# ΑΝΑΠΤΥΞΗ ΛΟΓΙΣΜΙΚΟΥ ΓΙΑ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΑΚΑ ΣΥΣΤΗΜΑΤΑ

# Project 2 – Multiple Sort Merge Join

Όνομα: Ελευθέριος Δημητράς ΑΜ: 1115201600042

Όνομα: Μιχαήλ Ξανθόπουλος ΑΜ: 1115201600119

### Διευκρινήσεις Merge:

Η merge παίρνει σαν ορίσματα τους δύο ταξινομημένους πίνακες όπως αυτοί επεστράφησαν από την TableSort(). Χρησιμοποιείται ένα δείκτης στον πίνακα  ${\bf A}$  και δύο δείκτες στον πίνακα  ${\bf B}$ . Ο ένας εκ των δύο του  ${\bf B}$  είναι  ${\it pinned}$  στο  $1^{\rm o}$  από μια λίστα με ίδια κλειδιά και ο  $2^{\rm oc}$  κάνει το traversal στη λίστα αυτή. Μόλις ο δείκτης του  ${\bf A}$  και ο  $2^{\rm oc}$  δείκτης του  ${\bf B}$  δείχνουν σε ίδιο κλειδί, το εισάγουμε στη λίστα. Αν το κλειδί του  ${\bf A}$  είναι μεγαλύτερο από του  ${\bf B}$ , μετακινούμε τον  ${\it pinned}$  δείκτη στη λίστα με τα αμέσως μεγαλύτερα κλειδιά του  ${\bf B}$ . Τέλος, αν μετακινήσουμε το δείκτη του  ${\bf A}$  στο επόμενο κλειδί και αυτό είναι ίδιο με το προηγούμενο, επαναφέρουμε το  $2^{\rm oc}$  δείκτη του  ${\bf B}$  στη θέση του  ${\it pinned}$  δείκτη, αλλιώς μετακινούμε τον  ${\it pinned}$  στη θέση του  $2^{\rm oc}$ .

### Διευκρινήσεις Λίστας:

Η λίστα έχει υλοποιηθεί με **templates** και η λειτουργικότητά της είναι η εξής. Κάθε κόμβος, αποτελείται από ένα *Bucket*, το οποίο έχει ένα σταθερό μέγεθος χώρου, καθορισμένο από το χρήστη, στο οποίο θα αποθηκεύονται τα δεδομένα. Τα δεδομένα μπορούν να είναι οποιουδήποτε τύπου επιλέξει ο χρήστης και θα πρέπει να είναι σταθερού μεγέθους.

Η αποθήκευση των στοιχείων γίνεται σε έναν δυναμικά δεσμευμένο πίνακα που εξυπηρετεί στη γρήγορη προσπέλαση των στοιχείων. Θα πρέπει το μέγεθος του **Bucket** να είναι τουλάχιστον όσο το μέγεθος ενός από τα στοιχεία που πρόκειται να αποθηκευτούν σε αυτήν.

Για βελτίωση της χρήσης της μνήμης, δε δεσμεύεται το ακριβές μέγεθος **Bucket** που επιλέγει ο χρήστης, αλλά το μέγιστο δυνατό πολλαπλάσιο μνήμης των στοιχείων που πρόκειται να αποθηκευτούν. Για παράδειγμα, αν ο χρήστης ζητήσει **Bucket** size **100** Bytes και ο χρήστης θέλει να αποθηκεύσει μια δομή με μέγεθος **51** Bytes, θα δεσμευτούν **51** Bytes και όχι **100**. Έτσι, σώζουμε **49** Bytes ανά **Bucket**.

