



Ορισμοί Σχεσιακού Μοντέλου και Τροποποιήσεις Σχέσεων σε SQL

Εισαγωγή



Στα προηγούμενα μαθήματα:

Μοντελοποίηση

- Εννοιολογικός Σχεδιασμός Βάσεων Δεδομένων (με χρήση του Μοντέλου Οντοτήτων/Συσχετίσεων)
- Λογικός Σχεδιασμός Βάσεων Δεδομένων (με χρήση του Σχεσιακού Μοντέλου)
- Μετατροπή ανάμεσα στα μοντέλα

Θα δούμε κάποιες βασικές εντολές για τον ορισμό σχήματος και τη δημιουργία/τροποποίηση στιγμιότυπου



Πως θα υλοποιήσουμε (προγραμματίσουμε) την εφαρμογή μας χρησιμοποιώντας ένα σχεσιακό ΣΔΒΔ:

- Γλώσσα Ορισμού Δεδομένων (ΔΟΧ) (του σχήματος) <Data Definition Language (DDL)>
- Γλώσσα Χειρισμού Δεδομένων (ΓΧΔ) <Data Manipulation Language (DML)>
 - Γλώσσα Τροποποίησης (εισαγωγή, διαγραφή πλειάδων)
 - Γλώσσα Ερωτήσεων (Επερωτήσεων)

Οι γλώσσες ερωτήσεων απαντούν σε **ερωτήσεις** για τον παρόν στιγμιότυπο της βάσης δεδομένων (*querying*) - ανάκτηση δεδομένων (**θα τις δούμε αναλυτικά σε επόμενα μαθήματα**)



Βήματα Δημιουργίας και Χρήσης μιας (Σχεσιακής) Βάσης Δεδομένων

Σχεδιασμός Σχήματος

Δημιουργία Σχήματος χρησιμοποιώντας τη ΓΟΔ (DDL)

Μαζική Φόρτωση των αρχικών δεδομένων

⇒ Η βάση δεδομένων έχει δεδομένα

Repeat: εκτέλεση ερωτήσεων (select-from-where) και τροποποιήσεων (insert-delete-update) στη βάση δεδομένων

Η γλώσσα SQL



Η **SQL** είναι η γλώσσα για όλα τα εμπορικά σχεσιακά συστήματα διαχείρισης βάσεων δεδομένων αρχικά *Sequel* στην IBM ως μέρος του System R, τώρα SQL (Structured Query Language)

SQL-89, SQL-92, SQL-99 +++

Η SQL έχει διάφορα τμήματα:

- Γλώσσα Ορισμού Δεδομένων (ΓΟΔ)
- Γλώσσα Χειρισμού Δεδομένων (ΓΧΔ)
- Ενσωματωμένη Γλώσσα Χειρισμού Δεδομένων
- Ορισμό Όψεων
- Εξουσιοδότηση (authentication)
- Ακεραιότητα
- Έλεγχος Συναλλαγών

Η γλώσσα SQL

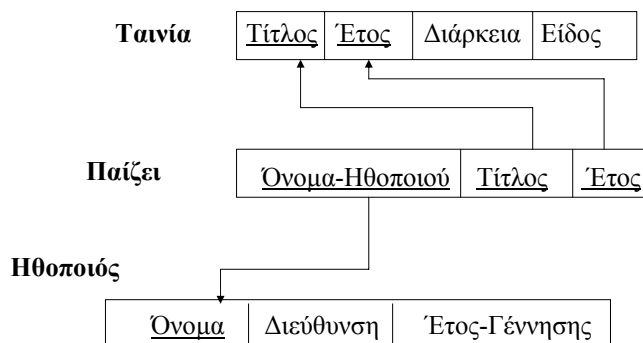


Συγκεκριμένα:

DDL (Data Definition Language) - ορισμός, δημιουργία, τροποποίηση και διαγραφή *σχήματος*.

DML (Data Manipulation Language) - ορισμός, δημιουργία, τροποποίηση, διαγραφή και **επιλογή** *δεδομένων (γλώσσα ερωτήσεων)*.

Προδιαγραφές ασφάλειας - χρήστες και δικαιώματα.



