



Σχεσιακός Λογισμός

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010

Ευαγγελία Πιτουρά

1

Εισαγωγή



Σχεσιακό Μοντέλο

■ Τυπικές Γλώσσες Ερωτήσεων

Σχεσιακή Άλγεβρα

Σχεσιακός Λογισμός Πλειάδων

Σχεσιακός Λογισμός Πεδίου

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010

Ευαγγελία Πιτουρά

2

Σχεσιακός Λογισμός



- σχεσιακή άλγεβρα: περιγράφει τον τρόπο (τα βήματα) για να πάρουμε την απάντηση σε μια ερώτηση - δηλαδή, το **πως**

- **procedural** (διαδικαστική)

παρέχει ένα σύνολο από πράξεις

μία ερώτηση στη σχεσιακή άλγεβρα είναι μια ακολουθία από πράξεις που προσδιορίζει ρητά τη σειρά εκτέλεσης των πράξεων και καθορίζει μια στρατηγική αποτίμησης

- σχεσιακός λογισμός: περιγραφή του **ΤΙ** θέλουμε

- **declarative** (μη διαδικαστική)

(βάση για QBE)

Εισαγωγή



• Ο **σχεσιακός λογισμός** (**πλειάδων/πεδίου**) βασίζεται στον προσδιορισμό ενός πλήθους τιμών πλειάδων (γνωρισμάτων):

«Δώσε μου τις πλειάδες που ικανοποιούν μια συνθήκη»

- Κάθε πλειάδα έχει πεδίο τιμών μια συγκεκριμένη σχέση μιας βδ
- Η ερώτηση δίνει τη συνθήκη ως μια λογική έκφραση

Δυο προσαρμογές (με βάση το από που παίρνουν τιμές οι μεταβλητές):

- σχεσιακός λογισμός πλειάδων
- σχεσιακός λογισμός πεδίου

Γενική Μορφή Σχεσιακού Λογισμού Πλειάδων



$\{t \mid \text{COND}(t)\}$ (όπου t μεταβλητή πλειάδων)

t είναι μια **μεταβλητή πλειάδων** (σχέση) και $\text{COND}(t)$ είναι ένας τύπος (formula) που περιγράφει την t

Αποτέλεσμα είναι το σύνολο όλων των πλειάδων t για τις οποίες η συνθήκη $\text{COND}(t)$ είναι TRUE

π.χ., $\{t \mid \text{Ηθοποιός}(t)\}$

Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος)
 Παιζει (Όνομα, Τίτλος, Έτος)
 Ηθοποιός (Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης, Σύζυγος-Ηθοποιού)

Ποια σχέση

Ποια γνωρίσματα (project)

Ποια συνθήκη

Σημείωση: μια μεταβλητή πλειάδων t παίρνει τιμές από όλες τις δυνατές τιμές του κόσμου μας, αν $R(t)$, τότε true αν t ανήκει στην R

Παράδειγμα

t.Διάρκεια το γράφαμε και t[Διάρκεια]

{ t .Τίτλος, t .Έτος | Ταινία(t) and t .Διάρκεια > 100}

▪ Για κάθε μεταβλητή πλειάδων t , τη σχέση τιμών $R(t)$
 ▪ Μια συνθήκη για την επιλογή ενός συγκεκριμένου συνδυασμού πλειάδων (η συνθήκη αποτιμάται για κάθε πιθανό συνδυασμό πλειάδων)
 ▪ Τα ζητούμενα γνωρίσματα που θα ανακτηθούν

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010

Ευαγγελία Γιτουρά

6

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010: Σχεσιακός Λογισμός

3



Τυπικός Ορισμός

$\{t_1.A_1, t_2.A_2, \dots, t_n.A_n \mid \text{COND}(t_1, t_2, \dots, t_n, t_{n+1}, t_{n+2}, \dots, t_{n+m})\}$

t_1, t_2, \dots, t_{n+m} : μεταβλητές πλειάδων

A_1, A_2, \dots, A_n : γνωρίσματα

COND μια συνθήκη ή **τύπος** του σχεσιακού λογισμού πλειάδων

Τυπικός Ορισμός (συνέχεια)

Ένας **τύπος (formula)** του σχεσιακού λογισμού πλειάδων αποτελείται από άτομα

Άτομα του σχεσιακού λογισμού πλειάδων:

- $R(t_i)$: R όνομα σχέσης, t_i μεταβλητή πλειάδων, προσδιορίζει ότι το πεδίο τιμών της πλειάδας είναι η σχέση R
- $t_i.A \text{ opt } t_j.B$
- $t_i.A \text{ opt } c \text{ } \& \text{ } c \text{ opt } t_i.A$

opt : = < > ≠ ≤ ≥

c : σταθερά

A, B : γνωρίσματα



Τυπικός Ορισμός (συνέχεια)

