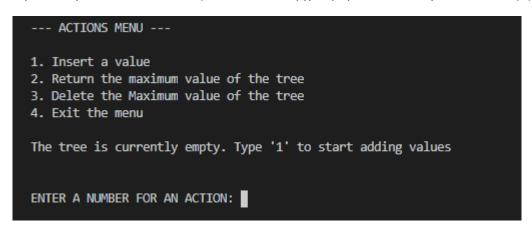
2020 - ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΠΕΙΡΑΙΩΣ, ΤΜΗΜΑ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ

Δομές Δεδομένων: 2η Εργασία

Νίκος Γεωργιάδης – Π19032

Γιώργος Σεϊμένης – Π19204

Κατά την εκτέλεση του προγράμματος της άσκησης (main.exe), εμφανίζεται το μενού των διαθέσιμων επιλογών. Στην περίπτωση που στον εκτελέσιμο κώδικα υπάρχει ήδη κάποιο δέντρο, αυτό θα εμφανιστεί.



Αφού έχει εμφανιστεί το δέντρο σε Προδιάταξη, ύστερα Ενδοδιάταξη και Μεταδιάταξη, οι διαθέσιμες ενέργειες είναι:

- Εισαγωγή μιας τιμής
- Εμφάνιση της μέγιστης τιμής του δέντρου
- Διαγραφή της μέγιστης τιμής του δέντρου
- Τερματισμός του προγράμματος.

Οι ενέργειες αυτές πραγματοποιούνται εισάγοντας τον αριθμό της αντίστοιχης ενέργειας. Η κάθε ενέργεια έχει και τη δική της συνάρτηση στον κώδικα ως μέλος της κλάσης **BinaryTreeNode**. Παρακάτω θα εξηγηθούν οι διαδικασίες, που χρησιμοποιήθηκαν στις συναρτήσεις της κλάσης αυτής.

ΕΙΣΑΓΩΓΗ ΝΕΟΥ ΣΤΟΙΧΕΙΟΥ

Χρησιμοποιώντας τη συνάρτηση BinaryTreeNode::Insert() γίνεται η διαδικασία της εισαγωγής. Για την διαδικασία της εισαγωγής, εκτελείται η εξής μέθοδος:

Χρησιμοποιείται ένας δείκτης που περνάει από όλους τους κόμβους ενος μονοπατιου του δέντρου το οποιο μονοπατι εχει ως αφετηρια την ρίζα και ως τερμα το φυλλο το οποιο θα γινει γονεας της καινουριας τιμης. Για κάθε κόμβο που συναντάει ο δεικτης, ισχύουν τα παρακάτω:

- Αν το στοιχείο προς εισαγωγή είναι μεγαλύτερο της τιμης ενός κόμβου, τότε, αναγκαστικά ο δείκτης πάει δεξιά
- Αν το στοιχείο προς εισαγωγή είναι μικρότερο, τότε υπάρχει 50% πιθανότητα για τον δείκτη να πάει είτε δεξιά, είτε αριστερά.

Παράδειγμα:

Έστω ότι στην αρχή του προγράμματος, όπου το δέντρο θα 'ναι κενό, εισάγουμε πρώτα τον αριθμό 35 (ο οποίος θα είναι και η ρίζα του δέντρου). Εάν, μετά, επιχειρήσουμε να βάλουμε τον κόμβο 29, πάει τυχαία, είτε αριστερά, είτε δεξιά. Στο τέλος της διαδικασίας της εισαγωγής, εξετάζονται οι περιπτώσεις, στις οποίες το δέντρο δεν έχει σωστή ισορροπία (αυτες για τα δέντρα AVL + μερικες ακομα) και χρειάζεται περιστροφή κάποιο υποδεντρο.

Εικόνα 1: Εισαγωγή του κόμβου 35 (ρίζα).

```
ENTER A NUMBER FOR AN ACTION: 1
Enter the number you want to insert: 35
Press any key to continue . . .

Preorder: 35
Inorder: 35
Postorder: 35
ENTER A NUMBER FOR AN ACTION:
```

Εικόνα 2: Σε αυτήν την περίπτωση, ο κόμβος 29 εισήχθη στα δεξιά του 35.

```
ENTER A NUMBER FOR AN ACTION: 1
Enter the number you want to insert: 29
element 29 has been inserted as right child of 35
Press any key to continue . . .

Preorder: 35 29
Inorder: 35 29
Postorder: 29 35

ENTER A NUMBER FOR AN ACTION:
```

