

Άσκηση: Έστω A, B δύο σύνολα:

Να βρεθεί:

(i) $A \subseteq B \Leftrightarrow \mathcal{P}(A) \subseteq \mathcal{P}(B)$

(ii) $A = B \Leftrightarrow \mathcal{P}(A) = \mathcal{P}(B)$

(iii) $A \neq B \Leftrightarrow \mathcal{P}(A) \neq \mathcal{P}(B)$

Απόδειξη: Το (iii) είναι άμεσα συνέπεια από το (ii)

(i) \Rightarrow) Υποθέτουμε ότι $A \subseteq B$ κ' οπότε $\mathcal{P}(A) \subseteq \mathcal{P}(B)$

Έστω $X \in \mathcal{P}(A)$, τότε $X \subseteq A$ κ' εφόσον $A \subseteq B$

αποκρίνεται $X \subseteq B$, οπότε $X \in \mathcal{P}(B)$. Συνεπώς, $\mathcal{P}(A) \subseteq \mathcal{P}(B)$

\Leftarrow) Υποθέτουμε ότι $\mathcal{P}(A) \subseteq \mathcal{P}(B)$ να βρεθεί $A \subseteq B$

1ος τρόπος: Έχουμε ότι $A \subseteq A$, οπότε $A \in \mathcal{P}(A)$, άρα $A \in \mathcal{P}(B)$, οπότε $A \subseteq B$

2ος τρόπος: Έστω $x \in A$, τότε $\{x\} \subseteq A$, οπότε $\{x\} \in \mathcal{P}(A)$, άρα (από το $\mathcal{P}(A) \subseteq \mathcal{P}(B)$)

έχουμε $\{x\} \in \mathcal{P}(B)$, οπότε $\{x\} \subseteq B$, άρα $x \in B$. Άρα $A \subseteq B$

(ii) $A = B \Leftrightarrow A \subseteq B \wedge B \subseteq A \xrightarrow[\text{επίστροφο (i)}]{\Leftrightarrow} \mathcal{P}(A) \subseteq \mathcal{P}(B) \wedge \mathcal{P}(B) \subseteq \mathcal{P}(A) \Leftrightarrow \mathcal{P}(A) = \mathcal{P}(B)$

\Leftarrow

Να βρεθεί το σύνολο

$$\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset))))$$

$$\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}$$

$$\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset)) = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$$

$$\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset))) = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$$

$$\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset)))) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{d\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{a, d\}, \{b, c\}, \{b, d\}, \{c, d\},$$

$$\{a, b, c\}, \{a, b, d\}, \{a, c, d\}, \{b, c, d\}, \{a, b, c, d\}\}$$

Απόδειξη: (i) $x \in P(A) \cup P(B)$
 $\Rightarrow x \in P(A) \cup x \in P(B)$
 $\Rightarrow x \subseteq A \cup x \subseteq B$
 $\Rightarrow x \subseteq A \cup B$
 $\Rightarrow x \in P(A \cup B)$

(ii) \Leftarrow) Αν $A \subseteq B$, τότε $(A \cup B = B)$ κ' (όπως είδαμε μπροστά) $P(A) \subseteq P(B)$
 Άρα $P(A) \cup P(B) = P(B) = P(A \cup B)$

Ολοίως αν $B \subseteq A$

\Rightarrow Αντίσποδα, υποθέτουμε ότι $P(A) \cup P(B) = P(A \cup B)$ κ' θέλουμε να \emptyset
 $A \subseteq B$ ή $B \subseteq A$.

Υποθέτουμε ότι δεν ισχύει το ενατέρωθεν, δηλαδή ότι $A \not\subseteq B$ κ' $B \not\subseteq A$. Τότε
 $\exists x \in A$ με $x \notin B$ κ' $\exists y \in B$ με $y \notin A$. Τότε $x, y \in A \cup B$, άρα $\{x, y\} \in P(A \cup B)$,
 άρα $\{x, y\} \in P(A) \cup P(B)$, δηλαδή $\{x, y\} \in P(A)$ ή $\{x, y\} \in P(B)$. Δηλαδή:
 $\{x, y\} \subseteq A$ ή $\{x, y\} \subseteq B$

άρα, από $y \notin A$ άρα, από $\{x, y\} \subseteq A$ άρα, από $x \notin B$ άρα, από $\{x, y\} \subseteq B$.