Μερικές Γενικές Παρατηρήσεις

Oracle SQL και η MySQL μερικές φορές δεν ακολουθούν ακριβώς τα standards - μερικές εντολές στις διαφάνειες μπορεί να μη «τρέχουν»

Κάποιες αποκλίσεις περιγράφονται στη web σελίδα του μαθήματος

Επίσης, "interactive" SQL - εντολές που πληκτρολογούνται μετά από το prompt και οι απαντήσεις εμφανίζονται στην οθόνη ως πίνακες

"Embedded" και "dynamic" SQL: θα τη δούμε στην (επόμενη) προγραμματιστική άσκηση



Ορισμός Σχήματος

Για κάθε σχεσιακό σχήμα μια **γλώσσα ορισμού δεδομένων**

1. Ορισμός σχήματος (όνομα στη σχεσιακή βάση δεδομένων)
2. Ορισμός των (σχημάτων) σχέσεων που αποτελούν τη βάση
Όνομα σχέσης, ονόματα και πεδία ορισμού των γνωρισμάτων, περιορισμοί ορθότητας
3. Ορισμοί πεδίων ορισμού



Γλώσσα Ορισμού Δεδομένων (ΓΟΔ)

Σχετικά με το λογικό σχήμα, η ΓΟΔ SQL υποστηρίζει τους ορισμούς:

- του **σχήματος** κάθε σχέσης
- του **πεδίου τιμών** κάθε γνωρίσματος
- των **περιορισμών ακεραιότητας**



Γενική Δομή Ορισμού

```
create table R(A1 D1, A2 D2, ..., An Dn),  
<περιορισμός-ακεραιότητας1>,  
...,  
<περιορισμός-ακεραιότηταςk>
```

όπου **R** είναι το όνομα της σχέσης, **A_i** τα ονόματα των γνωρισμάτων, και **D_i** οι τύποι των αντίστοιχων πεδίων τιμών.



Τύποι Πεδίου Ορισμού

Για τον ορισμό του πεδίου ορισμού, οι διαθέσιμοι built-in τύποι περιλαμβάνουν - *περισσότερα στο βιβλίο και στη σελίδα του μαθήματος*:

char(n) (σταθερού μήκους)
varchar(n)
int
smallint
numeric(p, d) (d από τα p ψηφία είναι στα δεξιά της υποδιαστολής)
real, double precision
float(n)
date (ημερομηνία)
time (ώρα)



Ο ορισμός πεδίου μπορεί να περιέχει τον προσδιορισμό **not null** και **default** τιμή



Παράδειγμα

```
CREATE TABLE Ταινία
(Τίτλος varchar(20) not null,
 Έτος int not null,
 Διάρκεια int,
 Είδος varchar(20),
 primary key (Τίτλος, Έτος));

CREATE TABLE Ηθοποιοί
(Όνομα varchar(20) not null,
 Διεύθυνση varchar(15),
 Έτος-Γέννησης int,
 primary key (Όνομα),
 check (Έτος-Γέννησης >= 1800));

CREATE TABLE Παίζει
(Όνομα varchar(20) not null,
 Τίτλος varchar(20) not null,
 Έτος int not null,
 primary key (Όνομα, Τίτλος, Έτος),
 foreign key (Όνομα) references Ηθοποιοί(Όνομα),
 foreign key (Τίτλος, Έτος) references Ταινία(Τίτλος, Έτος);
```

Ορισμός σχήματος σχέσης
Όνομα σχέσης + γνωρίσματα

Ορισμός Σχήματος: Περιορισμοί Ακεραιότητας



Επιτρεπτοί περιορισμοί ακεραιότητας είναι της μορφής:

- **primary key** ($A_{j1}, A_{j2}, \dots, A_{jn}$), (δεν επιτρέπονται επαναλαμβανόμενες τιμές και NULL τιμές)

για τον ορισμό του πρωτεύοντος κλειδιού

- **unique** ($A_{j1}, A_{j2}, \dots, A_{jn}$), (δεν επιτρέπονται επαναλαμβανόμενες τιμές; NULL τιμές επιτρέπονται (μόνο μία))

