

SQL: Αιτήματα (Συνέχεια...)

Κεφάλαιο 5

Ενημέρωση: 23/12/2008

Τελεστές Συνάθροισης

Σημαντική προέκταση της σχεσιακής άλγεβρας.

```
COUNT (*)
COUNT ([DISTINCT] A)
SUM ([DISTINCT] A)
AVG ([DISTINCT] A)
MAX (A)
MIN (A)

μονό πεδίο
```

Τελεστές Συνάθροισης

Υπολογισμός πλήθους ναυτών

SELECT COUNT(*) FROM Sailors S

Εύρεση μέσου όρου ηλικίας ναυτών με τιμή διατίμησης (rating) 10

SELECT AVG(S.age)

FROM Sailors S

WHERE S.rating=10

Υπολογισμός πλήθους διακριτών τιμών διατίμησης για ναύτες με όνομα Yiannis

SELECT COUNT(DISTINCT S.rating)

FROM Sailors S

WHERE S.sname='Yiannis'

Τελεστές Συνάθροισης

Εύρεση ονομάτων ναυτικών με τη μέγιστη τιμή διατίμησης

SELECT S.sname
FROM Sailors S
WHERE S.rating= (SELECT MAX(S2.rating)
FROM Sailors S2)

Υπολογισμός του μέσου όρου των διακριτών τιμών ηλικίας για ναύτες με τιμή διατίμησης 10

SELECT AVG(DISTINCT S.age)
FROM Sailors S
WHERE S.rating=10

Η Διαίρεση (1 από 2)

Ναυτικοί οι οποίοι έχουν κάνει κράτηση σε ΟΛΑ τα σκάφη

```
SELECT S.sname
FROM Sailors S
WHERE NOT EXISTS
((SELECT B.bid
FROM Boats B)
EXCEPT
(SELECT R.bid
FROM Reserves R
WHERE R.sid=S.sid))
```

Η Διαίρεση (2 από 2)

Ναυτικοί οι οποίοι έχουν κάνει κράτηση σε ΟΛΑ τα σκάφη

```
SELECT S.sname ....Ναυτιχοί για τους οποίους....
FROM Sailors S
WHERE NOT EXISTS (SELECT B.bid
FROM Boats B ....δεν υπάρχει σκάφος που....
WHERE NOT EXISTS (SELECT R.bid
FROM Reserves R
WHERE R.bid=B.bid
....να μην το έχουν κάνει κράτηση.... AND R.sid=S.sid))
```

Εύρεση ονόματος και ηλικίας του αρχαιότερου ναύτη

1) SELECT S.sname, MAX(S.age) FROM Sailors S

Πρόβλημα σύνταξης! (Θα εξηγήσουμε γιατί, όταν ασχοληθούμε με την GROUP BY.)

- 2) SELECT S.sname, S.age
 FROM Sailors S
 WHERE S.age =
 (SELECT MAX(S2.age)
 FROM Sailors S2)
- 3) SELECT S.sname, S.age FROM Sailors S WHERE (SELECT MAX(S2.age) FROM Sailors S2) = S.age

Το τρίτο είναι ισοδύναμο με το δεύτερο και προβλέπεται από το πρότυπο SQL/92, αλλά δεν υποστηρίζεται από όλα τα συστήματα.

GROUP BY Kai HAVING

- Μέχοι στιγμής εφαρμόσαμε τους τελεστές συνάθροισης σε όλες τις επιστρεφόμενες πλειάδες. Μερικές φορές είναι χρήσιμη η εφαρμογή τους σε ομάδες συνόλων πλειάδων.
- Π.χ.: Η ηλικία του νεαρότερου ναύτη σε κάθε επίπεδο διατίμησης.
 - Δεν είναι γνωστό ούτε το πλήθος των επιπέδων, ούτε οι τιμές διατίμησης κάθε επιπέδου!
 - Ας υποθέσουμε ότι το πεδίο των τιμών διατίμησης ειναι από 1 έως10. Άρα χρειαζόμαστε 10 αιτήματα:

For i = 1, 2, ..., 10: SELECT MIN(S.age) FROM Sailors S WHERE S.rating = i

Αιτήματα με GROUP BY και HAVING

SELECT [DISTINCT] $\lambda i \sigma \tau \alpha - \varepsilon \pi i \lambda o \gamma \dot{\eta} \varsigma$

