

3^η ΕΡΓΑΣΙΑ

ΤΖΕΝΗ ΜΠΟΛΕΝΑ 3170117

ΚΩΝΣΤΑΝΤΙΝΟΣ ΝΙΚΟΛΟΥΤΣΟΣ 3170122

- ❖ `void insert(WordFreq item):` αρχικά για να δούμε αν θα γίνει εισαγωγή ως φύλλο το αντικείμενο, τσεκάρουμε αρχικά αν ανήκει στα stop words, αν όχι τότε καλούμε την insert recursive, και βρίσκουμε που θα εισαχθεί σαν φύλλο, κάθε φορά πηγαίνουμε αριστερά ή δεξιά του δέντρου , αναλογως αν το αντικείμενο προς εισαγωγή το key του είναι αντιστοιχα μικροτερο ή μεγαλυτερο από την κεφαλη του υποδεντρου. Φτάνουμε εως οτου να βρούμε την καταλληλη θέση για εισαγωγή του αντικειμενου. Στην εισαγωγή αυτη ξαναγραφουμε όλα τα κλειδια.
- ❖ `void update(String w):` αρχικά για να δούμε αν θα γίνει update το αντικείμενο, τσεκάρουμε αρχικά αν ανήκει στα stop words, αν όχι τότε καλούμε την update recursive, και βρίσκουμε αν θα εισαχθεί σαν φύλλο ή όχι(δλδ υπαρχει ηδη και απλα θα ενημερωσουμε τον αριθμο το φορων που υπαρχει). Αν βρούμε head ισο με Null μετα από τις αναζητησεις τοτε σημαινει ότι το αντικειμνο εισαγεται σαν φύλλο, κραταμε μια help variable ετσι ώστε αν γίνει εισαγωγή σαν φύλλο, τοτε κάθε φορα όταν επιστρεφεται η recursive να ενημερωνουμε τα head ώστε να αυξανουν το number τους κατά 1, δλδ τον αριθμο τον υποδεντρων που εχουν από κατω. Αν τωρα το αντικειμενο(δλδ το string) εχει ηδη εισαχθει τοτε όταν το βρούμε απλως κανουμε update το ποσες φορες υπαρχει, δλδ τον αριθμο συχνοτητας αυξανοντας το κατά 1. Επισης αμα το βρούμε κανουμε και έναν μικρο ελεγχο ώστε αν το αντικειμενο αυτό πλεον εχει μαγλυτερη συχνοτητα από το τρεχον αντικειμνο με μαγλυτερη συχνοτητα να ενημερωσουμε το maxFreq με αυτό το αντικειμενο.
- ❖ `WordFreq search(String w):` καλούμε την search recursive, αν δεν βρεθει το αντικειμενο με συτο το string τοτε απλως επιστρεφουμε null, αλλιως ψαχνουμε αριστερα ή δεξια του υποδεντρου για να βρούμε το αντικειμενο με αυτό το key, αν το βρούμε τοτε ελεγχουμε αν εχει συχνοτητα μεγαλυτερη της μεσης

συχνότητας ,αν ναι τότε με καταλλήλες περιστροφές το παμε στην κορυφή. Το σκεπτικό στις περιστροφές είναι ότι αν βρισκόμαστε σε αριστερο υποδεντρο τότε κανουμε δεξια περιστροφη και το δεξι υποδεντρου της νεας κεφαλής το βαζουμε κατω στα αριστερα του παλιου head, και κανουμε head τη νεα κεφαλη. Αλλιως αν βρισκόμαστε σε δεξι υποδεντρο κανουμε αριστερη περιστροφη και το αριστερο υποδεντρο της νεας κεφαλής το βαζουμε κατω δεξια από το παλιο head, και κανουμε και την αλλαγή στο head.

