

ΣΤΟΙΧΕΙΑ ΛΟΓΙΚΗΣ ΚΑΙ ΘΕΩΡΙΑΣ ΣΥΝΔΑΩΝ
ΑΣΚΗΣΕΙΣ ΓΙΑ ΤΟ ΣΗΜΙΤΙ 2.
24/3/2015.

Σημείωση. Οι ράσους πρέπει να παραδοθούν σε διδάσκοντα πριν από το μάθημα της Συντήρεις, 30/3/2015. Η παράδοση μπορεί να γίνει σε γραφείο των διδάσκοντα ή στην αίθουσα διδακτικής (γριν από την έναρξη των μαθήματος).

Άσκηση 1. Έστω R η σχέση σε σύνορο των φυσικών αριθμών που ορίζεται ως

$$R = \{(x, y) \mid 2x + 4y = 16\}.$$

Βρείτε τα στοιχεία της R . Ποιο είναι το πεδίο οριοποίησης και ποιό το πεδίο τιμών; Βρείτε την αντιστροφή της R .

(1 ματ.)

Άσκηση 2. Έστω $A = \{1, 2\}$ και $B = \{a, b, c\}$. Πόσες σχέσεις περιέχουν από το A σε B ; Πόσες από αυτές είναι συμπτήσεις από το A σε B ; Για ποιές από τις συμπτήσεις οι αντιστροφές σχέσεις είναι και αυτές συμπτήσεις από το B σε A ;

(1,5 ματ.)

Άσκηση 3. Είναι αληθές και γενική η ιδέα ότι η κάθε σύνορο A λογίζεται $(A \times A) \cap (A' \times A') = \emptyset$;

(1,5 ματ.)

Άσκηση 4. Φείξτε ή αν η η απολαθήστε σύνορα A, B, C λογίζεται:

$$A \times (B \cap C) = (A \times B) \cap (A \times C).$$

(1,5 ματ.)

Άσκηση 5. Δώστε παραδείγμα σχέσης σε σύνορο $A = \{1, 2, 3, 4\}$ που είναι συμπτήση και ολική, αλλά όχι συμμετρική.

(1,5 ματ.)

Άσκηση 6. Έστω A το σύνολο $\{1, 2, 3, 4\}$.

- a) Βρείτε μια σχέση λοοδωμάτων στο A , που να περιέχει ακριβώς δέκα (10) διαφορετικά φτυά.
- b) Βρείτε τη διαφέρεια των επάγγελμά στο A και ~~διαφέρεια~~^{σχέση} αυτή.
(1,5 ματ.)

Άσκηση 7. Θεωρήστε τη σχέση R στο σύνολο $\{1, 2, 3, 4, \dots\}$ που ορίζεται ως εξής:

xRy ανν ο x είναι πολλαπλό πολιτικό.

Είναι η R ανακριθεσιμή; Συμμετρική; Μεταβατική; Ορική;
Είναι η R σχέση λοοδωμάτων στο σύνολο αυτό;

(1,5 ματ.)

ΣΤΟΙΧΕΙΑ ΛΟΓΙΚΗΣ ΚΑΙ ΘΕΩΡΙΑΣ ΣΥΝΟΛΩΝ
ΛΥΣΕΙΣ ΔΕΥΤΕΡΟΥ ΦΥΛΛΑΔΙΟΥ ΑΣΚΗΣΕΩΝ

Άσκηση 1. Για να βρούμε τα στοιχεία της R , δείξουμε τις γένοις της εξιώνων $2x+4y=16$, εξετάζοντας τις τις των x και των y μέτρα σε αντίστοιχα αριθμούς. Οι πιοι γένοι της εξιώνων είναι $\langle 0,4 \rangle, \langle 2,3 \rangle, \langle 4,2 \rangle, \langle 6,1 \rangle$, αλλα $R = \{ \langle 0,4 \rangle, \langle 2,3 \rangle, \langle 4,2 \rangle, \langle 6,1 \rangle \}$.

To πεδίο υπολογίας R είναι το αντίστοιχο πεδίο των περιέχει τους αριθμούς που εμφανίζονται ως πήδες συντεταγμένες, εκτός το πεδίο τιμών της R είναι το αντίστοιχο πεδίο των περιέχει τις διάφορες συντεταγμένες. Ετοιμάστε

$$\pi_0 \cdot R = \{0, 2, 4, 6\} \quad \text{και} \quad \pi_1 \cdot R = \{4, 3, 2, 1\}.$$

Η αριθμητική σχέση περιέχει τα στοιχεία της R με τις συντεταγμένες αντεπαραγόμενες. Ετοιμάστε

$$R^{-1} = \{ \langle 4,0 \rangle, \langle 3,2 \rangle, \langle 2,4 \rangle, \langle 1,6 \rangle \}.$$

Άσκηση 2. Το πλήθος των σχέσεων ανά το A σε B είναι το ίδιο με το πλήθος των υποσύγχρων των καρτερών γραμμών $A \times B$. Επιδή το A έχει 2 στοιχεία και το B έχει 3 στοιχεία, το αντίστοιχο $A \times B$ έχει $2 \cdot 3 = 6$ στοιχεία και αλλα το πλήθος των υποσύγχρων των $A \times B$, δηλαδή το πλήθος των στοιχείων των $P(A \times B)$ είναι $2^6 = 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 = 64$. Υπάρχουν γονίποι 64 σχέσεις ανά το A σε B .