FROM *λίστα-σχέσεων*

WHERE καταλληλότητα

GROUP BY *λίστα-ομαδο*ποίησης

HAVING καταλληλότητα-ομάδας

- Η λίστα-επιλογής περιέχει (i) ονομασίες γνωρισμάτων (ii) όρους με τελεστές συνάθροισης (π.χ. MIN(S.age)).
 - Οι ονομασίες γνωρισμάτων (i) πρέπει να είναι υποσύνολο της λίσταςομαδοποίησης. Διαισθητικά, κάθε επιστρεφόμενη πλειάδα αντιστοιχεί σε μια ομάδα και τα γνωρίσματά της πρέπει να είναι μοναδικά για την ομάδα. (Μια ομάδα είναι ένα σύνολο πλειάδων με την ίδια τιμή για κάθε γνώρισμα της λίστας-ομαδοποίησης).

Ιδεατή Στρατηγική Υπολογισμού

- Υπολογίζεται το καφτεσιανό γινόμενο της λίστας-σχέσεων, οι ακατάλληλες πλειάδες αποφφίπτονται, τα πεφιττά πεδία διαγφάφονται και οι εναπομένουσες πλειάδες χωφίζονται σε ομάδες ανάλογα με τις τιμές των γνωφισμάτων της λίστας-ομαδοποίησης.
- Η καταλληλότητα ομάδας εφαρμόζεται στη συνέχεια για τη διαγραφή ομάδων. Οι παραστάσεις στην καταλληλότητα ομάδας πρέπει να έχουν μοναδική τιμή ανά ομάδα!
 - Κατά συνέπεια, ένα γνώρισμα το οποίο αναφέρεται στην καταλληλότητα-ομάδας οφείλει επίσης να εμφανίζεται στη λίστα-ομαδοποίησης ή να αποτελεί ονοματισμό του αποτελέσματος ενός τελεστή συνάθροισης.
- Μια πλειάδα επιστρέφεται για κάθε κατάλληλη ομάδα.

Να βρεθεί η ηλικία του νεότερου ενήλικα ναυτικού για κάθε τιμή διατίμησης με τουλάχιστο

2 ενήλικες ναυτικούς

SELECT S.rating, MIN(S.age)
FROM Sailors S
WHERE S.age >= 18
GROUP BY S.rating
HAVING COUNT(*) > 1

- Μόνο τα S.rating και S.age αναφέρονται στις συνιστώσες SELECT, GROUP BY or HAVING. Περιττά τα άλλα γνωρίσματα.
- Η δεύτερη στήλη μπορεί να ονοματιστεί χρησιμοποιώντας το AS.

<u>sid</u>	sname	rating	age
22	dustin	7	45.0
31	lubber	8	55.5
71	zorba	10	16.0
64	horatio	7	35.0
29	brutus	1	33.0
58	rusty	10	35.0

rating	age
1	33.0
7	45.0
7	35.0
8	55.5
10	35.0

rating	
7	35.0

Σχέση αποτέλεσμα

Για κάθε κόκκινη βάρκα να βρεθεί ο συνολικός αριθμός κρατήσεών της

SELECT B.bid, COUNT(*) AS scount FROM Sailors S, Boats B, Reserves R WHERE S.sid=R.sid AND R.bid=B.bid AND B.color='red' GROUP BY B.bid

- Ομαδοποίηση επί σύζευξης τριών σχέσεων.
- □ Τι θα συμβεί αν αφαιφέσουμε τη B.color='red' από τη συνιστώσα WHERE και προσθέσουμε μια συνιστώσα HAVING με την ίδια συνθήκη;
- Τι θα συμβεί αν αφαιρέσουμε τη Sailors και τη συνθήκη του S.sid;

Να βρεθεί η ηλικία του νεότερου ενήλικα ναυτικού για κάθε τιμή διατίμησης με τουλάχιστο 2 ναυτικούς

```
SELECT S.rating, MIN(S.age)
FROM Sailors S
WHERE S.age > 18
GROUP BY S.rating
HAVING 1 < (SELECT COUNT(*)
FROM Sailors S2
WHERE S.rating=S2.rating)
```

- Η HAVING μπορεί να περιέχει υποαίτημα.
- Σύγκοιση αυτού του αιτήματος και του αιτήματος με τους δύο ενήλικες ναύτες!
- □ Τι θα συμβεί αν η HAVING αντικατασταθεί με:
 - HAVING COUNT(*) >1

Να βρεθούν οι τιμές διατίμησης με τη νεότερη μέση τιμής ηλικίας ναύτη

Οι λειτουργίες συνάθροισης δεν εμφωλεύονται! ΛΑΘΟΣ:

SELECT S.rating

FROM Sailors S

```
WHERE S.age = (SELECT MIN(AVG(S2.age)) FROM Sailors S2)
Σωστή λύση (στην SQL/92):

SELECT Temp.rating, Temp.avgage
FROM (SELECT S.rating, AVG(S.age) AS avgage
FROM Sailors S
GROUP BY S.rating) AS Temp
WHERE Temp.avgage = (SELECT MIN(Temp.avgage)
FROM Temp)
```

Τιμές ΝULL

- Οι τιμές των πεδίων των στηλών μπορεί να είναι άγνωστες (π.χ. η τιμή κάποιας διατίμισης δεν έχει οριστεί) ή ανύπαρκτες (π.χ. όνομα συζύγου).
 - Η SQL ποοβλέπει την ειδική τιμή <u>null</u> γι' αυτές τις πεοιπτώσεις.
- Πεοιπλέκονται κάποια ζητήματα:
 - Ειδικοί τελεστές ελέγχου τιμών null και not null.
 - Η rating>8 είναι αληθής ή ψευδής για null τιμές του rating; Τι συμβαίνει τότε με AND, OR και NOT;
 - Χοειαζόμαστε λογική τοιών τιμών (true, false και άγνωστη).
 - Ποσεκτικός ορισμός του νοήματος των δομικών στοιχείων. (π.χ. συνιστώσα WHERE: απορρίπτει ό,τι δεν είναι true).
 - Νέοι τελεστές (συγκεκριμένα, στις εξωτερικές συζεύξεις).

Θεωρήστε τους παρακάτω πίνακες

Student(snum: integer, sname: sting, major: string, level: string, age: integer)

Class(name: string, meets_at: time, room: string, fid: integer)

Enrolled(snum: string, cname: string)

Faculty(fid: integer, fname: string, deptid: integer)

Οπίνακας Enrolled καταχωρεί μία γραμμή για κάθε ζεύγος φοιτητή-τάξης και αυτό αντιστοιχεί στην πληροφορία ότι ο συγκεκριμένος φοιτητής έχει εγγραφεί και παρακολουθεί τη συγκεκριμένη τάξη (μάθημα). Ο πίνακας Faculty αποθηκεύει πληροφορίες για το διδακτικό προσωπικό

Να εμφανιστούν τα καταχωρημένα εκπαιδευτικά επίπεδα (level) φοιτητών και δίπλα στην κάθε τιμή επιπέδου η μέση τιμή ηλικίας των φοιτητών οι οποίοι ανήκουν σε αυτό, εκτός από το επίπεδο level='JR'

SELECT S.level, AVG(S.age) FROM Student S WHERE S.level <> 'JR' GROUP BY S.level

Να βρεθούν τα ονόματα όλων των τάξεων οι οποίες είτε διδάσκονται στην αίθουσα room='R128', είτε έχουν εγγραφεί σε αυτές για να τις παρακολουθούν τουλάχιστον πέντε φοιτητές SELECT C.name FROM Class C WHERE C.room='R128' OR C.name IN (SELECT E.cname FROM Enrolled E

GROUP BY E.cname

HAVING COUNT(*) > 5)

-

Να βρεθούν τα ονόματα των μελών του εκπαιδευτικού προσωπικού ο κάθε ένας από τους οποίους διδάσκει (σε όλες τις τάξεις του) σε ακροατήριο μικρότερο των πέντε φοιτητών

SELECT DISTINCT F.fname

FROM Faculty F

WHERE 5 > ALL (SELECT COUNT(*)

FROM Class C, Enrolled E

WHERE C.name = E.cname

AND C.fid = F.fid

GROUP BY E.cname)

Περίληψη

- Η SQL αποτέλεσε σημαντικό παράγοντα για την αποδοχη του σχεσιακού μοντέλου. Πιο φυσική από προηγούμενες, διαδικαστικές γλώσσες αιτημάτων.
- Χαρακτηρίζεται από σχεσιακή πληρότητα. Έχει περισσότερες δυνατότητες από τη σχεσιακή άλγεβρα.
- Αιτήματα που εκφράζονται σε ΣΑ εκφράζονται με φυσικότερο τρόπο σε SQL.
- Εναλλακτικοί τρόποι διατύπωσης αιτημάτων. Ο βελτιστοποιητής ανακαλύπτει τον αποδοτικότερο.
 - Στην πράξη ωστόσο οι χρήστες πρέπει να έχουν γνώση των σχεδίων βελτιστοποίησης.