

# SQL

# Τι είδαμε μέχρι τώρα

Δύο γλώσσες ερωτήσεων που αποτελούν το θεωρητικό υπόβαθρο

**Σχεσιακή άλγεβρα:** μια άλγεβρα συνόλων που αφορά πράξεις πάνω σε σχέσεις

**Σχεσιακό λογισμό (πλειάδων):** δηλωτικό τρόπο έκφρασης ερωτήσεων

# SQL

- *Ειδικού σκοπού γλώσσα προγραμματισμού για βάσεις δεδομένων*
- Η “standard” γλώσσα για σχεσιακές βάσεις δεδομένων.
- Δηλωτική (declarative) (αν και έχει κάποια στοιχεία διαδικαστικού προγραμματισμού)
- αρχικά Sequel (Structured English Query language) στην IBM ως μέρος του System R,
  - τώρα SQL (Stuctured Query Language)
- SQL-89, SQL-92, SQL-99, ...

# SQL

- **DDL (Data Definition Language)** Γλώσσα Ορισμού Δεδομένων (ΓΟΔ): ορισμός, δημιουργία, τροποποίηση και διαγραφή σχήματος – *την είδαμε σε προηγούμενο μάθημα*
- **DML (Data Manipulation Language)** Γλώσσα Χειρισμού Δεδομένων (ΓΟΔ)
  - εισαγωγή, τροποποίηση, διαγραφή δεδομένων - *την είδαμε σε προηγούμενο μάθημα*
  - επιλογή δεδομένων (γλώσσα ερωτήσεων, query language)

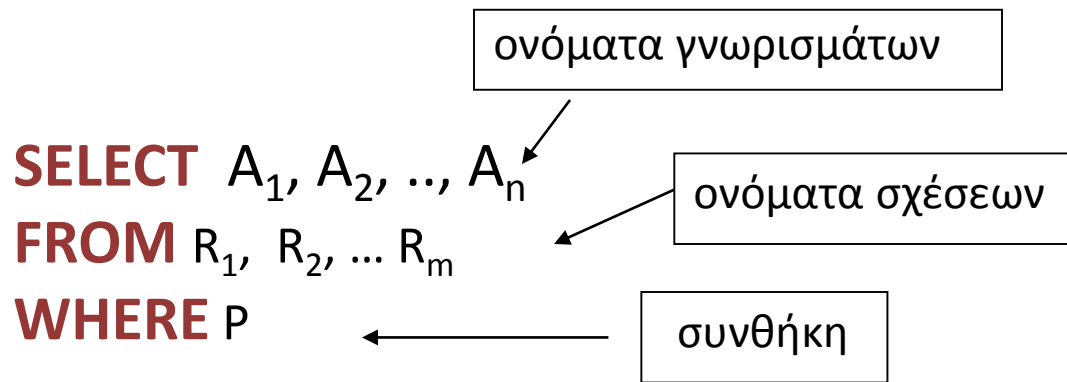
Προδιαγραφές ασφάλειας - χρήστες και δικαιώματα.

Διαφορές στην υποστήριξη της SQL σε  
διάφορα σχεσιακά ΣΔΒΔ (πχ Oracle SQL,  
MySQL, SQLite, κλπ)

# Βασική Δομή Ερώτησης

# Βασική Δομή

Η βασική δομή μιας ερώτησης σε SQL έχει την εξής μορφή:



Ισοδύναμο του:  $\pi_{A_1, A_2, \dots, A_n} (\sigma_P (R_1 \times R_2 \times \dots \times R_m))$

# select

**SELECT** A1, A2, ..., An

**FROM** R<sub>1</sub>, R<sub>2</sub>, ... R<sub>m</sub>

**WHERE** P

$$\pi_{A_1, A_2, \dots, A_n} (\sigma_P (R_1 \times R_2 \times \dots \times R_m))$$

**SELECT** αντιστοιχεί στην πράξη της προβολής της σχεσιακής άλγεβρας

*Ποια γνωρίσματα θέλουμε να υπάρχουν στο αποτέλεσμα της ερώτησης.*



# from

**SELECT** A1, A2, ..., An  
**FROM** R<sub>1</sub>, R<sub>2</sub>, ..., R<sub>m</sub>  
**WHERE** P

$$\pi_{A_1, A_2, \dots, A_n} (\sigma_P (R_1 \times R_2 \times \dots \times R_m))$$

**FROM** αντιστοιχεί στην πράξη του καρτεσιανού γινομένου της σχεσιακής άλγεβρας.

*Ποιες σχέσεις θα χρησιμοποιηθούν για τον υπολογισμό του αποτελέσματος.*

# where

**SELECT**  $A_1, A_2, \dots, A_n$   
**FROM**  $R_1, R_2, \dots, R_m$   
**WHERE**  $P$

$$\pi_{A_1, A_2, \dots, A_n} (\sigma_P (R_1 \times R_2 \times \dots \times R_m))$$

**WHERE** αντιστοιχεί στη συνθήκη της πράξης της επιλογής στη σχεσιακή άλγεβρα.

Το κατηγορημα **P** έχει γνωρίσματα των σχέσεων που εμφανίζονται στο FROM.

# Παράδειγμα

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

Ονόματα ηθοποιών που παίζουν στην ταινία Gone by the Wind

```
SELECT Name  
FROM Plays  
WHERE Title = 'Gone by the Wind';
```

# select

- Όταν δεν υπάρχει το where, το P θεωρείται ότι ισχύει.

Παράδειγμα: Ονόματα όλων των ηθοποιών που έχουν παίξει σε ταινίες

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

```
SELECT Name  
FROM Plays;
```

# select distinct

ΠΡΟΣΟΧΗ: Δε γίνεται απαλοιφή των διπλών εμφανίσεων.

- Η SQL επιτρέπει πολλαπλές εμφανίσεις της ίδιας πλειιάδας σε μια σχέση. Μια σχέση στην SQL είναι ένα πολυσύνολο (multiset) ή θύλακας (bag).

Απαλοιφή διπλών εμφανίσεων

```
SELECT DISTINCT Name  
FROM Plays;
```

*Πόσες φορές εμφανίζεται το όνομα ενός ηθοποιού αν δεν υπάρχει το **DISTINCT**;*

# select \*

Επιλογή όλων των γνωρισμάτων

```
SELECT *  
FROM Plays;
```

*Η «μικρότερη» SQL ερώτηση (μας δίνει το περιεχόμενο του αντίστοιχου πίνακα)*

# select

Αριθμητικές πράξεις (+, -, \*, /) ανάμεσα σε σταθερές ή γνωρίσματα πλειάδων

```
SELECT Title, Year, Duration/60, Type  
FROM Movie;
```

Επιστρέφει μια σχέση ίδια με τη σχέση Ταινία μόνο που το γνώρισμα διάρκεια μας δίνει τις ώρες (έχει διαιρεθεί με το 60)

# where

## Συνθήκη του where

Λογικοί τελεστές: **and, or, not**

Τελεστές σύγκρισης: **<, <=, >, >=, =, <>, between, not between**

ανάμεσα σε αριθμητικές εκφράσεις, συμβολοσειρές (strings), και ειδικούς τύπους.



# Παράδειγμα

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

Τον τίτλο όλων των ταινιών που γυρίστηκαν μετά το 1995 και είναι ασπρόμαυρες

```
SELECT DISTINCT Title  
FROM Movie  
WHERE Year > 1995 AND Type = 'Ασπρόμαυρη';
```

# Παράδειγμα

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

Χρήση του between :

```
SELECT DISTINCT Title  
FROM Movie  
WHERE Year BETWEEN 1990 AND 1995;
```

αντί του

```
SELECT DISTINCT Title  
FROM Movie  
WHERE Year >= 1990 AND Year <= 1995;
```

# Βασική Δομή

- Όταν το ίδιο γνώρισμα εμφανίζεται στο σχήμα περισσότερων από μια σχέσεων, τότε διάκριση βάση του συμβολισμού:

<όνομα-σχέσης>. <όνομα-γνωρίσματος>

# Παράδειγμα

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
Plays(Name, Title, Year)
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

Παράδειγμα *φυσικής συνένωσης*:

Τους ηθοποιούς (το όνομα τους) που γεννήθηκαν πριν το 1950 και έπαιξαν σε ταινίες μετά το 2010

```
SELECT DISTINCT Name
FROM Plays, Actor
WHERE Actor.Year-of-Birth < 1950 AND
      Play.Year > 2010 AND
      Actor.Name = Plays.Name;
```

Προσοχή στις συνθήκες συνένωσης

# Παράδειγμα

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

Παράδειγμα φυσικής συνένωσης:

Τους ηθοποιούς που παίζουν σε ασπρόμαυρες ταινίες

```
SELECT DISTINCT Name
```

```
FROM Plays, Movie
```

