

# ***Βάσεις Δεδομένων***

Αναφορά 4<sup>ης</sup> εργαστηριακής άσκησης

Ομάδα εργασίας

Λυτρίδης Νίκος:2009030088

Φουντουλάκης Μανόλης:2009030015

## Σχεδιασμός και ρύθμιση της Φυσικής Βάσης Δεδομένων

Για να μετρήσουμε καλύτερα τους χρόνους της προσομοίωσης αλλά και για να απλοποιήσουμε λιγάκι τη προσομοίωση μας προχωρήσαμε σε ορισμένες αλλαγές σε σχέση με τη βάση δεδομένων που είχαμε υλοποιήσει στη 3η εργαστηριακή άσκηση.

Αρχικά κρατήσαμε ένα αντίγραφο της προηγούμενης άσκησης(σχήμα,δεδομένα) και στη συνέχεια αφαιρέσαμε το foreign keys και τα triggers και αρχικοποιήσαμε ξανά τη βάση σύμφωνα με τις ζητούμενες προδιαγραφές.

Για τη μέτρηση του χρόνου που διαρκεί ένα query κάναμε χρήση της εντολής της Java `System.currentTimeMillis()` για τα 4 updates μας (U1,U2,U3,U4) καθώς για τα υπόλοιπα 2 Queries μας (Q1,Q2) .

Υλοποίηση του προγράμματος σε java για τη προσομοίωση του φόρτου εργασίας.Δημιουργήσαμε μια κλάση `newdtb4` μέσα στην οποία γινόταν όλες οι λειτουργίες.

### Αρχικοποιήσεις:

Για όλες τις παρακάτω μεθόδους που αναλύουμε,δημιουργήσαμε μια μεταβλητή π.χ. για την συνάρτηση `add_person_client :CallableStatement cs4=db.conn.prepareCall("{call add_person_client1(?,?,?,?,?,?,?,?)}")`;

Πιο αναλυτικά οι συναρτήσεις:

### U1 :Person-Client-Creditcard

Για την αρχικοποίηση των tables (person-client) φτιάξαμε μια μέθοδο,την `insert_person_many_day()` ,μέσα την οποία εισάγουμε τα δεδομένα στα tables σύμφωνα με τις προδιαγραφές της προηγούμενης άσκησης με τη διαφορά ότι το προσομοιώσαμε για χ μέρες όπως το ζητούσε για το **U1**.Να διευκρινήσουμε ότι οι εισαγωγές γίνονται στους πίνακες **client-person-creditcard**.

### U2 :Person

Αρχικοποιήσαμε το table φτιάχνοντας την μέθοδο `ins_person()` και εισάγοντας στοιχεία προσώπου σύμφωνα με τις προδιαγραφές της προηγούμενης άσκησης στη περίπτωση εισαγωγής employees.Επιπλέον τροποποιήσαμε κατάλληλα έτσι ώστε να εισάγονται σε κάθε κλήση το 5% του συνόλου του **client**, για να το πετύχουμε αυτό χρησιμοποιήσαμε τη συνάρτηση `st.executeQuery("select count(documentclient) from client");` . Με αυτόν τον τρόπο καταφέρνουμε να πάρουμε το πλήθος των ήδη εγγεγραμμένων πελατών(μέγεθος το οποίο δεν είναι στατικό) έτσι ώστε να εισάγουμε το αριθμό προσώπων που απαιτείται(5% του συνόλου).Έπειτα προσομοιάσαμε για χ μέρες όπως ζητούσε το **U2**.

### U3:Hotelbooking-Roombooking

Εισάγαμε στοιχεία στα παραπάνω tables φτιάχνοντας τη μέθοδο *hotelbooking()* σύμφωνα με τις προδιαγραφές τις άσκησης. Προσομοιώσαμε για χ μέρες όπως ζητούσε το

**U3.** Καθημερινά εισάγονται το 20% των εγγεγραμμένων πελατών. Για να διαβάσουμε αυτή τη ποσότητα και ανάλογα να βάλουμε το πλήθος των κρατήσεων χρησιμοποιήσαμε όπως και στο U2 την συνάρτηση ***st.executeQuery("select count(documentclient) from client");*** .

