



Χάρτες

Διονύσης "dionyziz" Ζήνδρος

Camp Προετοιμασίας ΠΔΠ

Άνοιξη 2011



Χάρτες

- Σύνολο από ζεύγη τιμών: (0, 2), (8, 12), (-1, 17)
- **Ίδιος τύπος** για όλα τα πρώτα στοιχεία του ζεύγους
- **Ίδιος τύπος** για όλα τα δεύτερα στοιχεία του ζεύγους
- Πρώτο και δεύτερο στοιχείο του ζεύγους πιθανώς διαφορετικοί τύποι

π.χ. Χάρτες:

- από int σε int
- από string σε int
- από int σε string




Ζεύγη χαρτών

- Πρώτο στοιχείο κάθε ζεύγους: **κλειδί**
- Δεύτερο στοιχείο κάθε ζεύγους: **τιμή**

Βασικές ιδιότητες χαρτών:

- Κάθε κλειδί αντιστοιχεί σε **μοναδική** τιμή
- Μία τιμή μπορεί να αντιστοιχεί σε πολλά διαφορετικά κλειδιά
- Αναπαριστά μία συνάρτηση
- Η σειρά συνήθως δεν έχει σημασία
- Μόνο η αντιστοιχία κλειδιού - τιμής




Χάρτες και όχι χάρτες

- (1, 2), (5, 1), (5, 2), (9, 12), (29, 7)
- ("Γιώργος", 12), ("Θανάσης", 7), ("Λίτσα", 9)
- ("Γιώργος", 12), (12, "Γιώργος")
- (1, 2), (2, 2), (3, 2), (4, 2), (5, 2)



Πολύ χρήσιμη δομή. Παραδείγματα

- Αντιστοιχούμε μέσο όρο βαθμολογίας σε μαθητές
 - Κλειδί: Μαθητής
 - Τιμή: Μέσος όρος βαθμολογίας
 - Δύο μαθητές μπορούν να έχουν τον ίδιο M.O.
 - Ένας μαθητής δεν μπορεί να έχει 2 διαφορετικούς M.O.
- Αντιστοιχούμε ιστοσελίδα σε αριθμό επισκέψεων
 - Κλειδί: Ιστοσελίδα
 - Τιμή: Αριθμός επισκέψεων
 - Δύο ιστοσελίδες μπορούν να έχουν τον ίδιο αριθμό
 - Δύο αριθμοί δεν μπορούν να αντιστοιχούν στην ίδια ιστοσελίδα



Τα καλά των χαρτών

- Γρήγοροι
- Πολλές πρακτικές εφαρμογές σε διάφορα προβλήματα
- Έχουν μεταβλητό μέγεθος
- Είναι αποδοτικοί και σε χώρο
- Χρησιμοποιούνται σε άλλες δομές δεδομένων
- Μοιάζουν με τις ουρές προτεραιότητας που είναι άλλη χρήσιμη δομή



Υλοποίηση

- Χρησιμοποιούμε τους **έτοιμους χάρτες** της C++ (map)
- Εύκολη υλοποίηση με πίνακα από struct
- Καλύτερη υλοποίηση με δέντρα



Υλοποίηση με πίνακα

```
struct map_item {  
    int key;  
    int value;  
};
```

```
map_item map[ 10 ];
```




Καλύτερη υλοποίηση

Υλοποίηση με **δέντρο**:

- Διατηρεί το χάρτη **ταξινομημένο με βάση το κλειδί**
- Έτσι μπορεί να χρησιμοποιεί **δυαδική αναζήτηση**
- Εισαγωγή σε **$O(\log(n))$**
- Αναζήτηση κλειδιού σε **$O(\log(n))$**
- Επεξεργασία τιμής κλειδιού σε **$O(\log(n))$**

Απαιτούμε τα κλειδιά να μπορούν να **διαταχθούν**:

- Αριθμοί
- Χαρακτήρες
- Αλφαριθμητικά (**λεξικογραφική διάταξη**)