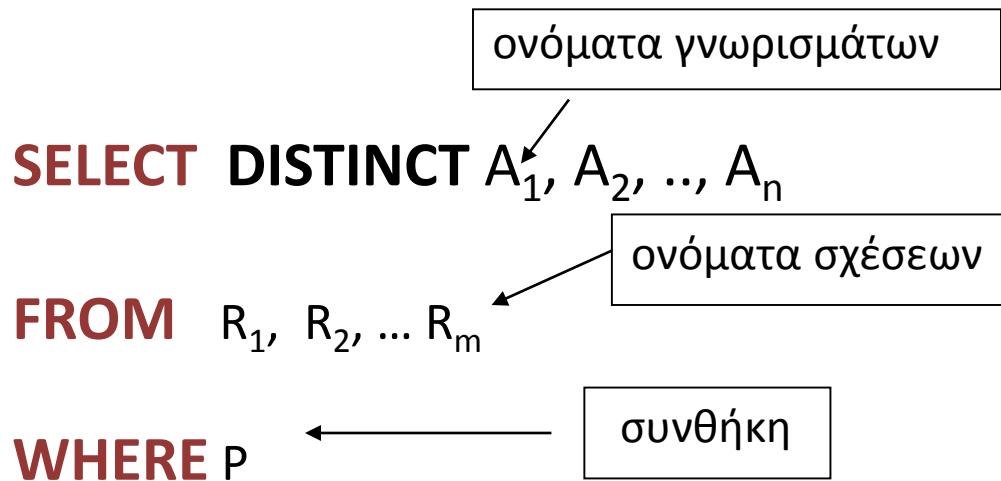
```
WHERE Type = 'Ασπρόμαυρη' AND
```

```
Plays.Title = Movie.Title AND Plays.Year = Movie.Year
```

Συνθήκη συνένωσης

# Βασική Δομή (επανάληψη)

Η βασική δομή μιας ερώτησης σε SQL έχει την εξής μορφή:



Ισοδύναμο του:  $\pi_{A_1, A_2, \dots, A_n} (\sigma_P (R_1 \times R_2 \times \dots \times R_m))$

# Βασική Δομή (επανάληψη)

## Select

- ✓ Διαγραφή διπλότιμων: `SELECT DISTINCT`
- ✓ `SELECT *` (όλα τα γνωρίσματα)

## Συνθήκη του `where`

Λογικοί τελεστές: `and`, `or`, `not`

Τελεστές σύγκρισης: `<`, `<=`, `>`, `>=`, `=`, `<>`, `between`, `not between`

ανάμεσα σε αριθμητικές εκφράσεις, συμβολοσειρές (`strings`), και ειδικούς τύπους.

Τα αποτελέσματα μιας ερώτησης ΔΕΝ αποθηκεύονται

# Παραδείγματα

Pizza(Name, Ingredient)

Likes(Student, Ingredient)

1. Όλα τα συστατικά που αρέσουν σε φοιτητές
2. Τα συστατικά που αρέσουν στον φοιτητή Δημήτρη
3. Τα συστατικά της πίτσας Σπέσιαλ
4. Τις πίτσες που έχουν συστατικά που αρέσουν στον φοιτητή Δημήτρη



# Παράδειγμα

Pizza

Name	Ingredient
Vegetarian	μανιτάρι
Vegetarian	ελιά
Χαβάρη	ανανάς
Χαβάρη	ζαμπόν
Σπέσιαλ	ζαμπόν
Σπέσιαλ	μπέικον
Σπέσιαλ	μανιτάρι
Ελληνική	ελιά

Likes

Student	Ingredient
Δημήτρης	μανιτάρι
Κώστας	ζαμπόν
Μαρία	ελιά
Κατερίνα	μανιτάρι
Μαρία	ζαμπόν
Δημήτρης	μπέικον
Μαρία	ανανάς

# SQL

## Περισσότερα για τη γλώσσα ερωτήσεων

- Πράξεις με Συμβολοσειρές
- Διάταξη Πλειάδων
- Αλλαγή Ονόματος
- Μεταβλητές Πλειάδων
- Η τιμή null

# Πράξεις με συμβολοσειρές

Η πιο συνηθισμένη πράξη είναι ταίριασμα προτύπων:

% ταιριάζει οποιαδήποτε συμβολοσειρά

\_ ταιριάζει οποιοδήποτε χαρακτήρα

Γίνεται διάκριση ανάμεσα σε κεφαλαία και μικρά

Σύγκριση χρησιμοποιώντας το LIKE, NOT LIKE

# Πράξεις με συμβολοσειρές

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

*Παράδειγμα:*

*Οι τίτλοι όλων των ταινιών που περιέχουν τη λέξη Θάλασσα*

```
SELECT DISTINCT Title  
FROM Movies  
WHERE Title LIKE '%Θάλασσα%';
```

Πολλές ακόμα πράξεις διαθέσιμες.

# Διάταξη Πλειάδων

Χρήση του ORDER BY ώστε οι πλειάδες στο αποτέλεσμα να είναι ταξινομημένες με βάση το αντίστοιχο γνώρισμα

Default: αύξουσα διάταξη

```
SELECT DISTINCT Title, Year  
FROM Plays  
WHERE Name = 'Robert De Niro'  
ORDER BY Year;
```

# Διάταξη Πλειάδων

Default: αύξουσα διάταξη

Αλλά και άμεσος προσδιορισμός χρησιμοποιώντας το ASC (αύξουσα) ή το DESC (φθίνουσα). Επίσης, ταξινόμηση με βάση **πολλά** γνωρίσματα.

Παράδειγμα:

```
SELECT *  
FROM Movie  
ORDER BY Year DESC, Title ASC;
```

*Η ταξινόμηση είναι δαπανηρή λειτουργία.*

# Περιορισμός μεγέθους αποτελέσματος

Περιορισμό του μεγέθους του αποτελέσματος με χρήση του LIMIT <k>

*Σε συνδυασμό ή όχι με το order by:*

αν δεν υπάρχει το order by το LIMIT k μας δίνει κάποιες τυχαίες k πλειάδες από το αποτέλεσμα – αν υπάρχει το order by μας δίνει τις πρώτες k

```
SELECT Title, Year  
FROM Plays  
WHERE Name = 'Robert De Niro'  
ORDER BY Year DESC  
LIMIT 8;
```

8 από τις πιο πρόσφατες -- αν δεν υπάρχει το order by, δίνει 8 **τυχαίες**

# Αλλαγή Ονόματος

Τα ονόματα των γνωρισμάτων στο αποτέλεσμα είναι αυτά των σχέσεων στην ερώτηση.

Δυνατότητα αλλαγής του ονόματος τόσο μιας σχέσης όσο και ενός γνωρίσματος:

<παλιό-όνομα> **AS** <νέο-όνομα>

Το as μπορεί να εμφανίζεται στο select ή στο from



# Αλλαγή Ονόματος

Για παράδειγμα:

```
SELECT Title, Year, Duration/60 as Hourly-Duration, Type  
FROM Movie;
```

# Αλλαγή Ονόματος

Χρήσιμο όταν

(α) όταν έχουμε αριθμητικές εκφράσεις στο SELECT και δεν έχουν όνομα

(β) όταν θέλουμε να αλλάξουμε το όνομα του γνωρίσματος στο αποτέλεσμα

(γ) δυο σχέσεις του FROM έχουν γνωρίσματα με το ίδιο όνομα

# Μεταβλητές πλειάδων

Μια μεταβλητή πλειάδα μπορεί να οριστεί στο FROM χρησιμοποιώντας το AS:

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
Plays(Name, Title, Year)
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

```
SELECT DISTINCT Name
FROM Plays AS Π, Movie AS T
WHERE Π.Title = T.Title AND Π.Year = T.Year AND Type = 'Ασπρόμαυρη';
```

# Μεταβλητές πλειάδων

- ✓ Οι μεταβλητές πλειάδων είναι ιδιαίτερα χρήσιμες όταν θέλουμε να συγκρίνουμε δυο πλειάδες της ίδιας σχέσης (με συνένωση - self-join).

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

*Παράδειγμα: Τα ονόματα όλων των ταινιών που έχουν διάρκεια μεγαλύτερη τουλάχιστον από μία ταινία που γυρίστηκε το 1995*

```
SELECT DISTINCT T.Title  
FROM Movie AS T, Movie AS S  
WHERE T.Duration > S. Duration AND S.Year = 1995;
```

# Η τιμή null

Χρήση της λέξης κλειδί IS NULL (IS NOT NULL) σε μια συνθήκη για να ελέγξουμε αν μια τιμή είναι null.