Παρατητείτε ότι τα 64 σχέσεις αυτές είναι ουραρθροί, σκεπτόμενος ως εξής: για κάθε στοιχείο του A υπάρχουν 3 υποψήφιες τιμές, δηλ. οι a, b, c . Αφού υπάρχουν $3 \cdot 3 = 9$ ουραρθροί ανά το A σε B , αργού το πλήθος των ουραρθρών τιμών της ουραρθρούς που αντιστοιχούν σε 1 σχέση και τιμών της ουραρθρούς σε 2 είναι $3 \cdot 3$. Συμβολίζεται, ότι ουραρθροί ανά το A σε B είναι οι ακόλουθες:

$$f_1 = \{ \langle 1, a \rangle, \langle 2, a \rangle \}, f_2 = \{ \langle 1, a \rangle, \langle 2, b \rangle \}, f_3 = \{ \langle 1, a \rangle, \langle 2, c \rangle \} \\ f_4 = \{ \langle 1, b \rangle, \langle 2, a \rangle \}, f_5 = \{ \langle 1, b \rangle, \langle 2, b \rangle \}, f_6 = \{ \langle 1, b \rangle, \langle 2, c \rangle \}$$

$$f_7 = \{\langle 1, c \rangle, \langle 2, a \rangle\}, f_8 = \{\langle 1, c \rangle, \langle 2, b \rangle\}, f_9 = \{\langle 1, c \rangle, \langle 2, c \rangle\}.$$

Οι αρχικές οψές των συγχρόνων ανών είναι οι

$$f_1^{-1} = \{\langle a, 1 \rangle, \langle a, 2 \rangle\}, f_2^{-1} = \{\langle a, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle\}, f_3^{-1} = \{\langle a, 1 \rangle, \langle c, 2 \rangle\}$$

$$f_4^{-1} = \{\langle b, 1 \rangle, \langle a, 2 \rangle\}, f_5^{-1} = \{\langle b, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle\}, f_6^{-1} = \{\langle b, 1 \rangle, \langle c, 2 \rangle\}$$

$$f_7^{-1} = \{\langle c, 1 \rangle, \langle a, 2 \rangle\}, f_8^{-1} = \{\langle c, 1 \rangle, \langle b, 2 \rangle\}, f_9^{-1} = \{\langle c, 1 \rangle, \langle c, 2 \rangle\}.$$

Από αυτός, καφίσεις δεν είναι συμβολή από το Β στο Α.

Πράγματι, παρατημένη ότι οι διεσ των παραπάνω οψέων
υπάρχει συρχείο των $B = \{a, b, c\}$ των δεν ανενοχίζεται
οι καφίσεις την ους $A = \{1, 2\}$.

Άσκηση 3. Ας γνωστείς ότι ο λογιαρίστης δεν είναι αρντής.

Αρε υπάρχει κάποιο σύνορο Α μεταποτο λογίου
 $(A \times A) \cap (A' \times A') \neq \emptyset$.

Αυτό απαιτεί ότι υπάρχει τοπάχιας ένα διατεταγμένο
σύνορο των είναι κοινός ους διο σύνορα, δηλαδή υπάρχει
σύνορος $\langle a, b \rangle$ τέτοιο των $\langle a, b \rangle \in A \times A$ και $\langle a, b \rangle \notin A' \times A'$.
Από τον ορισμό των καρτερων προφέρεται, από απαιτεί
ότι $a \in A$ και $b \in A$ και ταυτόχρονα $a \in A'$ και $b \in A'$.

Συντονίστε $a \in A \cap A'$ και $b \in A \cap A'$. Όμως γνωστείς ότι
 $A \cap A' = \emptyset$, για καθε σύνορο Α. Ετοι είχανε καταλήξει οι
άπονο, οπότε, με βάση τη μέθοδο της αναγνώσης ους άπονο,
αποτελείται ότι η αρχική μοδόν δεν λογίου. Συντονίστε
είναι αρντής ότι για καθε σύνορο Α
 $(A \times A) \cap (A' \times A') = \emptyset$.