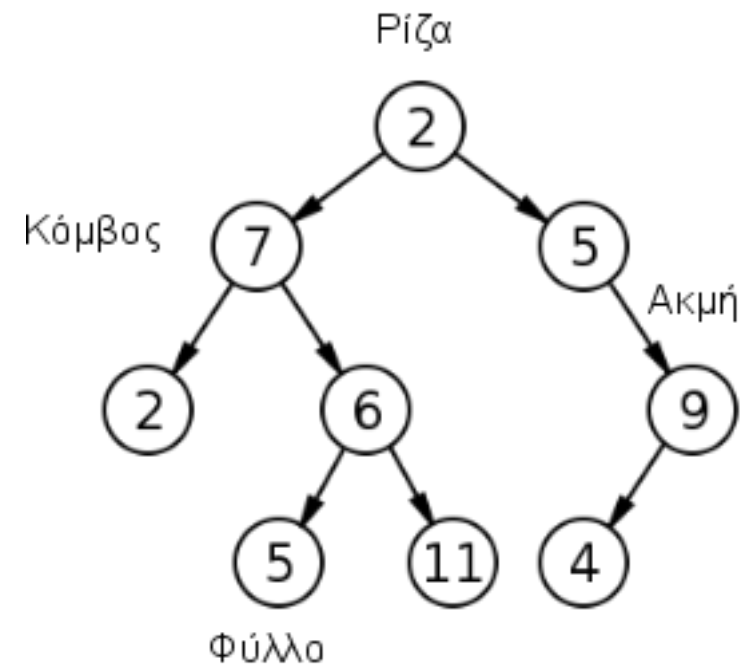


Δένδρα

- Δομή με κόμβους (ή κορυφές) και ακμές
- Κάθε κόμβος έχει έναν πατέρα
- Εκτός από τη ρίζα που δεν έχει
- Κάθε κόμβος έχει μία τιμή
- Όλες οι τιμές είναι ίδιου τύπου
- Όσοι κόμβοι δεν έχουν παιδιά λέγονται φύλλα

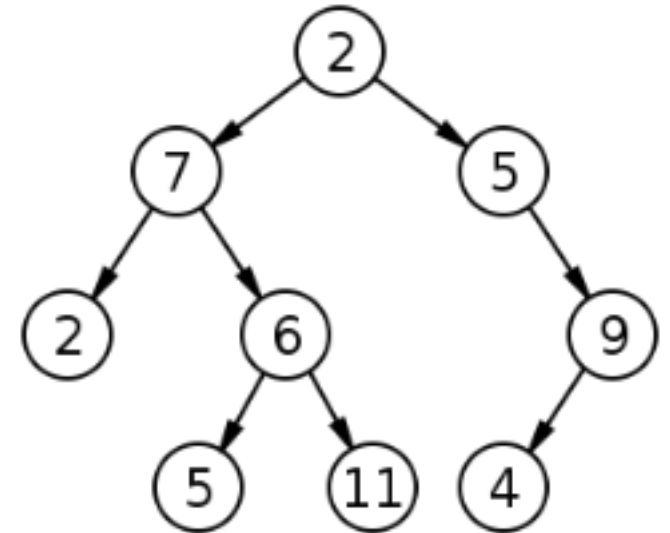
Δένδρα

- Η **ρίζα** έχει **τιμή 2**
- Η ρίζα έχει 2 **παιδιά**
- Ο **κόμβος** με τιμή 7 είναι το **αριστερό** παιδί της ρίζας
- Ο κόμβος με τιμή 7 έχει **πατέρα** την ρίζα
- Η **κορυφή** με τιμή 9 έχει μόνο ένα παιδί
- Η κορυφή με τιμή 4 είναι **φύλλο**
- Το δένδρο έχει 4 φύλλα