Εικόνα 3: Αντιθέτως, σε αυτήν την περίπτωση, ο κόμβος 29 εισήχθη στα αριστερά του 35.

```
ENTER A NUMBER FOR AN ACTION: 1
Enter the number you want to insert: 29
element 29 has been inserted as left child of 35
Press any key to continue . . .

Preorder: 35 29
Inorder: 29 35
Postorder: 29 35
ENTER A NUMBER FOR AN ACTION:
```

ΕΥΡΕΣΗ ΜΕΓΙΣΤΟΥ ΣΤΟΙΧΕΙΟΥ

Μέσα στα μέλη της κλάσης **BinaryTreeNode** υπάρχει και ο δείκτης **Maxkey** ο οποίος ευθύνεται για την ανάδειξη του μεγίστου στοιχείου του δέντρου. Σε κάθε συνάρτηση του δέντρου, ο δείκτης αυτός ενημερώνεται. Με αυτόν τον τρόπο, καταφέρνουμε να έχουμε ταχύτητα εύρεσης μεγίστου O(1) σε οποιοδήποτε μέγεθος του δέντρου.

```
Preorder: 56 47 34 27 1 42 55 54 6 43 98 97 91 15 95 22 89 26 100 99 32 77 109 104 127 110 115 Inorder: 1 27 34 42 47 54 55 6 43 56 15 91 22 95 97 89 26 98 32 99 77 100 104 109 110 127 115 Postorder: 1 27 42 34 54 43 6 55 47 15 22 95 91 26 89 97 32 77 99 104 110 115 127 109 100 98 56 ENTER A NUMBER FOR AN ACTION: 2 The maximum value of the tree is: 127 Press any key to continue . . .
```

Στο παραπάνω δέντρο, δεν έχει σημασία που υπάρχουν 27 κόμβοι, ο χρόνος, ο οποίος χρειάζεται για να εμφανιστεί το μέγιστο, είναι O(1).

ΔΙΑΓΡΑΦΗ ΜΕΓΙΣΤΟΥ ΣΤΟΙΧΕΙΟΥ

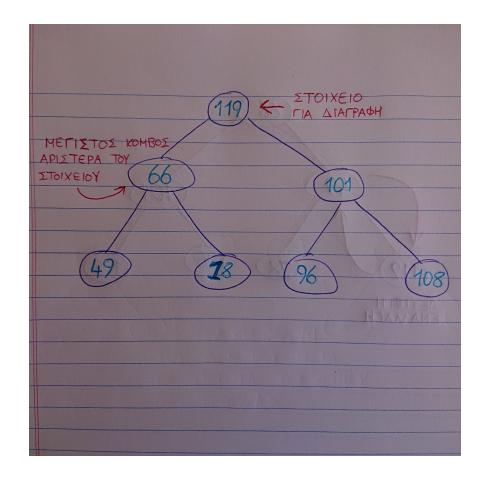
Η διαδικασία της διαγραφής μεγίστου γίνεται με αναδρομικό τρόπο, με τη χρήση της συνάρτησης deleteNode. Μόλις η συνάρτηση βρει τον κόμβο του μεγίστου, ακολουθεί η εξής τεχνική:

- Αν ο κόμβος του μεγίστου είναι φύλλο, τότε σβήνεται ο κόμβος ως έχει.
- Αν ο κόμβος του μεγίστου έχει ως αριστερό, ή δεξί παιδί ένα φύλλο, τότε εναλλάσσεται το στοιχειο του κόμβου του μεγίστου με το στοιχειο του φύλλου. Μετά, σβήνεται το φύλλο.
- Αν ο κόμβος του μεγίστου έχει δύο παιδιά, η συνάρτηση βρίσκει τον μέγιστο κόμβο από τα αριστερά του μεγίστου. Αφού βρει το μέγιστο από τα αριστερά, εναλλάσσει τις θέσεις του μεγίστου στοιχειου του δεντρου, με του μεγίστου στοιχειου από τα αριστερά. Η διαδικασία επαναλαμβάνεται για τον κομβο που εχει τωρα το μεγιστο στοιχειο του δεντρου, μέχρι το μεγιστο στοιχειο του δεντρου να φτάσει σε σημείο που είναι φύλλο. Όταν φτάσει σε σημείο να είναι φύλλο, επειδή η συνάρτηση είναι αναδρομική, θα εκτελεστούν οι δύο παραπάνω περιπτώσεις.

