

Ουρές Προτεραιότητας – Σωροί

Γιάννης Θεοδωρίδης, Νίκος Πελέκης, Άγγελος Πικράκης
Τμήμα Πληροφορικής

Ορισμοί

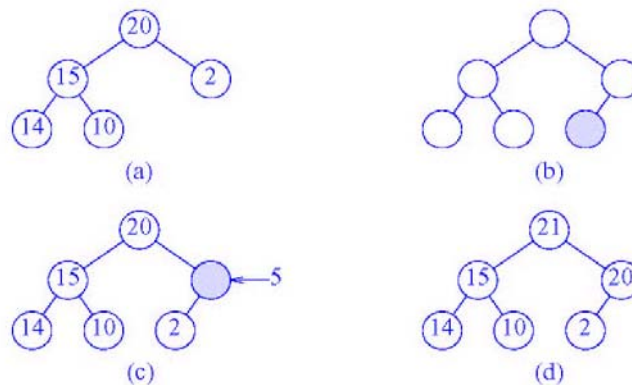
- Ουρά προτεραιότητας: συλλογή από μηδέν ή περισσότερα στοιχεία, όπου το καθένα έχει μια προτεραιότητα ή τιμή.
- Πράξεις πάνω σε μια ουρά προτεραιότητας μεγίστων (ελαχίστων):
 - Εύρεση του στοιχείου με τη μέγιστη (ελάχιστη) προτεραιότητα
 - Διαγραφή του στοιχείου με τη μέγιστη (ελάχιστη) προτεραιότητα
 - Εισαγωγή ενός στοιχείου
- Απλοϊκή αναπαράσταση: ταξινομημένη ή μη γραμμική λίστα
 - Χρόνος εισαγωγής: $\Theta(n)$ ή $\Theta(1)$, αντίστοιχα
 - Χρόνος διαγραφής: $\Theta(1)$ ή $\Theta(n)$, αντίστοιχα

Ορισμοί (συν.)

- Δένδρο μεγίστων (ελαχίστων): ένα δένδρο, όπου η τιμή κάθε κόμβου είναι μεγαλύτερη (μικρότερη) ή ίση των τιμών των παιδιών του
- Σωρός μεγίστων (ελαχίστων): ένα δένδρο μεγίστων (ελαχίστων), το οποίο είναι επίσης συμπληρωμένο δένδρο.
 - Αφού ο σωρός είναι συμπληρωμένο δένδρο, συνήθως χρησιμοποιούμε την αναπαράσταση πίνακα

(στη συνέχεια, θα θεωρήσουμε μόνο δυαδικά δένδρα)

Εισαγωγή σε σωρό μεγίστων (1)



Κόστος = $O(h) = O(\log n)$

Εισαγωγή σε σωρό μεγίστων (2)

```
MaxHeap<T>& MaxHeap<T>::Insert(const T& x)
{ // Insert x into the max heap.
  if (CurrentSize == MaxSize)
    throw NoMem(); // no space

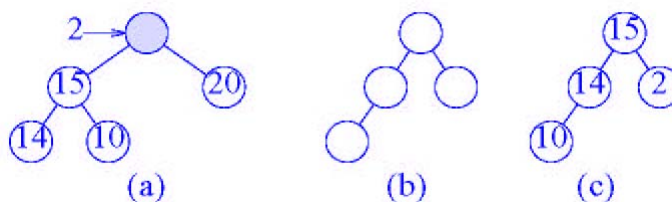
  // find place for x
  // i starts at new leaf and moves up tree
  int i = ++CurrentSize;
  while (i != 1 && x > heap[i/2]) {
    // cannot put x in heap[i]
    heap[i] = heap[i/2]; // move element down
    i /= 2; // move to parent
  }

  heap[i] = x;
  return *this;
}
```

Δομές Δεδομένων

5

Διαγραφή από σωρό μεγίστων (1)



(a) μετά τη διαγραφή του 21, το τελευταίο στοιχείο (2) τοποθετείται προσωρινά στη ρίζα και ακολουθεί τακτοποίηση σωρού (αντιμετάθεση του 2 με το 20)

(b-c) μετά τη διαγραφή του 21, το τελευταίο στοιχείο (2) τοποθετείται προσωρινά στη ρίζα και ακολουθεί τακτοποίηση σωρού (αντιμετάθεση του 2 με το 15)

Κόστος = $O(h) = O(\log n)$

Δομές Δεδομένων

6

Διαγραφή από σωρό μεγίστων (2)

```
MaxHeap<T>& MaxHeap<T>::DeleteMax(T& x)
{ // Set x to max element and delete
  // max element from heap.
  // check if heap is empty
  if (CurrentSize == 0)
    throw OutOfBounds(); // empty

  x = heap[1]; // max element

  // restructure heap
  T y = heap[CurrentSize--]; // last element

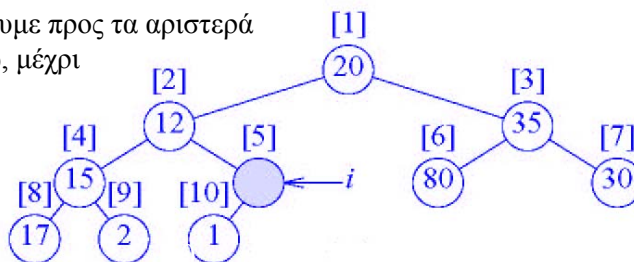
  // find place for y starting at root
  ...
```

Διαγραφή από σωρό μεγίστων (3)

```
...
  // find place for y starting at root
  int i = 1, // current node of heap
      ci = 2; // child of i
  while (ci <= CurrentSize) {
    // heap[ci] should be largest child of i
    if (ci < CurrentSize &&
        heap[ci] < heap[ci+1]) ci++;
    // can we put y in heap[i]?
    if (y >= heap[ci]) break; // yes
    // no
    heap[i] = heap[ci]; // move child up
    i = ci; ci *= 2; // move down a level
  }
  heap[i] = y;
  return *this;
}
```

Αρχικοποίηση σωρού μεγίστων (1)

- Έστω ότι $n > 0$ στοιχεία έχουν τοποθετηθεί σε ένα συμπληρωμένο δυαδικό δένδρο, το οποίο πρέπει να μετατρέψουμε σε σωρό
 - Ξεκινάμε από το τελευταίο στοιχείο που έχει παιδί(-ά) και τακτοποιούμε, αν χρειάζεται, το υποδένδρο από εκεί και κάτω να είναι σωρός
 - Συνεχίζουμε προς τα αριστερά και πάνω, μέχρι τη ρίζα



Αρχικοποίηση σωρού μεγίστων (2)

```
void MaxHeap<T>::Initialize(T a[], int size,
                           int ArraySize)
{
    // Initialize max heap to array a.
    delete [] heap;
    heap = a;
    CurrentSize = size;
    MaxSize = ArraySize;

    // make into a max heap
    for (int i = CurrentSize/2; i >= 1; i--) {
        T y = heap[i]; // root of subtree

        // find place to put y
        int c = 2*i; // parent of c is target
                // location for y
        ...
    }
}
```

Αρχικοποίηση σωρού μεγίστων (3)

```
...
while (c <= CurrentSize) {
    // heap[c] should be larger sibling
    if (c < CurrentSize &&
        heap[c] < heap[c+1]) c++;

    // can we put y in heap[c/2]?
    if (y >= heap[c]) break; // yes

    // no
    heap[c/2] = heap[c]; // move child up
    c *= 2; // move down a level
}
heap[c/2] = y;
}
```

Κόστος = $\Theta(n)$