

# Δομές Δεδομένων και Αλγόριθμοι

Χρήστος Γκόγκος

ΤΕΙ Ηπείρου

Χειμερινό Εξάμηνο 2014-2015  
Παρουσίαση 11. Αναζήτηση

έκδοση 1.0

- 1 Σειριακή αναζήτηση (sequential search)
- 2 Αναζήτηση με αναπηδήσεις (jump search)
- 3 Δυαδική αναζήτηση(binary search)
- 4 Αναζήτηση με παρεμβολή (interpolation search)

# Σειριακή αναζήτηση

Η σειριακή ή γραμμική αναζήτηση είναι ο απλούστερος αλγόριθμος αναζήτησης. Τα στοιχεία του πίνακα εξετάζονται στην σειρά μέχρι να εντοπιστεί το στοιχείο που αναζητείται. Έχει πολυπλοκότητα χειρότερης περίπτωσης  $O(n)$   
Μπορεί να εφαρμοστεί σε μη ταξινομημένους πίνακες

---

```
template<class T> int sequential_search(T a[], int n, T key) {  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        if (a[i] == key)  
            return i;  
    }  
    return -1;  
}
```

---

# Αναζήτηση με αναπηδήσεις (jump search)

Η αναζήτηση με αναπηδήσεις μπορεί να εφαρμοστεί μόνο σε ταξινομημένα δεδομένα. Επιλέγεται ένα βήμα  $k$  και γίνεται σταδιακός έλεγχος των στοιχείων  $a[0]$ ,  $a[k-1]$ ,  $a[2k-1]$ , ... Όταν βρεθεί ότι η τιμή που αναζητείται είναι ανάμεσα σε 2 από τις παραπάνω τιμές τότε γίνεται σειριακή αναζήτηση στο διάστημα αυτό.

Αν επιλεγεί ως βήμα η τιμή  $\sqrt{n}$  όπου  $n$  το πλήθος των στοιχείων της ακολουθίας τότε η πολυπλοκότητα χειρότερης περίπτωσης για τον αλγόριθμο είναι  $O(\sqrt{n})$

```
template<class T> int jump_search(T a[], int n, T key) {  
    int step = (int) sqrt(n);  
    int p1 = 0;  
    int p2 = step;  
    while (a[p2] < key) {  
        if (a[p1] >= key) break;  
        p1 = p2 + 1;  
        p2 += step;  
        if (p2 > n - 1)  
            p2 = n - 1;  
    }  
    for (int i = p1; i <= p2; i++)  
        if (a[i] == key) return i;  
    return -1;  
}
```

Η διαδική αναζήτηση μπορεί να εφαρμοστεί μόνο σε ταξινομημένα δεδομένα. Διαιρεί επαναληπτικά την ακολουθία σε 2 υποακολουθίες και απορρίπτει την ακολουθία στην οποία συμπεραίνει ότι δεν μπορεί να βρεθεί το στοιχείο  
Έχει πολυπλοκότητα χειρότερης περίπτωσης  $O(\log n)$

---

```
template<class T> int binary_search(T a[], int l, int r, T key) {  
    int m = (l + r) / 2;  
    if (l > r) {  
        return -1;  
    } else if (a[m] == key) {  
        return m;  
    } else if (key < a[m]) {  
        return binary_search(a, l, m - 1, key);  
    } else {  
        return binary_search(a, m + 1, r, key);  
    }  
}
```

---

# Αναζήτηση με παρεμβολή

Η αναζήτηση με παρεμβολή μπορεί να εφαρμοστεί μόνο σε ταξινομημένα δεδομένα. Αντί να χρησιμοποιηθεί η τιμή 0,5 για να μοιραστούν τα δεδομένα σε 2 λίστες όπως στη Δυναμική Αναζήτηση υπολογίζεται μια τιμή η οποία εκτιμάται ότι θα μας οδηγήσει πλησιέστερα στο αντικείμενο που αναζητείται.

Αν  $l$  είναι ο δείκτης του αριστερότερου στοιχείου της ακολουθίας και  $r$  ο δείκτης του δεξιότερου στοιχείου της ακολουθίας τότε υπολογίζεται ο συντελεστής  $c = \frac{key - a[l]}{a[r] - a[l]}$  όπου  $key$  είναι το στοιχείο προς αναζήτηση και  $a$  είναι η ακολουθία τιμών στην οποία αναζητείται.

Έχει πολυπλοκότητα χειρότερης περίπτωσης  $O(n)$  αλλά αν τα δεδομένα της ακολουθίας είναι ομοιόμορφα κατανεμημένα σε ένα εύρος τιμών τότε η πολυπλοκότητα του αλγορίθμου γίνεται  $O(\log \log n)$



# Αναζήτηση με παρεμβολή - κώδικας C++

```
template<class T> int interpolation_search(T a[], int l, int r, T
    key) {
    int m;
    if (l > r) {
        return -1;
    } else if (l == r) {
        m = l;
    } else {
        double c = (double) (key - a[l]) / (double) (a[r] - a[l]);
        if ((c < 0) || (c > 1))
            return -1;
        m = (int) (l + (r - l) * c);
    }
    if (a[m] == key) {
        return m;
    } else if (key < a[m]) {
        return interpolation_search(a, l, m - 1, key);
    } else {
        return interpolation_search(a, m + 1, r, key);
    }
}
```