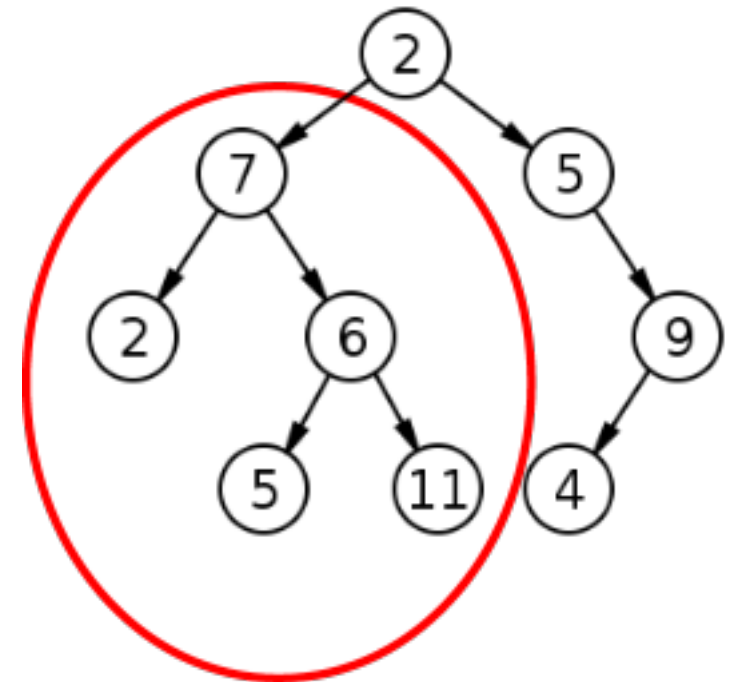
Δένδρα

- Οι κορυφές είναι μία παραπάνω από τις ακμές
 - Κάθε κορυφή έχει πατέρα, εκτός από τη ρίζα
- Συμβολισμός:
 - Κορυφές: V
 - Ακμές: E
 - Πλήθος κορυφών: $|V|$
 - Πλήθος ακμών: $|E|$



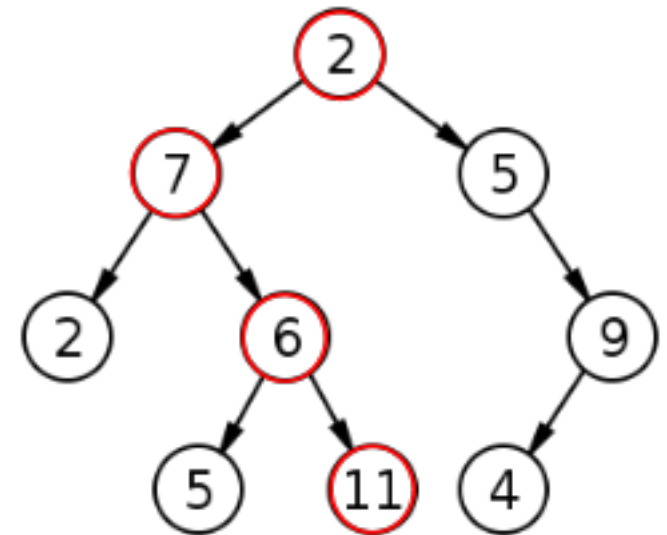
Υπόδεντρο

- Επιλέγουμε μία κορυφή
- Την κάνουμε ρίζα και κρατάμε τα παιδιά της, τα παιδιά των παιδιών, κ.ό.κ., αλλά όχι τους προγόνους



Υψος (ή βάθος)

- Κοιτάμε την απόσταση κάθε κόμβου από τη ρίζα
 - **Απόσταση**: Πλήθος ακμών που πρέπει να περάσουμε
- Από όλες κρατάμε την μεγαλύτερη

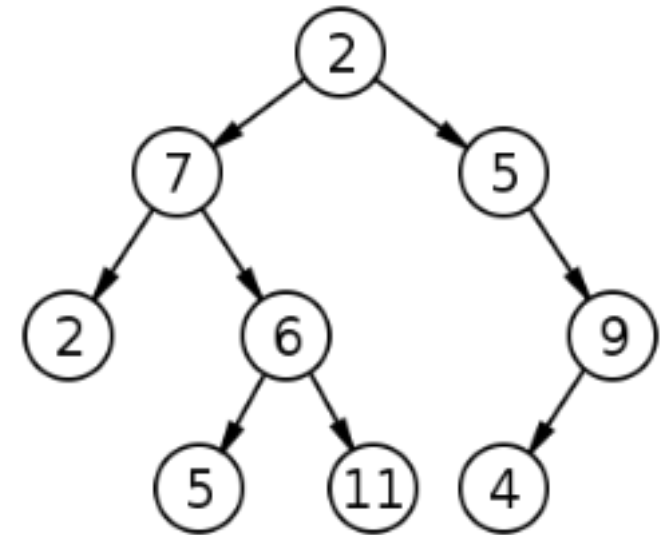


Δυαδικά δέντρα

- **Δυαδικό** δέντρο: Κάθε κόμβος έχει **το πολύ 2** παιδιά

Στο παράδειγμα:

- Το 5 έχει 1 παιδί
- Το 4 έχει 0 παιδιά
- Το 6 έχει 2 παιδιά





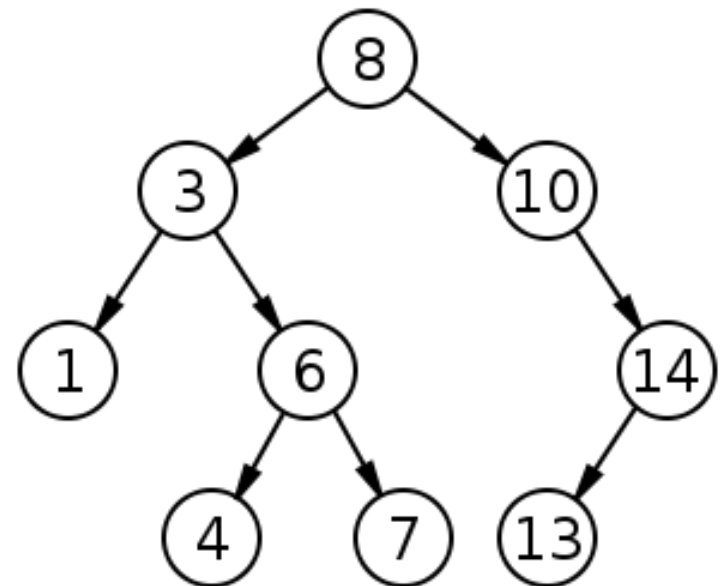
Υλοποίηση

```
struct tree_item {  
    int value  
    tree_item* left;  
    tree_item* right;  
};
```

```
tree_item* root;
```


Δυαδικά δέντρα αναζήτησης

- Οι κόμβοι στα **αριστερά** είναι **μικρότεροι** της ρίζας
- Οι κόμβοι στα **δεξιά** είναι **μεγαλύτεροι** της ρίζας
- Το υπόδεντρο του αριστερού παιδιού της ρίζας είναι επίσης **δυαδικό δέντρο αναζήτησης**
- Το ίδιο και του δεξιού



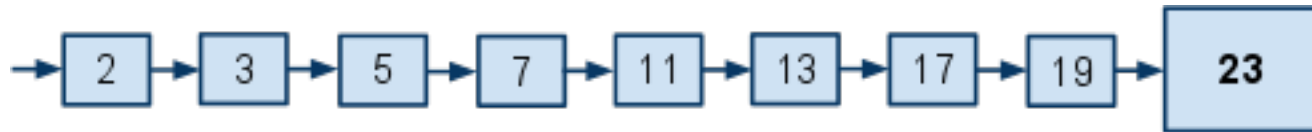


Δυαδικά δέντρα αναζήτησης

- Αναζήτηση στοιχείου σε $O(\log(N))$ με δυαδική αναζήτηση
- Εισαγωγή στοιχείου κατά μέσο όρο σε $O(\log(N))$
- Εξαιρετικά για την υλοποίηση χαρτών:
 - Δημιουργούμε ένα δέντρο που περιέχει structs κλειδιού - τιμής
 - Εύκολα επιτυγχάνουμε καλή πολυπλοκότητα

Ουρές προτεραιότητας

- Σύνολο από στοιχεία **με διάταξη**
- Μας ενδιαφέρει να παίρνουμε κάθε φορά **το μεγαλύτερο**
 - (ή το μικρότερο)



Λειτουργίες ουράς προτεραιότητας

- Προσθήκη στοιχείου
 - Προστίθεται στη "σωστή" θέση διάταξης μέσα την ουρά
- Ανάγνωση/διαγραφή στοιχείου
 - Το μεγαλύτερο κάθε φορά
- Αλλαγή τιμής κάποιου στοιχείου
 - Όχι απαραίτητα το μεγαλύτερο