- ❖ `void remove(String w)`: αν το αντικειμενο που παμε να κανουμε remove υπαρχει(ελεγχουμε να υπαρχει με τροπο παρομοιο τις εισαγωγής σαν φυλλο, απλα χρησιμοποιοντας μια επαναληψη(while)). Αν υπαρχει το αντικειμενο τότε καλουε την delete recursive και παμε να το αφαιρουμε. Το σκεπτικό με το οποιο υλοποιειεται η αφαιρεση είναι το εξής: πηγενουμε σε αριστερο ή δεξι υποδεντρο αναλογως το κλειδι, και αφου το βρουμε εχουμε 3 περιπτωσης. Πρωτων αν το δεντρο είναι φυλλο τότε απλα γινεται remove κανοντας το Null. ΑΝ τωρα το αντικειμενο αυτό εχει μονο αριστερο ή μονο δεξι παιδι τότε , κανουμε τον πατερα του να διξει στο παδι του. Αν τωρα το αντικειμενο προς αφαιρεση εχει δυο παιδια τότε παμε στο δεξι του υποδεντρο και βρισκουμε το μικροτερο στοιχειο. Το μικροτερο αυτό στοιχειο τωρα το βαζουμε να είναι εκει που είναι το αντικειμενο προς αφαιρεση, δηλ το αντικαθιστουμε εμ αυτό. Και επειτα αφου το αντικειμενο αυτό είναι και φυλλο, το διαγραφουμε. Κατά την διαρκεια αυτων των αλλαγων κανουμε ενημερωνουμε και καταλληλα τα πεδια totalWords και το number των κομβων .

- ❖ `void load(String filename)`: στην load εχουμε διαφορες καταστασεις η οποιες είναι true ή false αναλογως τι punctuations εχουμε βρει προηγουμενως. Οι καταστασεις αυτές μας βοηθανε για να γνωριζουμε τι πρεπει να κανουμε με κάθε string που διαβαζουμε. Ξεκιναμε λοιπον διαβαζουμε το αρχειο γραμμα γραμμα. Εχουμε 3 καταστασεις.
1)Αν εχουμε την κατασταση idleState που σημαινει ότι ψαχνουμε να βρουμε μια λεξη ή αριθμο, ετσι ώστε να παμε σε καποια άλλη κατασταη, αν τωρα βρισκουμε μονο κενα ή καποια σημεια στοιξης συνεχιζουμε στην ιδια κατασταση. Αν βρουμε αριθμο σημαινει ότι παμε σε μια κακη κατασταση badIdleState. ΑΝ τωρα βρουμε γραμμα ξεκιναμε την διαδικασια να χτυσουμε ένα string.

2) Η κατάσταση `badIdle` , δηλ κατάσταση που το string μας έχει αριθμούς και πρέπει να το αγνωρίσουμε συνεχίζεται έως ωτου βρούμε κάποιο σημείο σποίξης ή κενό, δηλ παμε στην κατάσταση όπου η διαδικασία να βρούμε μια λέξη ξεκινάει από την αρχή, παμε στην πρώτη κατάσταση.

3) Αυτή είναι η κατάσταση όπου είμαστε σε διαδικασία και χτίζουμε ένα `string(stringBuilderIdle)`. Αν βρίσκουμε συνεχώς γράμματα συνεχίζουμε και χτίζουμε το string μας έως οτου να βρούμε space ή punctuation mark. Αμα λοιπον βρούμε ένα απο αυτά τα δυο κάνουμε update το string και παμε στην πρώτη κατάσταση. Αν όμως βρούμε κάποιον αριθμό πριν καν βρούμε space ή punctuation mark τότε παμε σε μια κακή κατάσταση(`badIdleState`).

Η διαδικασία αυτή συνεχίζεται μέχρι να φτάσουμε στο τέλος του αρχείου.

Για να κάνουμε την διαδικασία της αναγνώσης πιο απλή χρησιμοποιούμε κάποιες βοηθητικές μεθοδους(`isEnglishChar`, `isPunctuationChar`, `isNumber`) έτσι ώστε να γνωρίζουμε τι είδους χαρακτήρα έχουμε και σε ποια κατάσταση θα παμε.

