

01/11/2018

ΣΥΣΤΕΣ

Γενικά

Διμενείς συστήματα

Σύστημα κωδικοποίησης

Σύστημα (μηνύματος) διαστολής

Προβλ. Είναι μια "διαδικασία" που μας επιτρέπει να ερμηνεύουμε τα στοιχεία δύο διαφορετικών ή του ίδιου συνόλου.

Παράδειγμα

Αν $A = \{a, b, \gamma, \delta, \epsilon\}$ ένα σύνολο από πέντε τριψήφια φυσικά.

$B = \{x, y, z, w\}$ το σύνολο των τεσσάρων ψηφίων του πρώτου εξαψήφιου.

Μετά την εξεταστική έλαβε τα εξής αποτελέσματα

Ο α πήραε τα x, y, z

β y, z

γ x, y, z, w

δ $-$

ε y

Με αυτόν τον τρόπο ερμηνεύουμε στοιχεία του συνόλου Α με στοιχεία του συνόλου Β.

Αντί για την παραπάνω γραμμική περιγραφή μπορούμε να γράψουμε

$$\sigma = \left\{ (a, x), (a, y), (a, z), (b, y), (b, z), (\gamma, x), (\gamma, y), (\gamma, z), (\gamma, w), (\epsilon, y) \right\}$$

Με το πρώτο θεώρημα κλεισίματος διατεταγμένου ζεύγους φανερώνεται ότι τον φαινομενικά τον δεύτερο το κλεισίματος τριών με το 6 είναι υποσύνολο του $A \times B$.

Ορισμός: Έστω σ από ένα σύνολο A σε ένα σύνολο B είναι υποσύνολο του $A \times B$. ($\sigma \subseteq A \times B$).

Πολλές φορές το σύνολο σ των διατεταγμένων ζεύγους ονομάζεται και "γραφίματα της σχέσης σ ".

Δομώματα:

Αν $\sigma \subseteq A \times B$ είναι μια σχέση και $(x, y) \in \sigma$ τότε ότι "το x συνδέεται με το y μέσω της σχέσης σ και συμβολίζεται $x \sigma y$ ".

Αντίστροφο $(x, y) \in \sigma \Leftrightarrow x \sigma y$
Επίσης ανι του συμβολισμού $(x, y) \in \sigma$ γράφεται $x \sigma y$.

Ορισμός:

Έστω A, B δύο σύνολα και $\sigma \subseteq A \times B$ μια σχέση.

Πεδίο Ορισμού: $D(\sigma)$ της σχέσης σ είναι το σύνολο
 $D(\sigma) = \{x \in A : \exists y \in B \text{ ώστε } (x, y) \in \sigma\}$.

Πεδίο Τιμών: $R(\sigma)$ μιας σχέσης σ είναι το σύνολο
 $R(\sigma) = \{y \in B : \exists x \in A \text{ ώστε } (x, y) \in \sigma\}$.

Ένα τριώντο επίθετο $D(\sigma)$ της σ είναι το σύνολο των στοιχείων του A που είναι πρώτοι μέλη διατεταγμένου ζεύγους που ανήκουν στη σ . $(\sigma \neq \emptyset) \Rightarrow A$ ως σύνολο

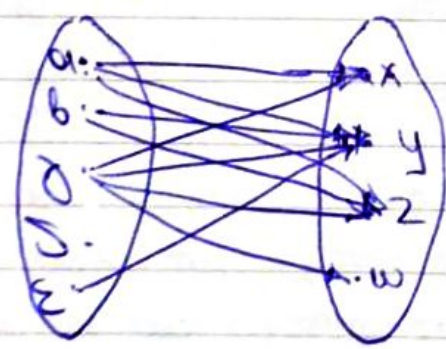
Ένα τριώντο τύπου $R(\sigma)$ της σ είναι το σύνολο των στοιχείων του B που είναι δεύτερα μέλη διατεταγμένου ζεύγους που ανήκουν στη σ . $(\sigma \neq \emptyset) \Rightarrow A$ ως σύνολο