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

```
SELECT Name  
FROM Actor  
WHERE Address IS NULL;
```

# Λογική Τριών Τιμών

Η SQL **λογική τριών τιμών** με τιμές TRUE, FALSE, και ΑΓΝΩΣΤΟ (null)

Στο αποτέλεσμα του SELECT-FROM-WHERE ανήκουν μόνο οι πλειάδες που ικανοποιούν την συνθήκη του where (**η έκφραση έχει την τιμή TRUE**)

**NOT**

TRUE

FALSE

FALSE

TRUE

ΑΓΝΩΣΤΟ (NULL)

ΑΓΝΩΣΤΟ (NULL)

# Λογική Τριών Τιμών

<b>AND</b>	<b>TRUE</b>	<b>FALSE</b>	<b>UNKNOWN</b>
<b>TRUE</b>	TRUE	FALSE	UNKNOWN
<b>FALSE</b>	FALSE	FALSE	FALSE
<b>UNKNOWN</b>	UNKNOWN	FALSE	UNKNOWN

<b>OR</b>	<b>TRUE</b>	<b>FALSE</b>	<b>UNKNOWN</b>
<b>TRUE</b>	TRUE	TRUE	TRUE
<b>FALSE</b>	TRUE	FALSE	UNKNOWN
<b>UNKNOWN</b>	TRUE	UNKNOWN	UNKNOWN

$P = Q$ , αν ένα από τα δύο είναι UNKNOWN δίνει UNKNOWN

# Η τιμή null

## Εμφάνιση null

- Σε αριθμητικές πράξεις: το αποτέλεσμα είναι null όταν οποιαδήποτε τιμή είναι null
  
- Σε συναθροιστικές συναρτήσεις: αγνοείται πλην από το *COUNT(\*)*



# Επανάληψη

## Πράξεις με Συμβολοσειρές

Η πιο συνηθισμένη πράξη είναι ταίριασμα προτύπων:

% ταιριάζει οποιαδήποτε συμβολοσειρά

\_ ταιριάζει οποιοδήποτε χαρακτήρα

Σύγκριση χρησιμοποιώντας το LIKE, NOT LIKE

## Διάταξη των Πλειάδων

Χρήση του ORDER BY ώστε οι πλειάδες στο αποτέλεσμα να είναι ταξινομημένες με βάση το αντίστοιχο γνώρισμα

Default: αύξουσα διάταξη, αλλά και άμεσα χρησιμοποιώντας το ASC (αύξουσα) ή το DESC (φθίνουσα).

# Επανάληψη

- Χρήση του συμβολισμού:

<όνομα-σχέσης>.<όνομα-γνωρίσματος>

- Δυνατότητα **αλλαγής του ονόματος** τόσο μιας σχέσης όσο και ενός γνωρίσματος:

<παλιό-όνομα> AS <νέο-όνομα>

Το as μπορεί να εμφανίζεται στο select ή στο from

- ✓ Οι **μεταβλητές πλειάδων** (AS στο FROM) είναι ιδιαίτερα χρήσιμες

# Βασική Δομή Ερώτησης

```
SELECT [DISTINCT] A1, A2, ..., An  
FROM R1, R2, ... Rm  
WHERE P  
ORDER BY Ai  
LIMIT k;
```

# Παραδείγματα

Pizza(Name, Ingredient)

Likes(Student, Ingredient)

1. Τρία συστατικά που αρέσουν σε φοιτητές
2. Τα συστατικά που αρέσουν σε δύο τουλάχιστον φοιτητές

# Πράξεις Συνόλου

# Πράξεις Συνόλου

Πράξεις:

- UNION (ένωση)
- INTERSECT (τομή)
- EXCEPT (διαφορά)

εφαρμόζονται σε συμβατές σχέσεις.

# Γενική Σύνταξη

(SELECT  
FROM  
WHERE )

UNION/INTERSECT/EXCEPT

(SELECT  
FROM  
WHERE )

# Ένωση

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

*Τα ονόματα των ηθοποιών που έπαιξαν σε ταινίες του 2006 ή του 2007*

```
(SELECT Name
FROM Plays
WHERE Year = 2006)
UNION
(SELECT Name
FROM Plays
WHERE Year = 2007);
```



# Ένωση

**Απαλοιφή** διπλών εμφανίσεων,

εκτός αν χρησιμοποιηθεί το **UNION ALL**

Μέγιστος αριθμός πολλαπλών εμφανίσεων;

# Ένωση

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

```
(SELECT Name  
FROM Plays  
WHERE Year = 2006)  
UNION ALL  
(SELECT Name  
FROM Plays  
WHERE Year = 2007);
```

Μέγιστος αριθμός πολλαπλών εμφανίσεων;

# Ένωση

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

```
(SELECT DISTINCT Name
FROM Plays
WHERE Year = 2006)
UNION ALL
(SELECT Name
FROM Plays
WHERE Year = 2007);
```

# Τομή

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

*Τα ονόματα των ηθοποιών που έπαιξαν σε ταινίες του 2006 και του 2007*

```
(SELECT Name  
FROM Plays  
WHERE Year = 2006)  
INTERSECT  
(SELECT Name  
FROM Plays  
WHERE Year = 2007);
```

**INTERSECT ALL**

Μέγιστος αριθμός πολλαπλών εμφανίσεων;

# Διαφορά

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

```
(SELECT Name
FROM Plays
WHERE Year = 2006)
EXCEPT (ή MINUS)
(SELECT Name
FROM Plays
WHERE Year = 2007);
```

## EXCEPT ALL

Μέγιστος αριθμός πολλαπλών εμφανίσεων;

# Παράδειγμα

```
(SELECT *  
FROM BAG1)  
UNION ALL  
(SELECT *  
FROM BAG2);
```

```
(SELECT *  
FROM BAG1)  
EXCEPT ALL  
(SELECT *  
FROM BAG2);
```

```
(SELECT *  
FROM BAG1)  
INTERSECT ALL  
(SELECT *  
FROM BAG2);
```

BAG1	BAG2
Fruit	Fruit
apple	apple
apple	orange
orange	orange
orange	

# Παραδείγματα

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

1. Ηθοποιούς που δεν έπαιξαν σε έγχρωμη ταινία
2. Τις ταινίες (τίτλο) με τον ίδιο τίτλο που γυρίστηκαν το 2005 και το 2006 (δώστε δυο ερωτήσεις μια με πράξη συνόλου και μια χωρίς)

# Επανάληψη

Πράξεις:

- UNION
- INTERSECT
- EXCEPT (minus)

εφαρμόζονται σε συμβατές σχέσεις (ΠΡΟΣΟΧΗ: πρακτικά τα ΙΔΙΑ ΓΝΩΡΙΣΜΑΤΑ (ίδιο αριθμό και τύπο γνωρισμάτων) στα δύο select)

Σύνταξη,

(SELECT-FROM-WHERE) UNION/INTERSECT/EXCEPT (SELECT-FROM-WHERE)

**Απαλοιφή διπλών εμφανίσεων**, εκτός αν χρησιμοποιηθεί το UNION/INTERSECT/EXCEPT ALL



# Υποερωτήσεις

# Υποερωτήσεις

Η SQL επιτρέπει το φώλιασμα υπο-ερωτήσεων.

Μια **υπο-ερώτηση** είναι μια έκφραση SQL που χρησιμοποιείται μέσα σε μια άλλη SQL ερώτηση ως συνθήκη στο WHERE.

# Σύνταξη

SELECT ...

FROM ...

WHERE

<τελεστής>

```
(SELECT ...  
FROM ...  
WHERE ... );
```

Υπο-ερώτηση



Η εσωτερική (φωλιασμένη) υπο-ερώτηση υπολογίζεται για κάθε γραμμή (πλειάδα) της εξωτερικής ερώτησης

Στη συνέχεια θα δούμε τι μπορεί να είναι ο **τελεστής**

# Ο τελεστής in (not in)

Ελέγχει αν μια **πλειάδα ανήκει (δεν ανήκει)** σε ένα σύνολο από πλειάδες που έχουν προκύψει από μια έκφραση SQL.

Γενική δομή:

```
SELECT ...
```

```
FROM ...
```

```
WHERE
```

```
  T IN (NOT IN) (SELECT...
```

```
    FROM ...
```

```
    WHERE ... );
```

T: πλειάδα

# Ο τελεστής in (not in)

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

```
SELECT DISTINCT Actor.Name  
FROM Actor  
WHERE Actor.Name NOT IN
```

```
(SELECT Name  
FROM Plays);
```

# Ο τελεστής in (not in)

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

```
SELECT DISTINCT Plays.Name  
FROM Plays  
WHERE (Plays.Title, Plays.Year) IN
```

```
(SELECT Movie.Title, Movie.Year  
FROM Movie  
WHERE Type = 'Άσπρόμαυρη');
```

# Ο τελεστής in (not in)

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

*Παράδειγμα: Τον τίτλο όλων των ταινιών με διάρκεια πάνω από 100 λεπτά για τις οποίες υπάρχει ταινία με το ίδιο τίτλο και διάρκεια μικρότερη από 60 λεπτά*

```
SELECT DISTINCT Title
FROM Movie
WHERE Duration > 100
AND Title IN
```

```
(SELECT Title
FROM Movie
WHERE Duration < 60);
```

(1) Η ίδια ερώτηση με πράξη συνόλου και με συνένωση

(2) Τροποποίηση της ερώτησης με το IN ώστε η ταινία με διάρκεια < 60 να είναι διαφορετικού είδους

# Ο τελεστής in (not in)

Μπορεί να χρησιμοποιηθεί και με *enumerated* σύνολα

*Παράδειγμα: Τους τίτλους όλων των ταινιών που δεν γυρίστηκαν το 2006 και το 2007.*

```
SELECT Title  
FROM Movie  
WHERE Year NOT IN (2006, 2007);
```



# Σύγκριση με (τιμές) συνόλου: any

Ο τελεστής **any (some)** έχει τη σημασία του *τουλάχιστον ένα* από ένα σύνολο

Γενική δομή:

SELECT ...