Άσκηση 4. Για να αποδείξεται το γνωστό, αρκεί, με βάση την
Αρχή της Έκπλοσης, να δει γνωστείς ότι
 $A \times (B \cap C) \subseteq (A \times B) \cap (A \times C)$ και
 $(A \times B) \cap (A \times C) \subseteq A \times (B \cap C)$.

Θα δείξουμε το πρώτο (το δύνεται αποδεκτήσεις όμορα).

Έστω γενικός $\langle a, b \rangle$ στοχεύει των καρτερων διαφένων $A \times (B \cap C)$. Τότε αντικατιθέται με $b \in B \cap C$, ή αντικατιθέται με ($b \in B$ και $b \in C$). Επειδή δημιουργείται ($a \in A$ και $b \in B$) και ($a \in A$ και $b \in C$), η έννοια $\langle a, b \rangle \in A \times B$ και $\langle a, b \rangle \in A \times C$, οπότε $\langle a, b \rangle \in (A \times B) \cap (A \times C)$, δηλ. το γινόμενο.

Άσκηση 5. Έστω R η οχήματος A που αναγνωρίζεται.

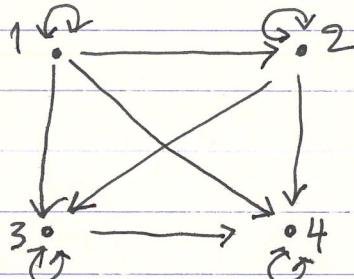
Για να είναι η R αναγνωρίζονται, πρέπει να περιλαμβάνει τα διάφορα των φύγων $\langle x, x \rangle$, οπου $x \in A$. Συντομότερα πρέπει να περιλαμβάνει τα διάφορα $\langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle$ και $\langle 4, 4 \rangle$.

Για να είναι η R ορική, πρέπει όχι τα διάφορα (διαφορετικά) στοχεύματα των A να οχτίζονται με ίδιο πόσο τρόπο, δηλαδή

- to 1 να οχτίζεται με to 2, to 3 και to 4
- to 2 να οχτίζεται με to 1, to 3 και to 4
- to 3 να οχτίζεται με to 1, to 2 και to 4
- to 4 να οχτίζεται με to 1, to 2 και to 3.

Για να μην είναι η R συμμετρική, πρέπει να υπάρχει το γάχι-σενάριο στα διάφορα στοχεύματα που οχτίζονται με τον ίδιο τρόπο, αλλά όχι με τον αλλο.

Προδιαγράφεται οι οχήματα R δινών στα οποία είναι η οχήματα



η, με συγχρηματικό σύμβολο λογισμού, η οχήματα

$$\{ \langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 1, 4 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 2, 4 \rangle, \langle 3, 4 \rangle, \langle 1, 1 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 3, 3 \rangle, \langle 4, 4 \rangle \}.$$

Σημείωση. Αν χρειάζεται να αναγνωρίζεται με τη μεταβατική ιδιότητα, αρκεί σεν αναγνέστει παθόγονο σχήμα επιφύλωσης.

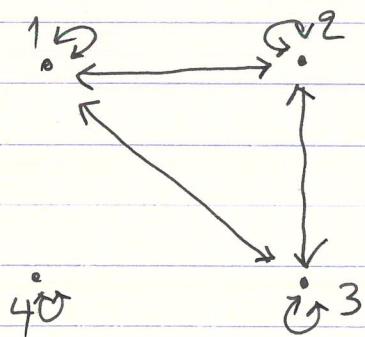
Άσκηση 6. α) Υποδειγματίζουμε μεταρχάς ότι μια σχέση R σε σύνολο A είναι σχέση λογιαριασμού, αν είναι ανακλαστική, αρμότερική και μεταβασική. Εօτι R η συνομιμότητα σχέσης.

Για να είναι η R ανακλαστική σε A , πρέπει να περιέχει τα σύνολα $\langle 1,1 \rangle, \langle 2,2 \rangle, \langle 3,3 \rangle$ και $\langle 4,4 \rangle$ (δες γύρω 'Άσκησης 5).

Για να είναι η R αρμότερική σε A , πρέπει, για κάθε σύνολο που ανήκει σεν R να ανήκει και το αντίστροφό του.

Για να είναι η R μεταβασική σε A , πρέπει, για οποιαδήποτε συνάρτηση $x, y, z \in A$, αν $\langle x, y \rangle \in R$ και $\langle y, z \rangle \in R$, τότε $\langle x, z \rangle \in R$.