Ένα τριώντο παραδείγμα $D(\sigma) = \{x, y, z, w\}$

Παρατήρηση:

- $\forall \sigma \in A \times B$
- $x \in D(\sigma) \Rightarrow \forall y \in B \quad (x, y) \notin \sigma$
- $y \in R(\sigma) \Rightarrow \forall x \in A \quad (x, y) \notin \sigma$

→ Το ίδιο φαινόμενο για σχέση περιγράφεται με ένα βέλος διαγράμμα



Με ένα βέλος για κάθε διατεταγμένο ζεύγος που γεννιέται από το πρώτο στοιχείο και καταλήγει στο δεύτερο

Αντίστροφο μιας σχέσης

Αν $\sigma \subseteq A \times B$ μια σχέση αντιστρέφουμε, τη διαστρέφω, των διατεταγμένων ζευγών που ανήκουν στη σ τριγωνούμε μια νέα σχέση την οποία συμβολίζουμε σ^{-1}
 $\sigma^{-1} \subseteq B \times A$

Η σ^{-1} αντιστρέφει αντίστροφα της σχέσης σ .

$$\sigma^{-1} = \{ (κ, λ) \mid (λ, κ) \in \sigma \}$$

(αρκεί να $(λ, κ) \in \sigma^{-1} \iff (κ, λ) \in \sigma$)

Στο παρακάτω παράδειγμα $\sigma^{-1} = \{ (κ, α), (γ, α), (ζ, α), (γ, β), (ζ, β), (κ, γ), (κ, γ), (κ, ε) \}$

Παρατηρήσεις

- $D(\sigma^{-1}) = R(\sigma)$
- $R(\sigma^{-1}) = D(\sigma)$
- $(\sigma^{-1})^{-1} = \sigma$

Περιορισμός μιας σχέσης σ

Αν $\sigma \subseteq A \times B$ μια σχέση και $X \subseteq A$

τότε ο περιορισμός της σχέσης σ στο X είναι η σχέση $\sigma_X \subseteq X \times B$ που ορίζεται ως $\sigma_X = \sigma \cap (X \times B)$

Δύο προσηγορευμένα παραδείγματα αν $X = \{a, b, \varepsilon\}$ τότε
 $\sigma_X = \{(a, x), (a, y), (a, z), (b, y), (b, z), (\varepsilon, y)\}$

Πρόταση: Έστω $\sigma \subseteq A \times B$, $g \subseteq A \times B$ δύο σχέσεις (από το A στο B).

- (i) $\sigma \subseteq g \Leftrightarrow \sigma^{-1} \subseteq g^{-1}$
 (ii) $D(\sigma) \cup D(g) \subseteq D(\sigma \cup g)$ και έχει ισχύει πάντοτε η ισότητα.
 (iii) $R(\sigma) \cup R(g) \subseteq R(\sigma \cup g)$ " " " " " " " "
 (iv) $(\sigma \cup g)^{-1} = \sigma^{-1} \cup g^{-1}$

- (v) $(\sigma \cap g)^{-1} = \sigma^{-1} \cap g^{-1}$
 (vi) $(\sigma \setminus g)^{-1} = \sigma^{-1} \setminus g^{-1}$
 (vii) $(\sigma \Delta g)^{-1} = \sigma^{-1} \Delta g^{-1}$

(viii) Αν $A = B$ και $\sigma \subseteq \sigma^{-1}$
 τότε $\sigma = \sigma^{-1}$.

Απόδειξη

(i) \Rightarrow) Υποθέτουμε ότι $\sigma \subseteq g$
 Τότε για ζεύγη x, y
 $(x, y) \in \sigma^{-1} \Rightarrow (y, x) \in \sigma \Rightarrow (y, x) \in g \Rightarrow (x, y) \in g^{-1}$
 Άρα $\sigma^{-1} \subseteq g^{-1}$.