για τον ορισμό υποψηφίων κλειδιών

- **check P**

για τον ορισμό σημασιολογικών περιορισμών

- **foreign key** (A_i) **references** A_j

για τον ορισμό ξένου κλειδιού

Βάσεις Δεδομένων 2010-2011

Ευαγγελία Πιτουρά

15

Ορισμός Σχήματος



Παράδειγμα

```
CREATE TABLE Ταινία
(Τίτλος varchar(20) not null,
Έτος int not null,
Διάρκεια int,
Είδος varchar(20),
primary key (Τίτλος, Έτος));
```

Ορισμός πρωτεύοντος κλειδιού

```
CREATE TABLE Ηθοποίος
(Όνομα varchar(20) not null,
Διεύθυνση varchar(15),
Έτος-Γέννησης int,
primary key (Όνομα),
check (Έτος-Γέννησης >= 1800));
```

```
CREATE TABLE Παίζει
(Όνομα varchar(20) not null,
Τίτλος varchar(20) not null,
Έτος int not null,
primary key (Όνομα, Τίτλος, Έτος),
foreign key (Όνομα) references Ηθοποίος(Όνομα),
foreign key (Τίτλος, Έτος) references Ταινία(Τίτλος, Έτος);
```

Βάσεις Δεδομένων 2010-2011

Ευαγγελία Πιτουρά

16

Ορισμός Σχήματος



Παράδειγμα

```
CREATE TABLE Ταινία
(Τίτλος varchar(20) not null,
Έτος int not null,
Διάρκεια int,
Είδος varchar(20),
primary key (Τίτλος, Έτος));

CREATE TABLE Ηθοποιοί
(Όνομα varchar(20) not null,
Διεύθυνση varchar(15),
Έτος-Γέννησης int,
primary key (Όνομα),
check (Έτος-Γέννησης >= 1800));

CREATE TABLE Παίζει
(Όνομα varchar(20) not null,
Τίτλος varchar(20) not null,
Έτος int not null,
primary key (Όνομα, Τίτλος, Έτος),
foreign key (Όνομα) references Ηθοποιοί(Όνομα),
foreign key (Τίτλος, Έτος) references Ταινία(Τίτλος, Έτος);
```

Ορισμός ξένου κλειδιού

Προφανώς, ο ορισμός του πίνακα στον οποίο αναφέρεται, πρέπει να προηγείται

Ορισμός Σχήματος



Παράδειγμα

```
CREATE TABLE Ταινία
(Τίτλος varchar(20) not null,
Έτος int not null,
Διάρκεια int,
Είδος varchar(20),
primary key (Τίτλος, Έτος));

CREATE TABLE Ηθοποιοί
(Όνομα varchar(20) not null,
Διεύθυνση varchar(15),
Έτος-Γέννησης int,
primary key (Όνομα),
check (Έτος-Γέννησης >= 1800));

CREATE TABLE Παίζει
(Όνομα varchar(20) not null,
Τίτλος varchar(20) not null,
Έτος int not null,
primary key (Όνομα, Τίτλος, Έτος),
foreign key (Όνομα) references Ηθοποιοί(Όνομα),
foreign key (Τίτλος, Έτος) references Ταινία(Τίτλος, Έτος);
```

Απλό παράδειγμα
σημασιολογικού περιορισμού

Οι περιορισμοί ορίζονται μια φορά
στο σχήμα και ελέγχονται κάθε
φορά που γίνεται μια τροποποίηση
του στιγμιотύπου



Τροποποίηση Σχήματος

ALTER TABLE όνομα πίνακα

- **ADD** - προσθέτει καινούργια στήλη
- **DROP** - διαγράφει μια στήλη
- **MODIFY** - τροποποιεί μια στήλη



Προσθήκη νέου γνωρίσματος:

alter table R add A D

προσθήκη σε μια σχέση R που ήδη υπάρχει του γνωρίσματος A με πεδίο τιμών D, η τιμή των πλειάδων της R στο καινούργιο γνώρισμα είναι null.

Διαγραφή γνωρίσματος:

alter table R drop A



alter table R modify (όνομα_στήλης new_datatype)

modify μπορεί να τροποποιήσει μόνο τον τύπο δεδομένων, όχι το όνομα της στήλης



Διαγραφή Σχήματος

Μια καινούργια σχέση είναι αρχικά άδεια.