FROM ...

WHERE

T > **ANY** (SELECT ...  
FROM ...  
WHERE ... );

T: πλειάδα

# any

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

*Παράδειγμα: Τους τίτλους όλων των ταινιών που γυρίστηκαν αργότερα από τουλάχιστον μια ασπρόμαυρη ταινία*

```
SELECT DISTINCT Title
FROM Movie
WHERE Year >ANY (SELECT Year
                 FROM Movie
                 WHERE Type = 'Ασπρόμαυρη');
```

# any

Επίσης:

<ANY (SOME),

<=ANY (SOME),

>=ANY (SOME),

=ANY (SOME) (ισοδ. του IN)

<>ANY (όχι ισοδ. του NOT IN)

# Σύγκριση με (τιμές) συνόλου: all

Ο τελεστής **ALL** έχει τη σημασία από όλα τα στοιχεία ενός συνόλου

*Παράδειγμα: Τους τίτλους όλων των ταινιών που γυρίστηκαν αργότερα από όλες τις ασπρόμαυρες ταινίες*

```
SELECT DISTINCT Title
FROM Movie
WHERE Year >ALL (SELECT Year
                 FROM Movie
                 WHERE Type = 'Ασπρόμαυρη');
```

# all

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

*Παράδειγμα:* Τι υπολογίζει το παρακάτω;

```
SELECT Name
FROM Actor
WHERE Year-of-Birth <=ALL (SELECT Year-of-Birth
                           FROM Actor, Plays
                           WHERE Actor.Name = Plays.Name
                           AND Title = 'Μανταλένα');
```

# all

Επίσης:

<ALL,

<=ALL,

>=ALL,

=ALL,

<>ALL (ισοδ. του NOT IN)

# Ο τελεστής exists (not exists)

Έλεγχος για άδεια σχέση:

Ο τελεστής **EXISTS (NOT EXISTS)**: επιστρέφει true αν η υποερώτηση δεν είναι κενή (είναι κενή)

Γενική δομή:

SELECT ...

FROM ...

WHERE

**EXISTS (NOT EXISTS)** (SELECT ...  
FROM ...  
WHERE ... );

# Ο τελεστής exists (not exists)

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

*Τι επιστρέφει η παρακάτω ερώτηση;*

```
SELECT T.Title, T.year
```

```
FROM Movie as T
```

```
WHERE T.type = 'Άσπρόμαυρη' AND
```

```
    EXISTS (SELECT *  
            FROM Plays
```

```
            WHERE Plays.Title = T.Title AND Play.Year = T.year);
```



# Ο τελεστής unique (not unique)

Έλεγχος για Διπλές Εμφανίσεις

Ο τελεστής **UNIQUE**: επιστρέφει true αν η υποερώτηση δεν έχει πολλαπλές όμοιες πλειάδες – not unique

Γενική δομή:

SELECT ...

FROM ...

WHERE

**UNIQUE (NOT UNIQUE)** (SELECT ...  
FROM ...  
WHERE ... );

*Μπορεί να χρησιμοποιηθεί για να ελεγχθεί αν το αποτέλεσμα είναι σύνολο ή πολυσύνολο*

# Ο τελεστής unique (not unique)

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

*Παράδειγμα: Οι ηθοποιοί που έχουν παίξει ακριβώς σε μια ταινία*

```
SELECT Name
FROM Plays AS T
WHERE UNIQUE (SELECT R.Name
              FROM Plays AS R
              WHERE T.Name = R.Name);
```

```
SELECT Name           (θα το δούμε στη συνέχεια)
FROM Plays
GROUP BY Name
HAVING COUNT(*) = 1;
```

# Ο τελεστής unique (not unique)

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

*Παράδειγμα: Οι ηθοποιοί που έχουν παίξει τουλάχιστον σε δύο ταινίες*

```
SELECT Name
FROM Plays AS T
WHERE NOT UNIQUE (SELECT R.Name
                  FROM Plays AS R
                  WHERE T.Name = R.Name);
```

```
SELECT Name      (θα το δούμε στη συνέχεια)
FROM Plays
GROUP BY Name
HAVING COUNT(*) > 1;
```

# Επανάληψη

Η SQL επιτρέπει το φώλιασμα υπο-ερωτήσεων.

Μια υπο-ερώτηση είναι μια έκφραση select-from-where που χρησιμοποιείται μέσα σε μια άλλη ερώτηση.

## Γενική δομή ως συνθήκη στο WHERE:

SELECT ...

FROM ...

WHERE **<x>**

(SELECT ...

FROM ...

WHERE ... );

**<x>** μπορεί να είναι

$T$  {=, <, <=, >, >=, <>} any(some), all

$T$  in

exists, unique

(όπου  $T$  πλειάδα)

Δηλαδή διατυπώνονται ως συνθήκες στο where

Υπολογισμός της υπο-ερώτησης για κάθε γραμμή (πλειάδα) της εξωτερικής ερώτησης

# Επανάληψη

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

## Παραδείγματα

```
SELECT Movie.Title FROM Movie
```

```
WHERE Duration >=All (SELECT Duration FROM Movie WHERE Type = 'Εγχρωμη');
```

```
SELECT Movie.Title FROM Movie
```

```
WHERE Duration >SOME (SELECT Duration FROM Movie WHERE Type = 'Εγχρωμη');
```

```
SELECT Movie.Title FROM Movie
```

```
WHERE Duration IN (SELECT Duration FROM Movie WHERE Type = 'Εγχρωμη');
```

# Επανάληψη

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

## Παραδείγματα

```
SELECT A.Name
FROM Actor AS A
WHERE EXISTS (SELECT *
               FROM Actor AS S
               WHERE A.Year-of-Birth = S.Year-of-Birth AND
                     A.Name <> S.Name);
```

Το ίδιο με NOT UNIQUE?

# Ο τελεστής exists (not exists)

## *Ερώτηση*

Πως μπορεί να χρησιμοποιηθεί για να υπολογίσουμε τη «διαίρεση»;

# Ο τελεστής exists (not exists)

Ο τελεστής NOT EXISTS μπορεί να χρησιμοποιηθεί για έλεγχο αν η σχέση  $A$  περιέχει τη σχέση  $B$  (σχέση υπερσυνόλου/υποσυνόλου)

NOT EXISTS (B EXCEPT A)

*True if and only if  $A \supseteq B$*

*Παράδειγμα: Οι ηθοποιοί που έχουν παίξει σε όλες τις ταινίες που έχει παίξει ο George Clooney*



# Παράδειγμα Διαίρεσης

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
Plays(Name, Title, Year)
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

Παράδειγμα: Οι ηθοποιοί που έχουν παίξει σε όλες τις ταινίες που έχει παίξει ο George Clooney

B: όλες οι ταινίες του George Clooney

A: όλες οι ταινίες του συγκεκριμένου ηθοποιού

NOT EXISTS (B EXCEPT A)

```
SELECT DISTINCT S.Name
```

```
FROM Plays AS S
```

```
WHERE NOT EXISTS ((SELECT Title, Year
                    FROM Plays
                    WHERE Name = 'George Clooney')
                  EXCEPT
                  (SELECT Title, Year
                   FROM Plays as R
                   WHERE R.Name = S.Name));
```

υπολογισμός για  
κάθε S

Τέτοιου είδους μεταβλητές δεν  
υπάρχουν στη σχεσιακή άλγεβρα

# Παράδειγμα: Διαίρεση

Τις πίτσες που έχουν όλα τα συστατικά που αρέσουν στον Δημήτρη

Pizza(Name, Ingredient)

Likes(Student, Ingredient)

*ΙΔΕΑ*

Θέλουμε τις πίτσες που τα συστατικά τους είναι υπερσύνολο των συστατικών που αρέσουν στο Δημήτρη

A: Συστατικά πίτσας Π

B: Συστατικά που αρέσουν στο Δημήτρη

**NOT EXISTS (B EXCEPT A)**

# Συναθροιστικές Συναρτήσεις

# Συναθροιστικές Συναρτήσεις

Η SQL έχει 5 built-in συναθροιστικές συναρτήσεις (aggregate functions):

Μέσος όρος: **AVG**(A) (μόνο σε αριθμούς) A γνώρισμα

Ελάχιστο: **MIN**(A)

Μέγιστο: **MAX**(A)

Άθροισμα: **SUM**(A) (μόνο σε αριθμούς)

Πλήθος: **COUNT**(A)

# Παράδειγμα

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

*Παράδειγμα: Μέση διάρκεια όλων των έγχρωμων ταινιών*

```
SELECT AVG(Duration)
FROM Movie
WHERE Type = 'Έγχρωμη';
```

Το αποτέλεσμα είναι μια σχέση με ένα γνώρισμα και μια γραμμή [μπορούμε να δώσουμε όνομα στο γνώρισμα χρησιμοποιώντας το AS]

- Εμφανίζονται στο SELECT

# Συναθροιστικές Συναρτήσεις

*Παράδειγμα: Μέγιστη διάρκεια όλων των έγχρωμων ταινιών και την ταινία με τη μεγαλύτερη διάρκεια!!*

```
SELECT Title, Year, MAX(Duration)  
FROM Movie  
WHERE Type = 'Έγχρωμη';
```

*Αν το SELECT συναθροιστική, τότε μόνο συναθροιστικές, - εκτός αν υπάρχει *group by* - δηλαδή δεν μπορούμε να προβάλουμε και άλλα γνωρίσματα σχέσεων*

# Συναθροιστικές Συναρτήσεις

Αν θέλουμε να απαλείψουμε διπλές εμφανίσεις χρησιμοποιούμε τη λέξη-κλειδί **DISTINCT** στην αντίστοιχη έκφραση.

```
SELECT SUM(DISTINCT Duration)  
FROM Movie;
```

# Συναθροιστικές Συναρτήσεις

Για να μετρήσουμε πόσες πλειάδες έχει μια σχέση:

```
SELECT COUNT(*)  
FROM Movie;
```

Δε μπορούμε να χρησιμοποιήσουμε το DISTINCT με το count(\*) .