\Leftarrow) Υποθέτουμε ότι $\sigma^{-1} \subseteq g^{-1}$.
 Τότε για ζεύγη x, y
 $(x, y) \in \sigma \Rightarrow (y, x) \in \sigma^{-1} \Rightarrow (y, x) \in g^{-1} \Rightarrow (x, y) \in g$
 Άρα $\sigma \subseteq g$.

$$ii) \pi \in D(\sigma) - D(g)$$

$$\Rightarrow \pi \in D(\sigma) \wedge \pi \notin D(g)$$

$$\Rightarrow \exists y \in B (x, y) \in \sigma \quad \forall y \in B (x, y) \notin g$$

$$\Rightarrow \exists y \in B [(x, y) \in \sigma \wedge (x, y) \notin g]$$

$$\Rightarrow \exists y \in B (x, y) \in \sigma - g$$

$$\Rightarrow \pi \in D(\sigma - g)$$

$$\text{Άρα } D(\sigma) - D(g) \subseteq D(\sigma - g)$$

• Το επόμενο παραδείγμα δείχνει ότι δεν ισχύει πάντα η ισότητα

Ex

$$A = \{1, 2\} \quad B = \{a, b\}$$

$$\sigma = \{(1, a)\}$$

$$g = \{(1, b)\}$$

$$\sigma * g = \sigma = \{(1, a)\}$$

$$D(\sigma) = \{1\}, \quad D(g) = \{1\}$$

$$\text{Έχουμε } D(\sigma) - D(g) = \{1\} - \{1\} = \emptyset$$

$$D(\sigma - g) = \{1\}$$

(iii) Ορισμός

$$(iv) (x, y) \in (\sigma \circ g)^{-1} \Leftrightarrow (y, x) \in \sigma \circ g$$

$$\Leftrightarrow (y, x) \in \sigma \vee (y, x) \in g$$

$$\Leftrightarrow (x, y) \in \sigma^{-1} \vee (x, y) \in g^{-1}$$

$$\Leftrightarrow (x, y) \in \sigma^{-1} \circ g^{-1}$$

$$\text{Άρα } (\sigma \circ g)^{-1} = \sigma^{-1} \circ g^{-1}$$

$$v) (x, y) \in (\sigma \eta g)^{-1} \Rightarrow (y, x) \in \sigma \eta g$$

$$\Rightarrow (y, x) \in \sigma \wedge (y, x) \in \eta g$$

$$\Leftrightarrow (x, y) \in \sigma^{-1} \wedge (x, y) \in \eta^{-1} g^{-1}$$

$$\Rightarrow (x, y) \in \sigma^{-1} \eta g^{-1}$$

$$vi) (x, y) \in (\sigma \cdot g)^{-1} \Rightarrow (y, x) \in \sigma \cdot g$$

$$\Rightarrow (y, x) \in \sigma \wedge (y, x) \in g$$

$$\Rightarrow (x, y) \in \sigma^{-1} \wedge (x, y) \in g^{-1}$$

$$\Rightarrow (x, y) \in \sigma^{-1} \cdot g^{-1}$$

$$vii) (\sigma \Delta g)^{-1} = (\sigma \cdot g) \cup (g \cdot \sigma)^{-1} = (\sigma \cdot g)^{-1} \cup (g \cdot \sigma)^{-1} \stackrel{vii)}{=} A$$

$$\sigma^{-1} \cdot g^{-1} \cup (g^{-1} \cdot \sigma^{-1}) = \sigma^{-1} \Delta g^{-1}$$

viii) Αρκεί ν.δ.ο. ότι $\sigma^{-1} \subseteq \sigma$

Έστω οποιονδήποτε x, y

$$(x, y) \in \sigma^{-1} \Rightarrow (y, x) \in \sigma$$

$$\Rightarrow (y, x) \in \sigma^{-1} \Rightarrow (x, y) \in \sigma$$

Αρα $\sigma^{-1} \subseteq \sigma$

επίσης $\sigma \subseteq \sigma^{-1}$

Έτσι επίσης $\sigma \subseteq \sigma^{-1}$ και $\sigma^{-1} \subseteq \sigma$ συμπεραίνουμε ότι

$$\sigma = \sigma^{-1}$$