Ενδιάως $A \subseteq B$ ή $B \subseteq A$

Σχέση: Σχέση είναι μία "διαδικασία" που μας επιτρέπει να συσχετί-
 σουμε τα στοιχεία δύο σταθερικών συνόλων (i) κ' του ίδιου συνόλου)

Αν π.χ. $A = \{a, b, \gamma, \delta\}$ είναι ένα σύνολο πρώτων φωνηέντων

$B = \{x, y, z, \omega\}$ είναι το σύνολο των τεσσάρων κωδικίων του πρώτου σταθμού.

ώστε:

- ο α έχει περάσει τα κωδικία x, y
- ο β έχει περάσει το κωδικίο y
- ο γ έχει περάσει τα κωδικία x, y, z

Ο σ δεν περιέχει κανένα ζεύγος

Έτσι χαρακτηρίζουμε τα στοιχεία του σύνολου A με τα στοιχεία του σύνολου B .
Αντί για την παραπάνω περιγραφή προτιμάμε να γράψουμε:

$$\sigma = \{ (a, x), (a, y), (b, y), (z, x), (z, y), (z, z) \}$$

ώστε το πρώτο στοιχείο κάθε διατεταγμένου ζεύγους αντιστοιχεί στο στοιχείο x το δεύτερο το ζεύγος του σ . Το σ είναι υποσύνολο του $A \times B$

Ορισμός: Σχέση σ από ένα σύνολο A σε ένα σύνολο B είναι ένα υποσύνολο του $A \times B$. [$\sigma \subseteq A \times B$]

Πολλές φορές το σύνολο σ των διατεταγμένων ζευγών λέγεται "σπίρδι" του σ

Συμβαίνει: Αν σ είναι μια σχέση σ $(x, y) \in \sigma$ λέμε ότι "το x συσχετίζεται με το y μέσω του σ " $x \sigma y$
Αντίστοιχα $(x, y) \in \sigma \Leftrightarrow x \sigma y$

Επίσης αντί του συμβόλου $(x, y) \notin \sigma$ μπορούμε να γράψουμε $x \not\sigma y$

Έστω $\sigma \subseteq A \times B$ μια σχέση

συνάρτηση π.α. του A σ συμβολίζουμε $D(\sigma)$

$$D(\sigma) = \{ x \in A \mid \exists y \in B \ x \sigma y \}$$

συνάρτηση π.α. του B σ σ συμβολίζουμε $R(\sigma)$

$$R(\sigma) = \{ y \in B \mid \exists x \in A \ (x, y) \in \sigma \}$$

Έτσι το π.α. του σ είναι το σύνολο των στοιχείων του A πρώτα μέσω διατεταγμένων ζευγών που ανήκουν στο σ .

Το π.α. του σ είναι το σύνολο των στοιχείων του B που αντιστοιχούν δεύτερα μέσω σ .

Στο παρακάτω n.x

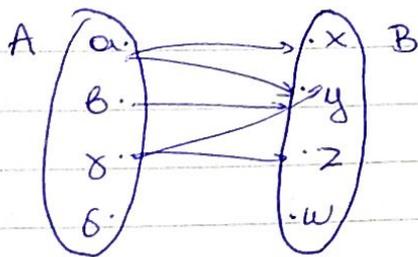
$$D(f) = \{a, b, \gamma\}$$

$$R(f) = \{x, y, z\}$$

ΠΑΡΑΤΗΡΗΣΗ: $x \notin D(f) \Leftrightarrow \forall y \in B \quad x \notin y$
 $y \in R(f) \Leftrightarrow \forall x \in A \quad x \notin y$

Μια σχέση $f \subseteq A \times B$ ορίζεται κ' ως το αλφάβητο $f: A \rightarrow B$

Πολλές φορές μια σχέση f παρουσιάζεται με δύο ξεχωριστά σύνολα με ένα βέλος $\forall a, b$ της f που ξεκινά από το πρώτο κ' καταλήγει στο δεύτερο στοιχείο.



Αντίστροφη μιας σχέσης

Αν $f \subseteq A \times B$ είναι μια σχέση.

αντιστρέφουμε τη δεύτερη κατάσταση των αντιστοιχίσεων βέγων της f προκύπτει μια νέα σχέση της οποίας αλφάβητος f^{-1} για την οποία $f^{-1} \subseteq B \times A$.

Η f^{-1} ονομάζεται αντιστροφή της f .

$$f^{-1} = \{(y, x) : (x, y) \in f\}$$

Έστω παρακάτω n.x

$$f^{-1} = \{(x, a), (y, a), (y, b), (x, \gamma), (y, \gamma), (z, \gamma)\}$$

ΠΑΡΑΤΗΡΗΣΕΙΣ

(i) $D(f^{-1}) = R(f)$

$$R(f^{-1}) = D(f)$$

(ii) $(f^{-1})^{-1} = f$