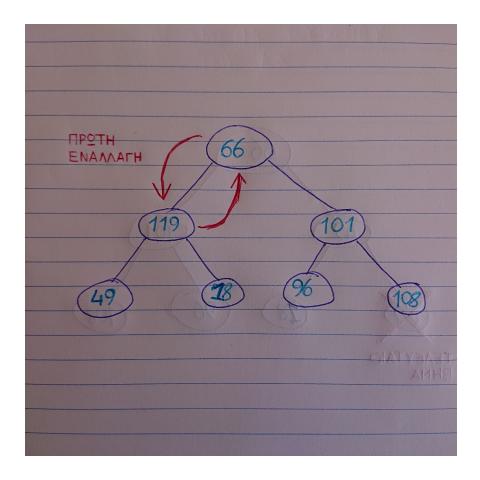
Κάθε φορά που η διαδικασία της διαγραφής φτάνει στο τέλος της, ελέγχονται όλα τα ενδεχόμενα περιστροφής των κόμβων, σε περίπτωση που οι κόμβοι δεν έχουν την σωστή ισορροπία (διάταξη AVL δέντρων + μερικες διαταξεις ακομα).

Παράδειγμα:

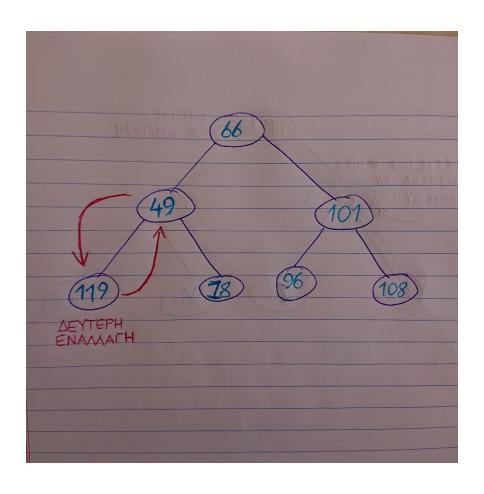
Έστω το εξής δέντρο, με μέγιστο τον κόμβο 119.



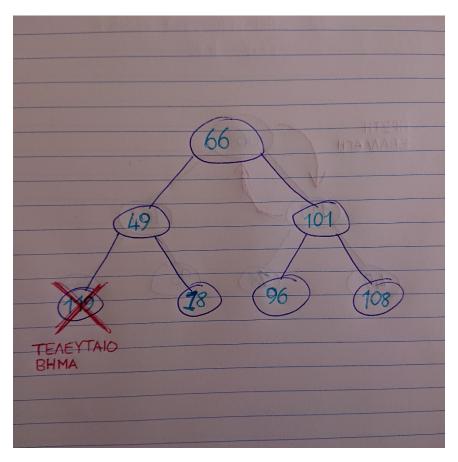
Όταν η συνάρτηση βρει τον κόμβο 119, αρχίζει να ψάχνει το μέγιστο στοιχείο από τα αριστερά του κόμβου (σε αυτήν την περίπτωση, το 66).

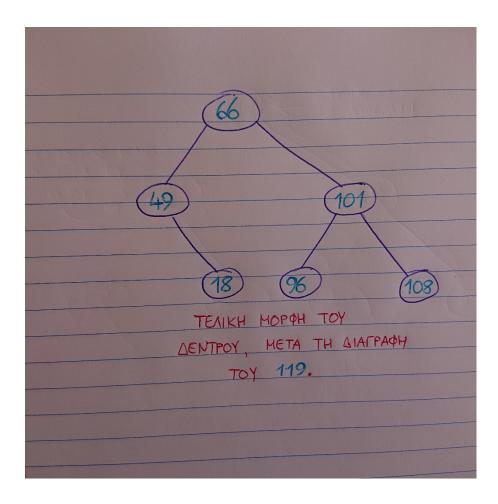


Τώρα που έγινε η εναλλαγή, το 119 έχει επίσης δύο παιδιά. Τώρα, θα βρει το (μοναδικό) μέγιστο παιδί από τα αριστερά, το 49. Όταν το βρει, θα γίνει και η δεύτερη εναλλαγή, μέχρι το 119 να γίνει επιτέλους φύλλο.



Τώρα που το 119 έγινε φύλλο, θα σβηστεί.





Κάθε φορά που καλείται η deleteNode, γίνεται έλεγχος για τον αν χρειάζεται να γίνει κάποιο rotation (σε αυτήν την περίπτωση δεν χρειάστηκε πουθενά).

Εκτέλεση του προγράμματος:

Εντός του πηγαίου κώδικα υπάρχουν σχόλια στα αγγλικά, που εξηγούν τις τεχνικές που χρησιμοποιήθηκαν τόσο για τις συναρτήσεις της κλάσης όσο και για την εμφάνιση του μενού στην κονσόλα. Η μεταγλώττιση του πηγαίου κώδικα έγινε με τη χρήση του MinGW.

~ Οι φοιτητές, Νίκος Γεωργιάδη

Νίκος Γεωργιάδης (Π19032) & Γιώργος Σεϊμένης (Π19204).