- ❖ `int getTotalWords()`: για να παρουμε τα total word απλως έχουμε μια μεταβλητή `totalWords` και κάθε φορά που κάνουμε Insert , update ή remove την ενημερώνουμε κατάλληλα.
- ❖ `int getDistinctWords()`: σε κάθε κομβο έχουμε μια μεταβλητή `number` που κρατάει το ποσοι κομβοι υπάρχουν από κάτω του, οποτε το συνολο των κομβων(αρα και των διαφορετικων λέξεων) είναι όσοι είναι οι κομβοι κάτω από το head (δηλαδή όσο το `Number` του head) και το head, δηλ είναι `Number` του head +1.
- ❖ `int getFrequency(String w)`: για να βρούμε την συχνότητα ενός string αρχικά ψάχνουμε αν υπάρχει το string κανοντας search, αν ναι τότε τυπонуμε την συχνότητα του μέσω της μεταβλητής `times found` που έχουν τα αντικείμενα τύπου `wordFreq`, αν δεν υπάρχει απλως επιστρεφουμε 0.
- ❖ `WordFreq getMaximumFrequency()`: για να βρούμε το max `WordFreq` το κρατάμε σε μια μεταβλητή , και κάνουμε τις κατάλληλες ενημερώσεις(αν

χρησται) όταν κανουμε insert , update, και remove, σε περιπτωση που remove γινει το αντικειμενο με το max frequency, τοτε ψαχνουμε να βρουμε το νέο αντικειμενο , φτιαχνοντας μια αναδρομικη μεθοδο updateMaxFrequency και το max frequency το ενημερωνουμε καταλληλα. Στην insert και στην Update, απλως ελεγχουμε αν το αντικειμενο που ισαχθηκε εχει μεγαλυτερο frequency(times found) από το τρεχωνν αντικειμενο με max frequency.

- ❖ `double getMeanFrequency()`: για να βρουμε τη μεση συχνοτητα αρκει να διαιρεσουμε τα συνολικα words με το συνολο των διαφορετικων λεξεων. Το πως βρισκουμε το συνολο των λεξεων και το συνολο των διαφορετικων words εξηγηται παραπανω, στις αντιστοιχες μεθοδους.
- ❖ `void addStopWord(String w)`: για να κανουμε add stop word καλουμε την μεθοδο add της κλασης List, εχουμε φτιαξει μια λιστα από nodes , και επειτα αν η λεξη αυτη υπαρχει ηδη στην λιστα τοτε δεν την εισαγουμε(εχουμε μια μεθοδο isInList), διαφορετικα αν δεν υπαρχει τοτε προσθετουμε στην κεφαλη της λιστας το stop word.
- ❖ `void removeStopWord(String w)`: για να κανουμε remove stop word καλουμε την μεθοδο deleteString της κλασης List, και αφου τσεκαρουμε ότι η λεξη προς αφαιρεση υπαρχει στη λιστα, τοτε βρισκουμε και κραταμε σε μια βοηθητικη μεταβλητη το προηγουμενο του node προς αφαιρεση , και το κανουμε να δειξει στο επομενο του node προς αφαιρεση. Και καπως ετσι το node προς αφαιρεση πλεον δεν υπαρχει.
- ❖ `void printTreeAlphabetically(PrintStream stream)`: επειδη εχουμε ένα δυαδικο δεντρο αρκει να κανουμε μια inorder διασχιση στο δεντρο και ετσι τα στοιχεια θα τυποθουν με αλφαβιτικη σειρα. Inorder σημαινει ότι πρωτα τυπονουμε αριστερο παιδι, μετα γονεα και μετα δεξι παιδι.
- ❖ `void printTreeByFrequency(PrintStream stream)`: για να τυπωσουμε το δεντρο με βαση το frequency , δλδ τον αριθμο ενφανισεων τα

βαζουμε πρωτα όλα σε ένα πίνακα wordfrequency με μέγεθος όσο τα distinct words κανοντας μια Inorder διασχηση. Επειτα τα ταξινομουμε χρησιμοποιοντας την μεθοδο mergeSort, την οποία εχουμε χρησιμοποιησει και στην δευτερη εργασία οποτε στο δευτερο pdf δινεται μια καλη εξηγησει για το πως λειτουργει η MergeSort. Εχουμε στην κλάση WordFreq , την μεθοδο compareTo η οποία ελεγει ποιο από δυο wordfreq εχει μεγαλυτερο αριθμο εμφανισης και ετσι επιστρεφοντας τιμες στην Merge sort, 0, 1 ή -1 γνωριζουμε ποια αντικειμενο εχει μεγαλυτερη συχνοτητα. Στην συνεχεια απλα τυπονουμε τα στοιχεια του πίνακα που αποτελειται από wordFreq.