

ΑΝΑΠΤΥΞΗ ΛΟΓΙΣΜΙΚΟΥ ΓΙΑ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΑΚΑ ΣΥΣΤΗΜΑΤΑ

Project 1 – 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 **A** και δύο δείκτες στον πίνακα **B**. Ο ένας εκ των δύο του **B** είναι **pinned** στο 1^ο από μια λίστα με ίδια κλειδιά και ο 2^{ος} κάνει το traversal στη λίστα αυτή. Μόλις ο δείκτης του **A** και ο 2^{ος} δείκτης του **B** δείχνουν σε ίδιο κλειδί, το εισάγουμε στη λίστα. Αν το κλειδί του **A** είναι μεγαλύτερο από του **B**, μετακινούμε τον **pinned** δείκτη στη λίστα με τα αμέσως μεγαλύτερα κλειδιά του **B**. Τέλος, αν μετακινήσουμε το δείκτη του **A** στο επόμενο κλειδί και αυτό είναι ίδιο με το προηγούμενο, επαναφέρουμε το 2^ο δείκτη του **B** στη θέση του **pinned** δείκτη, αλλιώς μετακινούμε τον **pinned** στη θέση του 2^{ου}.

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**.

Διευκρινήσεις Sort:

Το sorting δουλεύει χρησιμοποιώντας δυο πίνακες οι οποίοι εναλλάσσονται 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'**)