Επίσης για να πετύχουμε την τυχαία επιλογή βάση της οποίας ο πελάτης θα κάνει κράτηση, δηλαδή ξενοδοχείο και δωμάτιο καλέσαμε τη συνάρτηση *st1.executeQuery("select idroom from roomss where hotelID='"+hotel+"' ");* Αποθηκεύοντας τα idroom σε έναν πίνακα. Στη συνέχεια με τυχαίο τρόπο (χρήση της ZipfGenerator) επιλέξαμε ένα idroom για τον εκάστωτε πελάτη. Στη συνέχεια για το πλήθος διανυκτερεύσεων και το πλήθος κρατήσεων ανά πελάτη λάβαμε υπόψη τις πιθανότητες που μας δόθηκαν και χρησιμοποιώντας την ZipfGenerator το πετύχαμε. Και σε αυτή τη περίπτωση το προσομοιώσαμε για χ μέρες.

### U4:Ενημέρωση Hotelbooking-Roombooking

Ενημέρωση(update) tables hotelbooking, roombooking. Αυτό το υλοποιήσαμε τη μέθοδο *update()* και δημιουργώντας ένα query βάζοντας το σε ένα string για κάθε ενημέρωση που μας ζητήθηκε να κάνουμε , μια μεταβλητή τύπου statement και χρησιμοποιώντας την συνάρτηση *executeUpdate(query)* κάναμε τις ενημερώσεις. Για παραδείγμα όταν θέλουμε να ενημερώσουμε το cancelation date στο hotelbooking κάνουμε το εξής:

```
String query = "UPDATE hotalbooking SET  cancellatationdate='"+dat+"'
WHERE idhotelbooking='"+hotelbook+"' ";
Statement stat1 = conn.createStatement();
stat1.executeUpdate(query);
stat1.close();
```

Και σε αυτή τη περίπτωση το προσομοιώσαμε για χ μέρες.

### Q1: Εύρεση προσώπων που κατοικούν σε μια συγκεκριμένη πόλη και για τα οποία έχουν γίνει κρατήσεις δωματίων για συγκεκριμένο χρονικό διάστημα διαμονής και από συγκεκριμένο πελάτη.

Καθημερινά εκτελείται τόσες όσες το 20% των εγγεγραμμένων πελατών. Και σε αυτή τη περίπτωση κάναμε ότι και στο U2-U3 για την εύρεση του ποσοστού αυτού. Σύμφωνα με τις απαιτήσεις του ερωτήματος αρχικά δοκιμάσαμε με χρήση του sql editor της postgres να κατασκευάσουμε το κατάλληλο query για να ανακτήσουμε τα κατάλληλα

δεδομένα βάζοντας κατάλληles μεταβλητές. Και στη συνέχεια το προσαρμόσαμε σε java έτσι ώστε το query αυτό να καλείται μέσα από το πρόγραμμα μας.

Αυτό το υλοποιήσαμε ως εξής: `Statement stat3= conn.createStatement(); //'+tmp+''`  
`ResultSet res1 = stat3.executeQuery("select distinct idperson from person1, roombooking1 where city='"+location+"' " + " and person1.idperson=roombooking1.bookedforpersonid and roombooking1.checkout-roombooking1.checkin='"+meres+"' " + "order by idperson asc; ");`  
  
`stat3.close();`

Όπου οι μέρες και το location επιλέγονται τυχαία σύμφωνα με το ερώτημα.