Για να σβηστεί ένα σχήμα:

drop table R



Τροποποίηση Βάσης Δεδομένων: Γλώσσα Χειρισμού Δεδομένων (ΓΧΔ)

Τροποποιήσεις

1. Εισαγωγή πλειάδας
2. Διαγραφή Πλειάδας
3. Τροποποίηση (Ενημέρωση) Πλειάδας

Οι εντολές αυτές ΤΡΟΠΟΠΟΙΟΥΝ το στιγμιότυπο της βάσης δεδομένων (δηλαδή, το περιεχόμενο των πινάκων)



Εισαγωγή: Παρέχει μια λίστα από τιμές γνωρισμάτων για μια νέα πλειάδα που πρέπει να εισαχθεί στη σχέση



Εισαγωγή πλειάδας σε SQL

Για να εισάγουμε δεδομένα σε μια σχέση είτε

(α) προσδιορίζουμε την πλειάδα,

```
insert into R(A1, ..., An) values (v1, ..., vn)
```

Θα το δούμε αργότερα

είτε

(β) γράφουμε μια ερώτηση που το αποτέλεσμα της εισάγεται στη σχέση.

```
insert into R(A1, ..., An) select-from-where
```



Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος)
Παίζει (Όνομα, Τίτλος, Έτος)
Ηθοποιός (Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης)

Παράδειγμα

```
insert into Ταινία  
values ('The Big Blue', 1988, 132, 'Έγχρωμη')
```

Όταν με οποιαδήποτε σειρά, π.χ.:

```
insert into Ταινία (Τίτλος, Είδος, Διάρκεια, Έτος)  
values ('The Big Blue', 'Έγχρωμη', 132, 1988)
```



<p>Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος) Παίζει (Όνομα, Τίτλος, Έτος) Ηθοποιοί (Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης)</p>

Επίσης, εισαγωγή *null* τιμών.

insert into Ταινία
values ('The Big Blue', 1988, **null**, 'Εγχρωμη')

ή αν δε δίνω τιμές για όλα τα γνωρίσματα

insert into Ταινία (Τίτλος, Έτος, Είδος)
values ('The Big Blue', 1988, 'Εγχρωμη')



Ποιους από τους περιορισμούς (πεδίου ορισμού, κλειδιού, ακεραιότητας οντοτήτων και αναφορικής ακεραιότητας) μπορεί να παραβιάζει μια τέτοια λίστα τιμών;

Σε περίπτωση παραβίασης:

Απόρριψη εισαγωγής



Διαγραφή: Προσδιορίζεται μια συνθήκη πάνω στα γνωρίσματα της σχέσης και διαγράφονται οι πλειάδες που την ικανοποιούν



Διαγραφή σε SQL

Μπορούμε να σβήσουμε μόνο *ολόκληρες* πλειάδες και όχι συγκεκριμένα γνωρίσματα.

```
delete from R where P
```

Σβήνει όλες τις πλειάδες της R για τις οποίες ισχύει το P.

Όταν λείπει το **where** σβήνονται όλες οι πλειάδες μιας σχέσης.



Παραδείγματα

(1) Όλες οι ηθοποιοί με το όνομα Kidman

delete from Ηθοποιοί
where Όνομα = 'Kidman'

(2) Όλες τις ταινίες που έχουν γυριστεί πριν το 1950

delete from Ταινία
where Έτος < 1950



Συνθήκη του where

<Όνομα_Γνωρίσματος> <τελεστής> <Όνομα_Γνωρίσματος> ή <Τιμή>

Τελεστές σύγκρισης: <, <=, >, >=, =, <>, κλπ

Λογικοί τελεστές: **and**, **or**, **not**

- Στο **from** μόνο μια σχέση, *αλλά στη συνθήκη του **where** μπορεί να εμφανίζονται και άλλες (θα το δούμε στη συνέχεια)*
- Αν υπάρχουν παραπάνω από μια πλειάδες που ικανοποιούν τη συνθήκη, δεν υπάρχει τρόπος να διακρίνουμε τις πλειάδες, δηλαδή να σβήσουμε κάποιες
- Πρώτα, υπολογίζεται η συνθήκη του **where** και μετά διαγράφονται οι πλειάδες που ικανοποιούν τη συνθήκη