# Συναθροιστικές Συναρτήσεις: group by

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
```

```
Plays(Name, Title, Year)
```

```
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

Μπορούμε να εφαρμόσουμε τις συναρτήσεις όχι μόνο σε ένα σύνολο από πλειάδες, αλλά σε ομάδες από σύνολα πλειάδων. Οι ομάδες προσδιορίζονται χρησιμοποιώντας το **GROUP BY**

*Παράδειγμα 1: Μέση διάρκεια ταινίας ανά είδος*

```
SELECT Type, avg(Duration)
FROM Movie
GROUP BY Type;
```

Στο SELECT και η τιμή του γνωρίσματος του GROUP BY

*Παράδειγμα 2: Τον αριθμό ταινιών που έπαιξε κάθε ηθοποιός*

# Συναθροιστικές Συναρτήσεις: group by

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
Plays(Name, Title, Year)
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

Η ομαδοποίηση μπορεί να γίνει ως προς περισσότερα του ενός πεδία.

```
SELECT Title, Year, COUNT(Name)
FROM Plays
GROUP BY Title, Year;
```

# Συναθροιστικές Συναρτήσεις: having

Μπορούμε να εφαρμόσουμε μια συνθήκη σε μια συγκεκριμένη ομάδα από πλειάδες χρησιμοποιώντας το **HAVING**

```
SELECT Year, COUNT(Title)
FROM Movie
GROUP BY Year
HAVING AVG(Duration) > 100;
```

Η συνθήκη του **HAVING** εφαρμόζεται *αφού* σχηματιστούν οι ομάδες και υπολογιστούν οι συναθροιστικές συναρτήσεις.

# Συναθροιστικές Συναρτήσεις

Όταν εμφανίζονται και το WHERE και το HAVING:

- η συνθήκη του **WHERE** εφαρμόζεται πρώτα,
- οι πλειάδες που ικανοποιούν αυτή τη συνθήκη τοποθετούνται σε ομάδες με βάση το **GROUP BY**
- και μετά αν υπάρχει συνθήκη στο **HAVING** εφαρμόζεται στις ομάδες και επιλέγονται όσες ικανοποιούν τη συνθήκη

# Συναθροιστικές Συναρτήσεις

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
Plays(Name, Title, Year)
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

*Παράδειγμα: Αριθμό ταινιών που έπαιξε κάθε ηθοποιός που γεννήθηκε μετά το 1987 αν αυτός ο αριθμός είναι μεγαλύτερος του 5*

```
SELECT Actor.Name, count(*)4
FROM Plays, Actor
1 WHERE Plays.Name = Actor.Name AND Year-of-Birth > 1987
2 GROUP BY Actor.Name
3 HAVING COUNT(*) >= 5;
```

# Επανάληψη

Μέσος όρος: **AVG** (μόνο σε αριθμούς)

Ελάχιστο: **MIN**

Μέγιστο: **MAX**

Άθροισμα: **SUM** (μόνο σε αριθμούς)

Πλήθος: **COUNT**

- Αν θέλουμε να απαλείψουμε διπλές εμφανίσεις χρησιμοποιούμε τη λέξη-κλειδί **DISTINCT** στην αντίστοιχη έκφραση.
- Μπορούμε να εφαρμόσουμε τις συναρτήσεις όχι μόνο σε ένα σύνολο από πλειάδες, αλλά σε ομάδες από σύνολα πλειάδων. Οι ομάδες προσδιορίζονται χρησιμοποιώντας το **GROUP BY**
- Μπορούμε να εφαρμόσουμε μια συνθήκη σε μια συγκεκριμένη ομάδα από πλειάδες χρησιμοποιώντας το **HAVING**. Η συνθήκη του HAVING εφαρμόζεται αφού σχηματιστούν οι ομάδες και υπολογιστούν οι συναθροιστικές συναρτήσεις
- Οι null τιμές αγνοούνται πλην του count(\*)

# Παράδειγμα

Pizza(Name, Ingredient)

Likes(Student, Ingredient)

Serves(Place, Name)

## Pizza

Name	Ingredient
Vegetarian	μανιτάρι
Vegetarian	ελιά
Χαβάη	ανανάς
Χαβάη	ζαμπόν
Σπέσιαλ	ζαμπόν
Σπέσιαλ	μπέικον
Σπέσιαλ	μανιτάρι
Ελληνική	ελιά

## Serves

Place	Name
Roma	Vegetarian
Roma	Σπέσιαλ
Napoli	Vegetarian
Napoli	Ελληνική
Pizza-Express	Χαβάη
Pizza-Express	Σπέσιαλ
Pizza-Express	Ελληνική
Pizza-Place	Σπέσιαλ

## Likes

Student	Ingredient
Δημήτρης	μανιτάρι
Κώστας	ζαμπόν
Μαρία	ελιά
Κατερίνα	μανιτάρι
Μαρία	ζαμπόν
Δημήτρης	μπέικον
Μαρία	ανανάς

# Παράδειγμα

```
SELECT COUNT(Name)  
FROM PIZZA;
```

```
SELECT COUNT(DISTINCT Name)  
FROM PIZZA;
```

```
SELECT Name, COUNT(*)  
FROM PIZZA  
GROUP BY Name;
```

- Πόσα συστατικά που αρέσουν στο Δημήτρη έχει κάθε πίτσα;
- Πόσες πίτσες με συστατικά που αρέσουν στον Δημήτρη σερβίρει κάθε μαγαζί;



## Τις πίτσες που έχουν συστατικά που αρέσουν στον φοιτητή Δημήτρη

Pizza		Likes	
Name	Ingredient	Student	Ingredient
Vegetarian	μανιτάρι	Δημήτρης	μανιτάρι
Vegetarian	ελιά	Κώστας	ζαμπόν
Χαβάη	ανανάς	Μαρία	ελιά
Χαβάη	ζαμπόν	Κατερίνα	μανιτάρι
Σπέσιαλ	ζαμπόν	Μαρία	ζαμπόν
Σπέσιαλ	μπέικον	Δημήτρης	μπέικον
Σπέσιαλ	μανιτάρι	Μαρία	ανανάς
Ελληνική	ελιά		

P.Name	P.Ingredient	L.Student	L.Ingredient
Vegetarian	μανιτάρι	Δημήτρης	μανιτάρι
Vegetarian	μανιτάρι	Δημήτρης	μπέικον
Vegetarian	ελιά	Δημήτρης	μανιτάρι
Vegetarian	ελιά	Δημήτρης	μπέικον
Χαβάη	ανανάς	Δημήτρης	μανιτάρι
Χαβάη	ανανάς	Δημήτρης	μπέικον
Χαβάη	ζαμπόν	Δημήτρης	μανιτάρι
Χαβάη	ζαμπόν	Δημήτρης	μπέικον
Σπέσιαλ	ζαμπόν	Δημήτρης	μανιτάρι
Σπέσιαλ	ζαμπόν	Δημήτρης	μπέικον
Σπέσιαλ	μπέικον	Δημήτρης	μανιτάρι
Σπέσιαλ	μπέικον	Δημήτρης	μπέικον
Σπέσιαλ	μανιτάρι	Δημήτρης	μανιτάρι
Σπέσιαλ	μανιτάρι	Δημήτρης	μπέικον
Ελληνική	ελιά	Δημήτρης	μανιτάρι
Ελληνική	ελιά	Δημήτρης	μπέικον

## Serves

Place	Name
Roma	Vegetarian
Roma	Σπέσιαλ
Napoli	Vegetarian
Napoli	Ελληνική
Pizza-Express	Χαβάη
Pizza-Express	Σπέσιαλ
Pizza-Express	Ελληνική
Pizza-Place	Σπέσιαλ

# Παράδειγμα

R	A	B	C
1	1	5	6
2	2	3	2
1	1	9	3
7	7	2	9
7	7	8	3
1	1	5	2
4	4	2	1
2	2	3	3
4	4	1	8

```
SELECT COUNT, SUM, AVG, MIN, MAX(DISTINCT A)
FROM R;
```

```
SELECT A, MAX(C)
FROM R
WHERE A < B
GROUP BY A
HAVING MAX(B) > 2;
```

```
SELECT A, B, MAX(C)
FROM R
GROUP BY A, B;
```

Την πλειάδα στην οποία εμφανίζεται η μεγαλύτερη τιμή του B (δύο τρόποι)

# Βασική Δομή Ερώτησης

```
SELECT Ai1, Ai2, ..., Ain, ..., avg, ...  
FROM R1, R2, ... Rm  
WHERE P  
GROUP BY Ai1, Ai2, ..., Ain  
HAVING P  
ORDER BY Aj1, Aj2, ..., Ajk
```

# ΣΥΝΕΝΩΣΕΙΣ

# Συνένωση (join)

Η SQL-92 υποστηρίζει διάφορους τύπους συνενώσεων που συνήθως χρησιμοποιούνται στο FROM, αλλά μπορούν να χρησιμοποιηθούν οπουδήποτε μπορεί να χρησιμοποιηθεί μια σχέση.