## Q2: Εντοπισμός προσώπων που έχουν ταυτόχρονη διαμονή σε περισσότερα του ενός δωματίων.

Η λογική υλοποίησης του ερωτήματος είναι ίδια με του q1. Ο κώδικας που χρησιμοποιήσαμε για αυτήν την ανάκτηση είναι ο εξής:

```
Statement stat3= conn.createStatement(); //'+tmp+''
```

```
ResultSet res1 = stat3.executeQuery("with krathseis as(select COUNT(idhotelbooking) as " + "c1, idperson from person1, hotelbooking1 where person1.idperson=hotelbooking1.bookedbyclientID " + "and hotelbooking1.reservationdate='"+date+"' group by person1.idperson order by idperson asc) " + "select distinct fname, lname , reservationdate, c1 from person1, hotelbooking, krathseis where c1>1 and person1.idperson=krathseis.idperson");
```

Λόγω ότι το ερώτημα είναι πιο περίπλοκο από το προηγούμενο κάναμε χρήση with. Μέσα από τον προσωρινό πίνακα krathseis βλέπουμε το πλήθος κρατήσεων πελάτη για συγκεκριμένη ημερομηνία. Έπειτα με selection προβάλλουμε τους πελάτες οι οποίοι έχουν κάνει ταυτόχρονη διαμονή σε περισσότερα του ενός δωματίου.

## Κύρια εργαλεία βελτιστοποίησης που χρησιμοποιήσαμε

Για να βελτιστοποιήσουμε τις εισαγωγές αλλάξαμε το buffer pool και παίρναμε αποτελέσματα. Όσον αφορά τις ανακτήσεις καταλήξαμε στη μέθοδο Partition. Τα αποτελέσματα και πιο συγκεκριμένα οι παράμετροι αναλύονται παρακάτω.

## Προσομοίωση του φόρτου εργασίας και βελτιστοποίηση του φυσικού σχεδιασμού

Γενικά κάνουμε τις ενημερώσεις στη βάση μας για τις X,Y,Z μέρες σειριακά αντίστοιχα που μας ζητείται και αμέσως μετά εκτελούμε για μία μέρα τις ζητούμενες ανακτήσεις, όσες φορές απαιτείται για την καθεμιά.

Ως γενικό στόχο αποδοτικότητας για καθεμιά από τις παραπάνω λειτουργίες θέτουμε ένα συγκεκριμένο όριο  $T_{max}$  κάθε μεμονωμένης ανάκτησης ή ενημέρωσης και χρόνος μεγαλύτερος του συγκεκριμένου ορίου ΔΕΝ θα γίνεται αποδεκτός. Σε κάθε στάδιο της ρύθμισης επιλέγουμε να ρυθμίσουμε πρώτα τη λειτουργία με το βραδύτερο συνολικό χρόνο εκτέλεσης ανά ημέρα μέχρις ότου όλες οι μεμονωμένες λειτουργίες εκτελούνται σε χρόνο μικρότερο του  $T_{max}$ . Ο συνολικός χρόνος εκτέλεσης ανά ημέρα ισούται με το μέσο χρόνο εκτέλεσης της μεμονωμένης λειτουργίας επί το πλήθος των εκτελούμενων λειτουργιών αυτού του τύπου ανά ημέρα.

### X=50 ημέρες

Αρχικά προσομοιώσαμε το φόρτο εργασίας για buffer pool(default)=32 mb.

Οι μέσες τιμές για τις ανακτήσεις και τις εισαγωγές είναι οι εξής:

U1:117.64 ms

U2:159.64 ms

U3:1184 ms

U4:  $2 \cdot 10^{-3}$  ms

Q1:256.28 ms

Για buffer pool =2mb

U1:117 ms

U2:163.08 ms

U3:1168.9 ms

U4: 0.62 ms

Q1:253.26 ms

Στην συνέχεια χρησιμοποιήσαμε τη μέθοδο Partitioning. Πιο συγκεκριμένα για το Q1

Κάναμε partition στον πίνακα person με βάση το city έτσι ώστε να προκύψουν 10 πίνακες (όσες δηλαδή και οι πόλεις) child τύπου person\_city, το σκεπτικό είναι το εξής: αντί να ψάχνει σε όλο το πίνακα person όπου τα tuples είναι διάσπαρτα να φτιάξει και να εισάγει με χρήση κατάλληλων triggers 10 πίνακες όπου θα περιέχουν τα στοιχεία των person σύμφωνα με τη πόλη. Έτσι η ανάκτηση γίνεται σε πίνακες μικρότερου μεγέθους άρα και λιγότερης πολυπλοκότητας.

Παρατηρήσαμε ότι ο μέσος χρόνος για τις εισαγωγές και ενημερώσεις παρέμεινε ο ίδιος. Η διαφορά είναι:

Q1 -> 256.28 ms έπεσε στα 186.6 ms.

#### **Για Y=50 μέρες λειτουργίας ακόμη**

Αρχικά προσομοιώσαμε το φόρτο εργασίας για buffer pool(default)=32 mb.

Οι μέσες τιμές για τις ανακτήσεις και τις εισαγωγές είναι οι εξής:

U1:130.6 ms

U2:242,7 ms

U3:3093,12 ms

U4:1.2 ms

Q1:510.58 ms **χωρίς βελτιστοποίηση**

#### **Για buffer pool =2mb**

U1:124.72 ms

U2:263.1 ms

U3:3050.96 ms

U4: 1,26 ms

Παρατηρήσαμε ότι με την αλλαγή του buffer pool δεν έχουμε σημαντικές διαφορές για τις εισαγωγές-ενημερώσεις.

**Το αποτέλεσμα όμως του q1 μετά τη διαμέριση από 510.58 ms έγινε 385,4 ms.**

#### **Για Z=50 μέρες λειτουργίας ακόμη**

Αρχικά προσομοιώσαμε το φόρτο εργασίας για buffer pool(default)=32 mb.

Οι μέσες τιμές για τις ανακτήσεις και τις εισαγωγές είναι οι εξής:

U1:127.02 ms

U2:343.82 ms

U3:5756 ms

U4: 1.72 ms

Q1:801,24 ms **χωρίς βελτιστοποίηση**

**Στη συνέχεια αλλάξαμε το buffer pool(Default)=16mb**

U1:126,7 ms

U2:352,96 ms

U3:5702,42ms

U4: 1.52 ms

Παρατηρήσαμε ότι με την αλλαγή του buffer pool δεν έχουμε σημαντικές διαφορές για τις εισαγωγές-ενημερώσεις.

**Το αποτέλεσμα όμως του q1 μετά τη διαμέριση από 801,24 ms έγινε 600,41 ms.**

### Παρατηρήσεις:

Βλέπουμε ότι όσο αυξάνονται οι μέρες για τις οποίες προσομοιώνουμε το πρόγραμμα μας οι χρόνοι όσο των εισαγωγών τόσο και των ανακτήσεων αυξάνονται. Για τις εισαγωγές U2-U4 είναι λογικό διότι εξαρτάται από τις εισαγωγές που έχουν γίνει στο U1. Οπότε όσες περισσότερες μέρες περνάνει τόσο αυξάνεται το πλήθος εισαγωγών για τα U2-U4, ενώ για το U1 παραμένει στα ίδια επίπεδα διότι καθημερινά εισάγεται συγκεκριμένο πλήθος. Όσον αφορά το Q1 συμβαίνει κάτι αντίστοιχο. Όμως βλέπουμε ότι κάνοντας partition η απόδοση βελτιώνεται για τις εκάστοτε μέρες εκτέλεσης, όμως όχι όσο θα θέλαμε.

*Σας παραθέτουμε στο φάκελο το κώδικα σε java που υλοποιήσαμε και τα triggers για το Q1 που υλοποιήσαμε για το partition.*