αποτελεί δικτυωτό. Επομένως το υποσύνολο  $A$  του  $X$  έχει  $\sup$ .

Όμοια θα μπορούσε να ελέγξει κάποιος και την ύπαρξη του  $\inf A$ .

Και τελικά συμπεραίνουμε ότι κάθε πεπερασμένο δικτυωτό είναι πλήρες.

**Παράδειγμα 5.** Να δειχθεί ότι

$$a \vee (b \vee c) = (a \vee b) \vee c$$

**Απάντηση.** Θα δείξουμε αρχικά ότι  $\sup\{\{a, b\}, c\} = \sup\{a, b, c\}$

Έστω  $x = \sup\{a, b\}$  και  $y = \sup\{x, c\}$ , τότε

$$x \leq y \text{ και } c \leq y$$

αλλά και

$$a \leq x, \quad b \leq x$$

δηλαδή  $y$  είναι ένα άνω φράγμα του  $\{a, b, c\}$ .

Αν  $z$  ένα άλλο άνω φράγμα του  $\{a, b, c\}$  τότε  $z$  είναι άνω φράγμα του  $\{x, y\}$ . Επομένως,  $x \leq z$  και σαν άνω φράγμα του  $\{a, b, c\}$  είναι  $c \leq z$ . Άρα,  $y \leq z$ , δηλαδή  $y = \sup\{a, b, c\}$ .

Όμοια δείχνεται ότι  $\sup\{a, \sup\{b, c\}\} = \sup\{a, b, c\}$  και αποδεικνύεται έτσι το ζητούμενο.

**Παράδειγμα 6.** Ναδειχθεί ότι

$$a \wedge (a \vee b) = a \text{ και } a \vee (a \wedge b) = a$$

**Απάντηση.** Ισχύει ότι  $a \leq a \vee b$  και  $a \wedge b \leq a$ , οπότε  $a \vee (a \wedge b) = a$ . Επομένως προκύπτει το ζητούμενο.

**Ορισμός 4.** Ένα δικτυωτό  $(A, \leq)$  ονομάζεται **επιμεριστικό** αν ισχύουν:

- i)  $a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c) \quad \forall a, b, c \in A$  και
- ii)  $a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c) \quad \forall a, b, c \in A$

**Πρόταση :** Οι συνθήκες (i) και (ii) του ορισμού 4 είναι ισοδύναμες .

**Απόδειξη.** Θα δείξουμε αρχικά ότι (i)  $\Rightarrow$  (ii). Έχουμε

$$\begin{aligned} [(a \vee b) \wedge (a \vee c)] &= [(a \vee b) \wedge a] \vee [(a \vee b) \wedge c] = [a \wedge (a \vee b)] \vee [(a \vee b) \wedge c] = \\ a \vee [(a \vee b) \wedge c] &= a \vee [(a \wedge c) \vee (b \wedge c)] = a \vee (a \wedge c) \vee (b \wedge c) = \\ [a \vee (a \wedge c)] \vee (b \wedge c) &= a \vee (b \wedge c) \end{aligned}$$

Θα δείξουμε τώρα ότι (ii)  $\Rightarrow$  (i). Έχουμε

$$\begin{aligned}(a \wedge b) \vee (a \wedge c) &= [(a \wedge b) \vee a] \wedge [(a \wedge b) \vee c] = \\ & [a \vee (a \wedge b)] \wedge [c \vee (a \wedge b)] = a \wedge [c \vee (a \wedge b)] = \\ & a \wedge [(c \vee a) \wedge (c \vee b)] = [a \wedge (c \vee a)] \wedge (b \vee c) = a \wedge (b \vee c)\end{aligned}$$