Διαγραφή Πλειάδας



Ποιους από τους περιορισμούς (πεδίου ορισμού, κλειδιού, ακεραιότητας οντοτήτων και αναφορικής ακεραιότητας) μπορεί να παραβιάζει το αποτέλεσμα μια διαγραφής;

Βάσεις Δεδομένων 2010-2011

Ευαγγελία Πιτουρά

33

Διαγραφή Πλειάδας



Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος)
Παίζει(Όνομα, Τίτλος, Έτος)
Ηθοποιός(Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης)

Παράδειγμα: διαγραφή της ταινίας "The Big Blue" που γυρίστηκε το 1988

delete from Ταινία

where Τίτλος = 'The Big Blue' **and** Έτος = 1988

Βάσεις Δεδομένων 2010-2011

Ευαγγελία Πιτουρά

34

Διαγραφή Πλειάδας



Σε περίπτωση παραβίασης (αναφορικής ακεραιότητας), έχουμε τις επιλογές:

- απόρριψη της διαγραφής
- διάδοση της διαγραφής (αυτόματη διαγραφή όλων των πλειάδων που αναφέρονται σε αυτήν)
- τροποποίηση των τιμών των αναφορικών γνωρισμάτων Έως:
 - μια ειδική τιμή ή
 - την τιμή NULL (αν επιτρέπεται)

Η SQL μας επιτρέπει να προσδιορίσουμε ποιες από τις παραπάνω επιλογές θα πραγματοποιείται σε περίπτωση παραβίασης

Πότε: όταν ορίζουμε στο σχήμα τους περιορισμούς ξένου κλειδιού

Ορισμός Σχήματος: Περιορισμοί Ακεραιότητας



Περισσότερα για τους Περιορισμούς Αναφοράς

Σύνταξη:

Μετά τον ορισμό του:

foreign key (A_i) references A_j

(1) cascade, (2) set null, (3) set default

(4) no action είναι το ίδιο με το να μην προσδιορίσουμε τίποτα

on delete

Όταν μια πράξη παραβιάζει έναν περιορισμό αναφοράς απορρίπτεται εκτός αν έχει οριστεί κάτι άλλο



Αναλυτικά:

Σε περίπτωση παραβίασης (αναφορικής ακεραιότητας):

- απόρριψη της διαγραφής (αν δεν υπάρχει προσδιορισμός) ή
on delete no action
- διάδοση της διαγραφής (αυτόματη διαγραφή όλων των πλειάδων που αναφέρονται σε αυτήν)
on delete cascade
- τροποποίηση των τιμών των αναφορικών γνωρισμάτων Πως:
 μια ειδική τιμή **on delete set default** ή
 την τιμή NULL **on delete set null**



```
CREATE TABLE Ταινία
(Τίτλος varchar(20) not null,
Έτος int not null,
Διάρκεια int,
Είδος varchar(20),
primary key (Τίτλος, Έτος));

CREATE TABLE Ηθοποιός
(Όνομα varchar(20) not null,
Διεύθυνση varchar(15),
Έτος-Γέννησης int,
primary key (Όνομα),
check (Έτος-Γέννησης >= 1800));

CREATE TABLE Παίζει
(Όνομα varchar(20) not null,
Τίτλος varchar(20) not null,
Έτος int not null,
primary key (Όνομα, Τίτλος, Έτος),
foreign key (Όνομα) references Ηθοποιός(Όνομα),
on delete set NULL,
foreign key (Τίτλος, Έτος) references Ταινία(Τίτλος, Έτος),
on delete cascade);

CREATE TABLE Παιζει
(Όνομα varchar(20) not null,
Τίτλος varchar(20) not null,
Έτος int not null,
primary key (Όνομα, Τίτλος, Έτος),
foreign key (Όνομα) references Ηθοποιός(Όνομα),
on delete cascade,
foreign key (Τίτλος, Έτος) references Ταινία(Τίτλος, Έτος));
```

Διαγραφή Πλειάδας



Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος)
Παίζει(Όνομα, Τίτλος, Έτος)
Ηθοποιοί(Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης)

Παράδειγμα: διαγραφή της ταινίας "The Big Blue" που γυρίστηκε το 1988

delete from Ταινία

where Τίτλος = 'The Big Blue' **and** Έτος = 1988

Το αποτέλεσμα εξαρτάται από το είδος περιορισμού αναφοράς που έχουμε ορίσει

Διαγραφή Σχήματος και Πλειάδων



Διαγραφή Σχήματος

Μια καινούργια σχέση είναι αρχικά άδεια.