Γενική σύνταξη:

```
<όνομα-σχέσης1> <τύπος-συνένωσης> <όνομα-σχέσης2>  
on <συνθήκη-συνένωσης>
```

## Τύποι Συνένωσης:

- [INNER] JOIN
- LEFT [OUTER] JOIN: αριστερή εξωτερική συνένωση
- RIGHT [OUTER] JOIN: δεξιά εξωτερική συνένωση
- FULL [OUTER] JOIN: πλήρης εξωτερική συνένωση

# Παράδειγμα

Pizza(Name, Ingredient)

Likes(Student, Ingredient)

```
SELECT DISTINCT Likes.Student, Pizza.Name  
FROM (Likes INNER JOIN Pizza  
      ON Pizza.Ingredient = Likes.Ingredient);
```

```
SELECT DISTINCT Likes.Student, Pizza.Name  
FROM Likes, Pizza  
WHERE Pizza.Ingredient = Likes.Ingredient;
```

# Παράδειγμα

Pizza(Name, Ingredient)

Likes(Student, Ingredient)

```
SELECT DISTINCT Likes. Student, Pizza.Name  
FROM (Likes LEFT OUTER JOIN Pizza  
      ON Likes.Ingredient = Pizza.Ingredient);
```

```
SELECT DISTINCT Likes. Student, Pizza.Name  
FROM (Likes RIGHT OUTER JOIN Pizza  
      ON Likes.Ingredient = Pizza.Ingredient);
```

# Παράδειγμα

## Likes

<b>Student</b>	<b>Ingredient</b>
Δημήτρης	μανιτάρι
Κώστας	ζαμπόν
Μαρία	ελιά
Κατερίνα	μανιτάρι
Μαρία	ζαμπόν
Δημήτρης	μπέικον
Μαρία	ανανάς
Ανδρόνικος	αντσούγια

## Pizza

<b>Name</b>	<b>Ingredient</b>
Vegetarian	μανιτάρι
Vegetarian	ελιά
Χαβάη	ανανάς
Χαβάη	ζαμπόν
Σπέσιαλ	ζαμπόν
Σπέσιαλ	μπέικον
Σπέσιαλ	μανιτάρι
Ελληνική	ελιά
Γιαννιώτικη	μετσοβόνη



# Φυσική Συνένωση (natural join)

τα γνωρίσματα εμφανίζονται στο αποτέλεσμα με την εξής διάταξη: πρώτα αυτά με τα οποία έγινε η συνένωση (δηλ., αυτά που είναι κοινά (έχουν το ίδιο όνομα) και στις δύο σχέσεις), μετά τα υπόλοιπα της πρώτης σχέσης, και τέλος τα υπόλοιπα της δεύτερης σχέσης.

Pizza(Name, Ingredient)

Likes(Student, Ingredient)

```
SELECT Likes.Student, Pizza.Name  
FROM Pizza NATURAL JOIN Likes;
```

```
SELECT Likes.Student, Pizza.Name  
FROM Pizza, Likes  
WHERE Pizza.Ingredient = Likes.Ingredient;
```

# Παράδειγμα

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

```
SELECT DISTINCT Movie.Name
```

```
FROM Movie, Plays
```

```
WHERE Plays.Tite = Movie.Title AND Plays.Year = Movie.Year and  
Type = 'Ασπρόμαυρη';
```

```
SELECT DISTINCT Movie.Name
```

```
FROM (Movie JOIN Plays ON Plays.Tite = Movie.Title AND Plays.Year =  
Movie.Year)
```

```
WHERE Type = 'Ασπρόμαυρη';
```

```
SELECT DISTINCT Movie.Name
```

```
FROM Movie NATURAL JOIN Plays
```

```
WHERE Type = 'Ασπρόμαυρη';
```

# SFW στο FOR

Μπορούμε να έχουμε μια SFW ερώτηση στο FOR

Pizza(Name, Ingredient)

Likes(Student, Ingredient)

```
SELECT DISTINCT P.Name
FROM Pizza AS P,
      ((SELECT Ingredient
        FROM Likes
        WHERE Student = 'Δημήτρης')
      EXCEPT
      (SELECT Ingredient
        FROM Likes
        WHERE Student = 'Μαρία')) AS T
WHERE P.Ingredient = T.Ingredient;
```

# Παράδειγμα

R	A	B	C
1	5	6	
2	3	2	
1	9	3	
7	2	9	
7	8	3	
1	5	2	
4	2	1	
2	3	3	
4	1	8	

Πόσες πλειάδες έχουν την μεγαλύτερη τιμή του B;

# Γλώσσα Ενημερώσεις Δεδομένων

# Εισαγωγή

- Γλώσσα Ορισμού (του σχήματος)
- Γλώσσα Χειρισμού Δεδομένων (ΓΧΔ)
  - Γλώσσα Τροποποίησης Δεδομένων (εισαγωγή, διαγραφή, ενημέρωση πλειάδων)
  - Γλώσσα Ερωτήσεων (Query Languages)

# Τροποποίηση ΒΔ

## Τροποποιήσεις

1. Διαγραφή
2. Εισαγωγή
3. Ενημέρωση

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

*Δείτε και τις σχετικές διαφάνειες προηγούμενου μαθήματος*

# Εισαγωγή δεδομένων

Για να εισάγουμε δεδομένα σε μια σχέση είτε

(α) προσδιορίζουμε την πλειάδα,

```
INSERT INTO R(A1, ..., An) VALUES (v1, ..., vn);
```

είτε

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

```
INSERT INTO R(A1, ..., An) SELECT-FROM-WHERE
```



# Εισαγωγή δεδομένων

Pizza(Name, Ingredient)

Likes(Student, Ingredient)

Παράδειγμα

Εισαγωγή μιας πίτσας στη ΠΙΤΣΑ με όνομα «Κατερίνας-special» με συστατικά τα συστατικά που αρέσουν στη φοιτήτρια Κατερίνα

```
INSERT INTO Pizza(Pizza.Name, Pizza.Ingredient)
SELECT `Κατερίνας-Special`, Likes.Ingredient
FROM Likes
WHERE Likes.Student = 'Κατερίνα';
```

# Διαγραφή δεδομένων

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.

# Διαγραφή δεδομένων

- Στο FROM μόνο μια σχέση, αλλά στη συνθήκη του WHERE μπορεί να εμφανίζονται και άλλες
- Σβήνονται «ολόκληρες» πλειάδες
- 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

```
DELETE FROM Plays
WHERE Title IN (SELECT Title
                FROM Movie
                WHERE Type = 'Έγχρωμη');
```

# Διαγραφή δεδομένων

Movie(Title, Year, Duration, Type)

Plays(Name, Title, Year)

Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)

*Παράδειγμα: διαγραφή της ταινίας “The Big Blue” που γυρίστηκε το 1988*

```
DELETE FROM Movie
```

```
WHERE Title = ‘The Big Blue’ AND Year = 1988;
```

*Το αποτέλεσμα εξαρτάται από το είδος περιορισμού αναφοράς που έχουμε ορίσει*

Αν δεν έχουμε ορίσει κάποια ειδική ενέργεια “on delete” πρέπει πρώτα να διαγράψουμε και τις εγγραφές του πίνακα Plays που σχετίζονται με την ταινία “The Big Blue”:

```
DELETE FROM Plays
```

```
WHERE Title = ‘The Big Blue’ AND Year = 1988;
```

# Ενημέρωση

```
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 Movie  
SET Duration = Duration + 10  
WHERE Duration < 100;
```

# Ενημέρωση

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 ενημερώνονται οι πλειάδες που ικανοποιούν τη συνθήκη – δηλαδή, η συνθήκη υπολογίζεται στο τρέχων στιγμιότυπο – όχι στο τροποποιημένο