Κάθε άτομο αποτιμάται σε true ή false (τιμή αληθείας) του ατόμου

Κάθε **τύπος** κατασκευάζεται από ένα ή περισσότερα άτομα

- Κάθε άτομο είναι ένας τύπος
- ($F_1 \text{ and } F_2$)
- ($F_1 \text{ or } F_2$)
- $\text{not}(F_1)$

Τυπικός Ορισμός (συνέχεια)

Επίσης:

- ($\exists \tau$) (Φ)
- ($\forall \tau$) (Φ)

Ελεύθερη και δεσμευμένη μεταβλητή

Με απλά λόγια, δεσμευμένη αν ποσοδεικτείται

Οι μόνες ελεύθερες μεταβλητές πλειάδων του σχεσιακού λογισμού θα πρέπει να είναι αυτές που εμφανίζονται στα αριστερά του |

- **Υποσύνολο της κατηγορηματικής λογικής πρώτου βαθμού**



Σχεσιακός Λογισμός Πλειάδων

Υπενθύμιση:

- **DeMorgan**: $P1 \text{ and } P2 \equiv \text{not}(\text{not}(P1) \text{ or } \text{not}(P2))$
- **Implication**: $P1 \Rightarrow P2 \equiv \text{not}(P1) \text{ or } P2$
- **Διπλή άρνηση**:

$$(\forall t) P(t) \equiv \text{not}(\exists t) (\text{not } P(t))$$

"every human is mortal: no human is immortal"

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010

Ευαγγελία Πιτουρά

11



Παράδειγμα

Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος)
Παιζει(Όνομα, Τίτλος, Έτος)
Ηθοποιός(Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης, Σύζυγος-Ηθοποιού)

Παράδειγμα (επιλογή, προβολή): Τα ονόματα ηθοποιών που γεννήθηκαν μετά το 1980

{t.Όνομα |
Ηθοποιός(t) and t.Έτος-Γέννησης > 1980}

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010

Ευαγγελία Πιτουρά

12

Παράδειγμα



Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος)
Παιζει(Όνομα, Τίτλος, Έτος)
Ηθοποιός(Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης, Σύζυγος-Ηθοποιού)

Παράδειγμα (συνένωση): Το όνομα και η διεύθυνση των ηθοποιών που έπαιξαν στη ταινία «Νύφες» του 2004

{t.Όνομα, t.διεύθυνση |

Ηθοποιός(t) and

(($\exists d$) (Παιζει(d) and d.Τίτλος = 'Νύφες' and d.Έτος = 2004 and
d. Όνομα-Ηθοποιού = t. Όνομα)))}

Συνθήκη συνένωσης

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010

Ευαγγελία Πιτουρά

13

Παράδειγμα



Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος)
Παιζει(Όνομα, Τίτλος, Έτος)
Ηθοποιός(Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης, Σύζυγος-Ηθοποιού)

Παράδειγμα (συνένωση): Το όνομα και η διεύθυνση των ηθοποιών που έπαιξαν στη ταινία «Νύφες» του 2004

{d.Όνομα-Ηθοποιού, t.διεύθυνση |

Ηθοποιός(t) and Παιζει(d) and d.Τίτλος = 'Νύφες' and d.Έτος = 2004
and d. Όνομα-Ηθοποιού = t. Όνομα}

Δυο διαφορετικές (ελεύθερες) μεταβλητές πλειάδων

Η συνθήκη αποτιμάται για κάθε συνδυασμό πλειάδων που ανατίθεται στο d και t.

Προτιμήστε εκφράσεις με μια μεταβλητή στα αριστερά του |

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010

Ευαγγελία Πιτουρά

14

Παράδειγμα



Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος)
 Παιζει(Όνομα, Τίτλος, Έτος)
 Ηθοποιός(Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης, Σύζυγος-Ηθοποιού)

Παράδειγμα (Διαφορά): Τα ονόματα ηθοποιών που δεν έπαιξαν στην ταινία American Beauty του 1999

{t.Όνομα |

Ηθοποιός(t) and (not ((\exists d) (Παιζει(d) and
 d.Τίτλος = 'American Beauty' and d.Έτος = 1999 and
 d.Όνομα-Ηθοποιού = t. Όνομα)))}

Χρήση του \forall :

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010

Ευαγγελία Πιτουρά

15

Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος)
 Παιζει(Όνομα, Τίτλος, Έτος)
 Ηθοποιός(Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης, Σύζυγος-Ηθοποιού)

Παράδειγμα



Παράδειγμα (Διαφορά): Τα ονόματα ηθοποιών που δεν έπαιξαν στην ταινία American Beauty του 1999

Χρήση του \forall

Χρειάζεται ιδιαίτερη προσοχή, πρέπει να είναι true για όλες τις δυνατές πλειάδες

{t.Όνομα |

Ηθοποιός(t) and ((\forall d) (not(Παιζει(d)) or
 (d.Όνομα-Ηθοποιού ≠ t. Όνομα or

d.Τίτλος ≠ 'American Beauty' or d.Έτος ≠ 1999))))}

$(\forall t) P(t) \equiv \text{not } (\exists t) (\text{not } P(t))$
 $(\exists t) (P(t)) \equiv \text{not } (\forall t) (\text{not } P(t))$