# <u>Διευκρινήσεις Sort:</u>

Το sorting δουλεύει χρησιμοποιώντας δυο πίνακες οι οποίοι εναλλάσονται μεταξύ των αναδρομικών κλήσεων της συνάρτησης SimpleSortRec(). Η SimpleSortRec() αρχικά δημιουργεί το ιστόγραμμα και τον πίνακα psum όπως αναγράφεται στην εκφώνηση. Έπειτα χρησιμοποιεί το table1 ως R και το table2 ως R', δηλαδή σε κάθε αναδρομική κλήση ταξινομεί τον πίνακα R χρησιμοποιώντας το psum και γράφει τα αποτελέσματα στον R'. Αφού τελειώσει αυτή η διαδικασία αντιγράφουμε τα αποτελέσματα (που είναι ταξινομημένα) στον R. Όταν σε κάποια αναδρομική κλήση τα δεδομένα του δοθέντος R (ο οποίος αποτελεί ένα από τα buckets της αρχικής κλήσης), γίνουν στο πλήθος μικρότερα από 8.192 δηλαδή 64KB τότε ο R ταξινομείται με quicksort. Έτσι τελικά, μόλις τελειώσει η SimpleSortRec(), έχουμε ταξινομημένο τον πίνακα που δόθηκε στην αρχική κλήση της συνάρτησης. (Είναι ταξινομημένοι και ο R και ο R')

### Διευκρινήσεις ComparisonPredicate:

Το **comparision predicate** δουλεύει χρησιμοποιώντας ένα *struct compPred* το οποίο περιέχει το comparison query. Αν ο πίνακας υπάρχει στην ενδιάμεση μνήμη με κάποια μορφή τότε χρησιμοποιείται αυτή η μορφή για το predicate, αλλιώς χρησιμοποιείται ο αρχικός πίνακας.

### <u>Διευκρινήσεις JoinPredicate</u>:

Το **join predicate** δουλεύει χρησιμοποιώντας τις συναρτήσεις της προηγούμενης άσκησης. Αν οι δύο πίνακες που δίνονται υπάρχουν στην ενδιάμεση μνήμη με κάποια μορφή τότε χρησιμοποιείται αυτή η μορφή για το predicate, αλλιώς χρησιμοποιούνται οι αρχικοί πίνακες.

# <u>Διευκρινήσεις JoinSelf:</u>

Το **join self** χρησιμοποιείται όταν πρέπει να γίνει **join** μεταξύ δύο στηλών ενος πίνακα. Το join γίνεται συγκρίνοτας ανα γραμμή οι δοθείσες στείλες και κρατώντας μόνο αυτές που έχουν ίδιο κλειδί. Αν αυτός ο πίνακας υπάρχει στην ενδιάμεση μνήμη με κάποια μορφή τότε χρησιμοποιείται αυτή η μορφή για το predicate, αλλιώς χρησιμοποιείται ο αρχικός πίνακας.

# <u>Διευκρινήσεις JoinInSameBucket:</u>

Αυτή η συνάρτηση χρησιμοποιείται όταν θέλουμε να κάνουμε **join** μεταξύ δύο πινάκων οι οποίοι υπάρχουν ήδη στο **ίδιο** bucket της ενδιάμεσης μνήμης. Το **join** γίνεται θεωρώντας ότι έχουμε έναν ενιαίο ενδιάμεσο πίνακα από τον οποίο αρχικά παίρνουμε την πρώτη γραμμή όπου σε αυτήν υπάρχουν τα **rowIDs** του καθένα από τους δύο πίνακες. Έτσι, αν τα στοιχεία στα οποία οδηγούν τα **rowIDs** είναι ίδια, κρατάμε αυτήν την γραμμή, αλλιώς την σβήνουμε.

Οι βοηθητικές συναρτήσεις **TableExistsInMidStruct** και η **CreateTableForJoin** χρησιμοποιούνται για την εύρεση ή δημιουργία πινάκων για την εκτέλεση του join.

Τέλος, οι συναρτήσεις που καθορίζουν ποια συνάρτηση comparion ή join θα κληθεί είναι οι DoAllJoinPred και DoAllCompPred.