# Επανάληψη

## 1. Εισαγωγές

```
INSERT INTO R(A1, ..., An) VALUES (v1, ..., vn)  
INSERT INTO R(A1, ..., An) SFW
```

## 2. Διαγραφές

```
DELETE FROM R WHERE P
```

## 3. Ενημερώσεις/Τροποποιήσεις

```
UPDATE R  
SET Attr = New_Value  
WHERE P
```

# Όψεις



# Ορισμός Όψεων (εικονικών πινάκων)

Μπορούμε να ορίσουμε μια όψη χρησιμοποιώντας την εντολή:

Ορισμός  
Όψης



```
CREATE VIEW <όνομα--όψης> AS <SELECT-FROM-WHERE ερώτηση>
```

Επίσης, μπορούν να προσδιοριστούν τα ονόματα των γνωρισμάτων άμεσα

```
CREATE VIEW <όνομα--όψης> (<λίστα ονομάτων-γνωρισμάτων>)  
AS <SELECT-FROM-WHERE ερώτηση>
```

# Διαφορά από create table

- **Αποθηκεύετε** ο ορισμός
- Μπορεί να χρησιμοποιηθεί όπου ένας πίνακας, αλλά η όψη (δηλαδή, το περιεχόμενο του πίνακα) *υπολογίζεται εκ νέου* κάθε φορά
- Χρήση: Σε ερωτήματα που υπολογίζονται συχνά ή για έλεγχο πρόσβασης

# Παράδειγμα

Ταινία (Τίτλος, Έτος, Διάρκεια, Είδος)

Παίζει(Όνομα, Τίτλος, Έτος)

Ηθοποιός(Όνομα, Διεύθυνση, Έτος-Γέννησης, Σύζυγος-Ηθοποιού)

```
CREATE VIEW BlackAndWhite AS
SELECT Title, Year
FROM Movie
WHERE Type = 'Ασπρόμαυρη';
```

Base relations/tables

Βασική Σχέση

# Ενημερώσιμες Όψεις

- Για ενημερώσεις ισχύουν περιορισμοί -- Τροποποιήσεις μέσω όψεων
  - **Ενημερώσιμες** όψεις - updatable
    - ένα μόνο πίνακα, πρωτεύον κλειδί της βασικής σχέσης και τιμές για όλα τα *not null* γνωρίσματα χωρίς default τιμή (select, project)
  - Υλοποιημένη (materialized) όψη

# Παράδειγμα

```
Movie(Title, Year, Duration, Type)
Plays(Name, Title, Year)
Actor(Name, Address, Year-of-Birth, Spouse-Name)
```

```
CREATE VIEW ActorStatistics (ActorName, NumbofMovies) AS
SELECT Plays.Name, COUNT(*)
FROM Plays
GROUP BY Plays.Name;
```

Μη ενημερώσιμη!

# Διαγραφή όψης

- Ο ορισμός της όψης παραμένει στην βάση δεδομένων, εκτός αν σβηστεί:

`DROP VIEW <όνομα-όψης>`

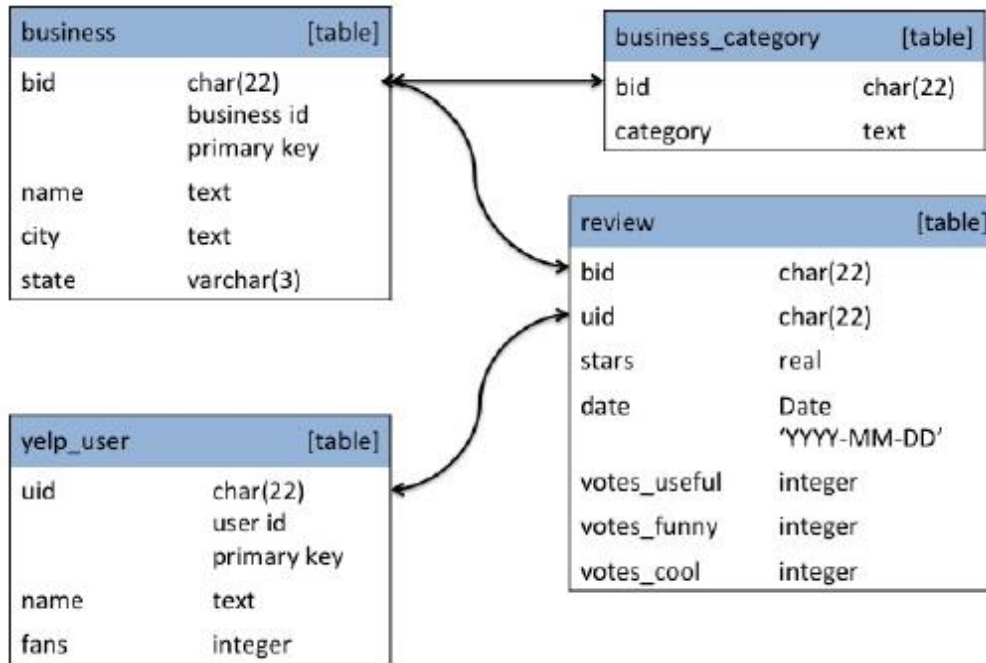
# With

**WITH** <όνομα--query> [<λίστα ονομάτων-γνωρισμάτων>] ( **AS** <SELECT-FROM-WHERE ερώτηση>

SELECT ...

- Ορίζεται όπως μια view αλλά δεν είναι ανεξάρτητη πρέπει να ακολουθεί SFW ερώτηση και μπορεί να χρησιμοποιηθεί μόνο σε αυτήν (το scope είναι η ερώτηση που ακολουθεί)
- Μπορεί να έχουμε πολλαπλούς ορισμούς στο ίδιο WITH χωρισμένους με κόμμα

# Άσκηση: Αξιολογήσεις από το YELP

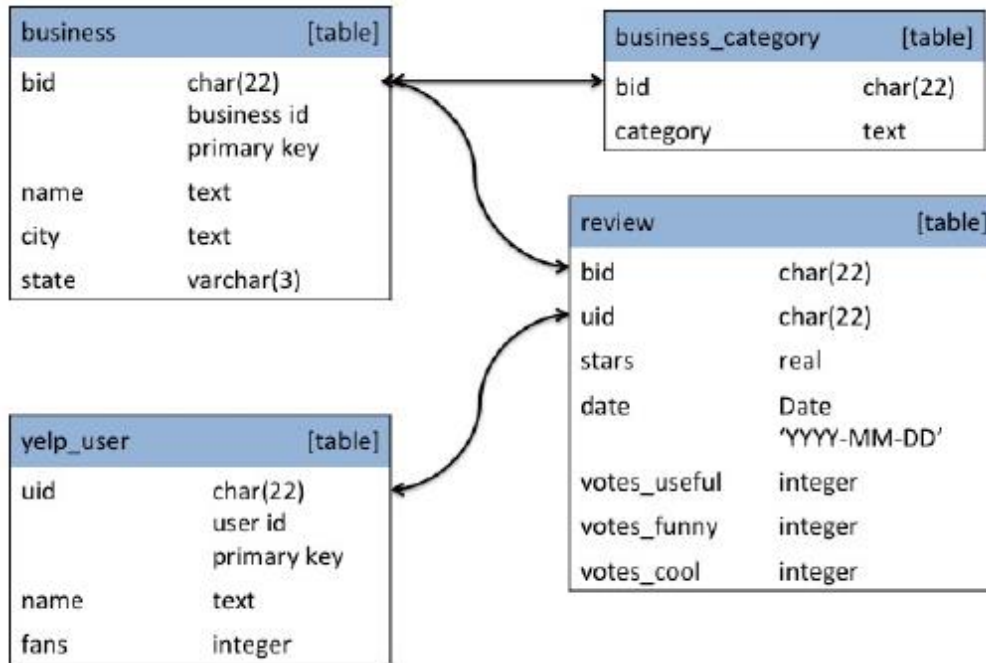


E1: Πλήθος διαφορετικών κατηγοριών επιχειρήσεων

E2: Τις επιχειρήσεις στην PA που έχουν τον όρο 'Coffee' στο όνομα τους αλλά δεν έχουν κατηγοριοποιηθεί ως «coffee place», δηλαδή ο όρος 'Coffee' δεν εμφανίζεται σε καμία από τις κατηγορίες στις οποίες ανήκουν. Δώστε το bid και το όνομα σε αύξουσα διάταξη του bid