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010

Ευαγγελία Πιτουρά

16



Ασφαλείς Εκφράσεις

Πρέπει να αποτιμάται σε πεπερασμένο αριθμό πλειάδων
Παράδειγμα μη ασφαλούς: $\{\dagger \mid \text{not}(\text{Ηθοποιός}(\dagger))\}$

Πεδίο ορισμού μιας έκφρασης P : σύνολο τιμών που αναφέρονται στο P , δηλαδή οι τιμές που εμφανίζονται άμεσα στο P (ως σταθερές) και οι τιμές πλειάδων σχέσεων που εμφανίζονται στο P

Ασφαλής: τιμές στο αποτέλεσμα από το πεδίο ορισμού

Σχεσιακός Λογισμός Πεδίου

Διαφορά από το σχεσιακό λογισμό πλειάδων: **οι μεταβλητές είναι απλές τιμές του πεδίου ορισμού των γνωρισμάτων**

$\{x_1, x_2, \dots, x_n \mid \text{COND}(x_1, x_2, \dots, x_n, x_{n+1}, x_{n+2}, \dots, x_{n+m})\}$

x_1, x_2, \dots, x_n : μεταβλητές πεδίου τιμών που παίρνουν τιμές από πεδία ορισμού γνωρισμάτων

COND μια συνθήκη ή **τύπος** του σχεσιακού λογισμού πεδίων



Σχεσιακός Λογισμός Πεδίων

Άτομα του σχεσιακού λογισμού πεδίου

- $R(x_1, x_2, \dots, x_n)$: R όνομα σχέσης n -οστού βαθμού
Για συντομία $\{x_1 x_2 \dots x_n \mid R(x_1, x_2, \dots, x_n)\}$
αντί του $\{x_1, x_2, \dots, x_n \mid R(x_1, x_2, \dots, x_n)\}$
- $x_i \text{ opt } x_j$
- $x_i \text{ opt } c \quad \text{ή} \quad c \text{ opt } x_i$



Σχεσιακός Λογισμός Πεδίων

Κάθε **Τύπος** κατασκευάζεται από ένα ή περισσότερα άτομα

Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος)
Παιζει(Όνομα, Τίτλος, Έτος)
Ηθοποιός(Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης, Σύζυγος-Ηθοποιού)



Σχεσιακός Λογισμός Πεδίου

Παράδειγμα: Το όνομα και η διεύθυνση όλων των ηθοποιών που έπαιξαν στη ταινία «Νύφες» του 2004

{t.Όνομα, t.Διεύθυνση |

Ηθοποιός(t) and

πλειάδων

(($\exists d$) (Παιζει(d) and d.Τίτλος = 'Νύφες' and d.Έτος = 2004 and
d. Όνομα-Ηθοποιού = t. Όνομα)))}

{o, d | Ηθοποιός(o,d) and

πεδίου

(($\exists q$) ($\exists r$) ($\exists s$) (Παιζει(q,r,s) and r = 'Νύφες' and s = 2004 and
q = o)))}

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010

Ευαγγελία Γιτουρά

21

Σχεσιακός Λογισμός

- **Ισοδυναμία = ίδια εκφραστική δύναμη**

όποια ανάκτηση μπορεί να προσδιοριστεί σε σχεσιακή
άλγεβρα μπορεί και σε σχεσιακό λογισμό και
αντιστρόφως

σχεσιακά πλήρης γλώσσα

Βάσεις Δεδομένων 2009-2010

Ευαγγελία Γιτουρά

22

ΠΡΟΤΙΜΑ(ΠΟΤΗΣ, ΜΤΤΥΡΑ)
ΣΥΧΝΑΖΕΙ(ΠΟΤΗΣ, ΜΑΓΑΖΙ)
ΣΕΡΒΙΡΕΙ(ΜΑΓΑΖΙ, ΜΤΤΥΡΑ)

Παράδειγμα



1. Τους πότες που συχνάζουν σε μαγαζιά που σερβίρουν μπύρα «Guinness»
2. Τα μαγαζιά που σερβίρουν μπύρα «Guinness» ή μπύρα «Leffe Brune» ή και τα δύο
3. Τα μαγαζιά που σερβίρουν μπύρα «Guinness» **και** μπύρα «Leffe Brune»
4. Τα μαγαζιά που σερβίρουν **μόνο** μπύρα «Guinness»
5. *Μαγαζιά που σερβίρουν **τουλάχιστον δύο** διαφορετικές μπύρες. (μόνο μία;)*
6. *Μαγαζιά που σερβίρουν **ακριβώς δύο** διαφορετικές μπύρες.*
7. *Τα μαγαζιά που σερβίρουν μπύρες που προτιμά ο πότης «Δημήτρης».*
8. *Τα μαγαζιά που σερβίρουν όλες τις μπύρες που προτιμά ο «Δημήτρης».*