Παρατηταντας υπόψη τα παραπάνω, καθώς και την απάριτη η R να περιέχει ακριβώς 10 διατεταρτίνα σύνολα, βρέθηκε ότι η αντίστροφη σχέση είναι σχέση λογιαριασμού σε A που περιέχει ακριβώς 10 συνάρτηση:



η, με αναγεννητικό αριθμητικό, η σχέση

$$R = \{ \langle 1,1 \rangle, \langle 2,2 \rangle, \langle 3,3 \rangle, \langle 4,4 \rangle, \langle 1,2 \rangle, \langle 2,1 \rangle, \langle 1,3 \rangle, \langle 3,1 \rangle, \langle 2,3 \rangle, \langle 3,2 \rangle \}.$$

6) Για να βρούμε τη διαμέριση που η R παράγει επάγει σε σύνολο A , θα βρούμε τις "κλάσεις λογιαριασμού" των συνάρτησην των A , δηλαδή για κάθε συνάρτηση $x \in A$ θα βρούμε το σύνολο των R -αργεντών του:

$$[1]_R = \{1, 2, 3\}$$

$$[2]_R = \{1, 2, 3\}$$

$$[3]_R = \{1, 2, 3\}$$

$$[4]_R = \{4\}.$$

Βγέτομε γιατίρ διανάρχων δύο (2) κλάσεις λογιαρίας,
δηλαδή τα αντρά $\{1, 2, 3\}$ και $\{4\}$. Άρα η διαφύτευση
του επάγγελματος R στον A είναι η ακόλουθη

$$A_R = \{\{1, 2, 3\}, \{4\}\}.$$

Άσκηση 7. Η R διαίτει αναγνωστική ανταντανάκλησης, αν και μόνον αν
ισχύει $\langle x, x \rangle \in R$, για κάθε $x \in \{1, 2, 3, \dots\}$, δηλαδή αν
ο x είναι πολλαπλός του x , για κάθε $x \in \{\dots\}$.

Περιγράψτε κάθε στοχείο των συνόρων $A = \{1, 2, 3, 4, \dots\}$ είναι
πολλαπλός του εαυτού του, άρα η R είναι αναγνωστική.
Η R διαίτει αρμονική ανταντανάκλησης, για κάθε $x, y \in A$, αν $\langle x, y \rangle \in R$
τότε $\langle y, x \rangle \in R$, δηλαδή αν, για κάθε $x, y \in A$,
αν ο x είναι πολλαπλός του y ,
τότε ο y είναι πολλαπλός του x .

Εύροξα βγέτομε ότι αυτό δεν ισχύει. Πράγματι, διατίταση
(π.χ.) $x=6$ και $y=3$, βγέτομε ότι

ο x είναι πολλαπλός του y ,

αλλά ο y δεν είναι πολλαπλός του x

(προσοχή: ο 6 είναι πολλαπλός του 3 , αλλά ο 3 είναι
διατάρετος και όχι πολλαπλός του 6)

Συνεπώς η R δεν είναι αρμονική.

Η R διαίτει μεταβατική ανταντανάκλησης, για κάθε $x, y, z \in A$, αν $\langle x, y \rangle \in R$
και $\langle y, z \rangle \in R$, τότε $\langle x, z \rangle \in R$, δηλαδή αν, για κάθε $x, y, z \in A$
αν ο x είναι πολλαπλός του y
και ο y είναι πολλαπλός του z ,
τότε ο x είναι πολλαπλός του z .

Βγέτομε ότι αυτό ισχύει. Πράγματι, αν ο x είναι πολλαπλός
του y και ο y είναι πολλαπλός του z , τότε υπάρχουν $k, l \in A$
ζεράδια των $x=k \cdot y$ και $y=l \cdot z$. Συνεπώς έχουμε ότι
 $x=k \cdot (l \cdot z) = (k \cdot l) \cdot z$,

δηλαδή ο x περιέχει και το z διατάρετο πολλαπλός του
του z μεταξύ $k \cdot l$. Άρα ο x είναι πολλαπλός του z .
Συνεπώς η σύνολη R είναι μεταβατική.

Με διερμήνεια ότι η R δεν είναι αρμοδιός σε A , προκύπτει ότι η R δεν είναι σχετική λογικοποίηση σε A .

Εξετάζουμε, τέλος, αν η R είναι σχετική. Η R δεν είναι σχετική σε σύνορο A αν και μόνο $x, y \in A$ (διαφορετικά) λογίζει $\langle x, y \rangle$ στη $\langle y, x \rangle$, $x, y \in R$. Με άλλα λόγια, η R δεν είναι σχετική σε A αν, για οποιαδήποτε συγχώνεια x, y των A (διαφορετικά), ο x είναι πολλαπλός του y ή ο y είναι πολλαπλός του x . Βγέρουμε δημοσίως ότι αυτό δεν λογίζει παραγόντες, π.χ. ως x το 3 και ως y το 5, διαπιστεύουμε ότι σύμφωνα με το 3 είναι πολλαπλός του 5 σύμφωνα με το 5 πολλαπλός του 3 (εννοούμε βέβαια "ακέρατο πολλαπλό"). Συνεπώς η R δεν είναι σχετική.