# Άσκηση: Αξιολογήσεις από το YELP

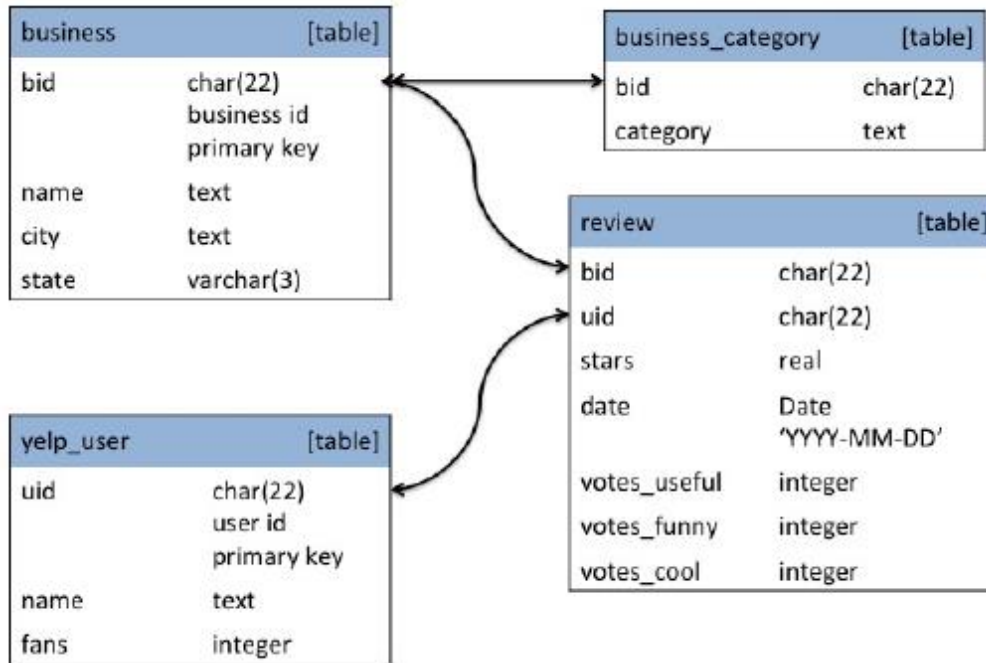


E1: Πλήθος διαφορετικών κατηγοριών επιχειρήσεων

E2: Τις επιχειρήσεις στην PA που έχουν τον όρο 'Coffee' στο όνομα τους αλλά δεν έχουν κατηγοριοποιηθεί ως «coffee place», δηλαδή ο όρος 'Coffee' δεν εμφανίζεται σε καμία από τις κατηγορίες στις οποίες ανήκουν. Δώστε το bid και το όνομα σε αύξουσα διάταξη του bid

```
SELECT bid , name
FROM business
WHERE name LIKE '%Coffee%' AND state = 'PA'
AND bid NOT IN (
SELECT bid
FROM business_category
WHERE category LIKE '%Coffee%'
)
ORDER BY bid ASC;
```

# Άσκηση: Αξιολογήσεις από το YELP



Ε3: Το πιο δημοφιλές bar σε κάθε πολιτεία (state)

Όπου πιο δημοφιλές αναφέρεται στην επιχείρηση με το μεγαλύτερο αριθμό reviews ανάμεσα στις επιχειρήσεις που μια από τις κατηγορίες τους είναι 'Bar'.  
Τυπώστε, για κάθε bar το bid, αριθμό review και πολιτεία σε αύξουσα διάταξη με το όνομα της πολιτείας και σε περίπτωση ισοβαθμίας σε αύξουσα με βάση το bid.

# Ερωτήσεις;

# Ασκήσεις (Θέματα Σεπτεμβρίου 2017)

Το παρακάτω σχεσιακό σχήμα μιας βάσης δεδομένων περιέχει πληροφορίες για αγώνες κολύμβησης.

**ATHLETE**(athlete\_id, country, name, age)

**EVENT**(event\_id, name)

**EVENT\_RESULT**(event\_id, athlete\_id, result)

Ο πίνακας **ATHLETE** περιέχει πληροφορίες για τους αθλητές, συγκεκριμένα το μοναδικό id, τη χώρα, όνομα, και ηλικία του αθλητή.

Ο πίνακας **EVENT** περιέχει πληροφορίες για τα αγωνίσματα, συγκεκριμένα το μοναδικό id και το όνομα (πχ “100m sprint”) του αγωνίσματος.

Ο πίνακας **EVENT\_RESULT** περιέχει τους αθλητές που πήραν μετάλλια σε κάθε αγώνισμα, συγκεκριμένα το αγώνισμα (event\_id), τον αθλητή (athlete\_id) και το μετάλλιο (result) που αυτός πήρε. Το γνώρισμα result παίρνει τις τιμές, Gold, Silver και Bronze.

athlete_id	country	name	age
A1	U.S.A.	Michael Phelps	31
A2	U.S.A.	Justin Gatlin	34
A3	U.S.A.	Ryan Lochte	32
A4	Canada	Andre De Grasse	21
A5	Jamaica	Usain Bolt	30
A6	France	Christophe Lemaitre	26
A7	Japan	Masato Sakai	24
A8	Japan	Naito Ehara	60
A9	GBR	Duncan Scott	35
A10	GBR	James Guy	32

event_id	name
E1	100m Sprint
E2	200m Sprint
E3	200m Butterfly
E4	4x200 Freestyle Relay

event_id	athlete_id	result
E1	A5	Gold
E1	A2	Silver
E1	A4	Bronze
E2	A5	Gold
E2	A4	Silver
E3	A1	Gold
E3	A7	Silver
E3	A9	Bronze
E4	A1	Gold
E4	A3	Gold
E4	A7	Silver
E4	A8	Silver
E4	A9	Bronze
E4	A10	Bronze

## ATHLETE

athlete_id	country	name	age
A1	U.S.A.	Michael Phelps	31
A2	U.S.A.	Justin Gatlin	34
A3	U.S.A.	Ryan Lochte	32
A4	Canada	Andre De Grasse	21
A5	Jamaica	Usain Bolt	30
A6	France	Christophe Lemaitre	26
A7	Japan	Masato Sakai	24
A8	Japan	Naito Ehara	60
A9	GBR	Duncan Scott	35
A10	GBR	James Guy	32

## EVENT

event_id	name
E1	100m Sprint
E2	200m Sprint
E3	200m Butterfly
E4	4x200 Freestyle Relay

## EVENT\_RESULT

event_id	athlete_id	result
E1	A5	Gold
E1	A2	Silver
E1	A4	Bronze
E2	A5	Gold
E2	A4	Silver
E3	A1	Gold
E3	A7	Silver
E3	A9	Bronze
E4	A1	Gold
E4	A3	Gold
E4	A7	Silver
E4	A8	Silver
E4	A9	Bronze
E4	A10	Bronze

(α) Για καθένα από τα παρακάτω ερωτήματα εξηγήστε με απλά λόγια τι σημαίνουν και δώστε το αποτέλεσμα τους (σε μορφή πίνακα) όταν εκτελεστούν στο παρακάτω στιγμιότυπο.

(i)  $\sigma_{\text{age}<25}(\text{ATHLETE} * \text{EVENT\_RESULT})$ , όπου \* η φυσική συνένωση

(ii)  $\pi_{\text{athlete\_id, event\_id}}(\text{EVENT\_RESULT}) \div \pi_{\text{event\_id}}(\sigma_{\text{athlete\_id} = \text{'A5'}}(\text{EVENT\_RESULT}))$

(iii)  $\{t.\text{name} \mid \text{EVENT}(t) \text{ AND } (\exists r (\text{EVENT\_RESULT}(r) \text{ AND } r.\text{athlete\_id} = \text{'A4'} \text{ AND } t.\text{event\_id} = r.\text{event\_id}))\}$

ATHLETE(athlete\_id, country, name, age)

EVENT(event\_id, name)

EVENT\_RESULT(event\_id, athlete\_id, result)

- (β) Δώστε ερωτήσεις σε σχεσιακή άλγεβρα που να έχουν ως αποτέλεσμα:
- (i) το id των αθλητών που έχουν κερδίσει μόνο χρυσά (gold) μετάλλια
  - (ii) το id των Αμερικάνων αθλητών που πήραν μετάλλιο στο αγώνισμα με όνομα “100m Sprint”

ATHLETE(athlete\_id, country, name, age)

EVENT(event\_id, name)

EVENT\_RESULT(event\_id, athlete\_id, result)

(γ) Δώστε ερωτήσεις σε SQL που να έχουν ως αποτέλεσμα:

(i) για κάθε αθλητή τον αριθμό των μεταλλίων που κέρδισε (ζεύγη: id-αθλητή, αριθμός μεταλλίων) σε φθίνουσα διάταξη βάσει του αριθμού μεταλλίων και σε περίπτωση ισοβαθμίας με αύξουσα διάταξη με βάση το id, αγνοείστε όσους αθλητές δεν πήραν μετάλλια

(ii) τροποποιείστε την ερώτηση γ(i) ώστε να περιλαμβάνονται στην απάντηση και οι αθλητές που δεν πήραν μετάλλια (να εμφανίζονται με αριθμό μεταλλίων 0).

(iii) το id των αθλητών που έχουν κερδίσει μόνο χρυσά (gold) μετάλλια χρησιμοποιώντας in/not in.

(iv) τις χώρες που έχουν πάρει τουλάχιστον 5 μετάλλια (ζεύγη: χώρα, αριθμός μεταλλίων) σε φθίνουσα διάταξη βάσει του αριθμού μεταλλίων (υποθέστε ότι τα αγωνίσματα είναι ατομικά).