Για να σβηστεί ένα σχήμα:

drop table R

Διαφορά από

delete from R



Τροποποίηση: Προσδιορίζεται μια συνθήκη πάνω στα γνωρίσματα της σχέσης και τροποποιούνται οι πλειάδες που την ικανοποιούν



Τροποποίηση Πλειάδας σε SQL

```
update R  
set Attr = New_Value  
where P
```

Παράδειγμα: Αύξηση τις διάρκειας κάθε ταινίας κατά 10 λεπτά για όλες τις ταινίες με διάρκεια < 100

```
update Ταινία  
set Διάρκεια = Διάρκεια + 10  
where Διάρκεια < 100
```



Όπως και για τη διαγραφή:

- Στο **update** μόνο μια σχέση, αλλά στη συνθήκη του **where** μπορεί να εμφανίζονται και άλλες
- Αν υπάρχουν παραπάνω από μια πλειάδες που ικανοποιούν τη συνθήκη, δεν υπάρχει τρόπος να διακρίνουμε τις πλειάδες, δηλαδή να ενημερώσουμε κάποιες
- Πρώτα, υπολογίζεται η συνθήκη του **where** και μετά τροποποιούνται οι πλειάδες που ικανοποιούν τη συνθήκη - δηλαδή, η συνθήκη υπολογίζεται στο τρέχων στιγμιότυπο - όχι στο τροποποιημένο



Ποιους από τους περιορισμούς (πεδίου ορισμού, κλειδιού, ακεραιότητας οντοτήτων και αναφορικής ακεραιότητας) μπορεί να παραβιάζει το αποτέλεσμα μιας τροποποίησης;

Όταν το γνώρισμα που τροποποιείται είναι ξένο κλειδί ή κλειδί;

Ορισμός Σχήματος: Περιορισμοί Ακεραιότητας



Όπως και στη διαγραφή, κατά τον ορισμό του σχήματος ορίζουμε την κατάλληλη πράξη

cascade, set null, set default (no action είναι το ίδιο με το να μην προσδιορίσουμε τίποτα)

on update

Ορισμός Σχήματος



```
CREATE TABLE Ταϊνία
(Τίτλος varchar(20) not null,
Έτος int not null,
Διάρκεια int,
Είδος varchar(20),
primary key (Τίτλος, Έτος));
CREATE TABLE Ηθοποιοί
(Όνομα varchar(20) not null,
Διεύθυνση varchar(15),
Έτος-Γέννησης int,
primary key (Όνομα),
check (Έτος-Γέννησης >= 1800));
CREATE TABLE Παιζει
(Όνομα varchar(20) not null,
Τίτλος varchar(20) not null,
Έτος int not null,
primary key (Όνομα, Τίτλος, Έτος),
foreign key (Όνομα) references Ηθοποιοί(Όνομα),
on delete cascade,
on update set NULL,
foreign key (Τίτλος, Έτος) references Ταϊνία(Τίτλος, Έτος);
```



Σε περίπτωση παραβίασης (αναφορικής ακεραιότητας):

- απόρριψη της τροποποίησης (αν δεν υπάρχει προσδιορισμός ή

on update no action

- διάδοση της τροποποίησης (αυτόματη τροποποίηση όλων των πλειάδων που αναφέρονται σε αυτήν)

on update cascade

- τροποποίηση των τιμών των αναφορικών γνωρισμάτων Έως:

μία ειδική τιμή **on update set default** ή

την τιμή NULL **on update set null**



1. Εισαγωγές

```
insert into R(A1, ..., An) values (v1, ..., vn)
```

2. Διαγραφές

```
delete from R where P
```

3. Ενημερώσεις/Τροποποιήσεις

```
update R  
set Attr = New_Value  
where P
```