Δομές Δεδομένων και Αλγόριθμοι - Εργαστήριο 6 Σωροί μεγίστων (Max-Heaps) και σωροί ελαχίστων (Min-Heaps), ταξινόμηση heapsort, ουρά προτεραιότητας (priority_queue) της STL

Τ.Ε.Ι. Ηπείρου, Τμήμα Μηχανικών Πληροφορικής Τ.Ε. Χρήστος Γκόγκος - Αναπληρωτής Καθηγητής

1 Εισαγωγή

Οι σωροί επιτρέπουν την οργάνωση των δεδομένων με τέτοιο τρόπο έτσι ώστε το μεγαλύτερο στοιχείο να είναι συνεχώς προσπελάσιμο σε σταθερό χρόνο. Η δε λειτουργίες της εισαγωγής νέων τιμών στη δομή και της διαγραφή της μεγαλύτερης τιμής πραγματοποιούνται ταχύτατα. Σε αυτό το εργαστήριο θα παρουσιαστεί η υλοποίηση ενός σωρού μεγίστων και ο σχετικός με τη δομή αυτή αλγόριθμος ταξινόμησης, heapsort. Επιπλέον, θα παρουσιαστεί η δομή std::priority_queue που υλοποιεί στην STL της C++ τους σωρούς μεγίστων και ελαχίστων. Ο κώδικας όλων των παραδειγμάτων βρίσκεται στο https://github.com/chgogos/ceteiep dsa.

2 Σωροί

Ο σωρός είναι μια μερικά ταξινομημένη δομή δεδομένων. Υπάρχουν δύο ειδών σωροί, ο σωρός μεγίστων (Max-Heap) και ο σωρός ελαχίστων (Min-Heap). Οι ιδιότητες των σωρών που θα περιγραφούν στη συνέχεια αφορούν τους σωρούς μεγίστων αλλά αντίστοιχες ιδιότητες ισχύουν και για τους σωρούς ελαχίστων. Ειδικότερα, ένας σωρός μεγίστων υποστηρίζει ταχύτατα τις ακόλουθες λειτουργίες:

- Εύρεση του στοιχείου με τη μεγαλύτερη τιμή κλειδιού.
- Διαγραφή του στοιχείου με τη μεγαλύτερη τιμή κλειδιού.
- Εισαγωγή νέου κλειδιού στη δομή.

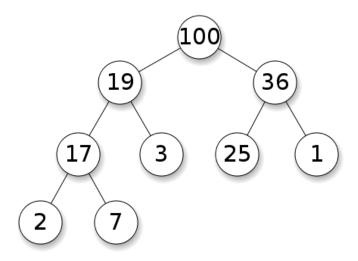
Ένας σωρός μπορεί να θεωρηθεί ως ένα δυαδικό δένδρο για το οποίο ισχύουν οι ακόλουθοι δύο περιορισμοί:

- Πληρότητα: το δυαδικό δένδρο είναι συμπληρωμένο, δηλαδή όλα τα επίπεδά του είναι πλήρως συμπληρωμένα εκτός πιθανά από το τελευταίο επίπεδο στο οποίο μπορούν να λείπουν μόνο κάποια από τα δεξιότερα φύλλα.
- Κυριαρχία γονέα: το κλειδί σε κάθε κορυφή είναι μεγαλύτερο ή ίσο από τα κλειδιά των παιδιών (σε Max-Heap).

Στο σχήμα 1 παρουσιάζεται ένα παράδειγμα σωρού μεγίστων στη δενδρική του μορφή.

Ένας σωρός μπορεί να υλοποιηθεί με ένα πίνακα καταγράφοντας στον πίνακα στη σειρά τα στοιχεία του δυαδικού δένδρου από αριστερά προς τα δεξιά και από πάνω προς τα κάτω (σχήμα 2). Μερικές σημαντικές ιδιότητες οι οποίες προκύπτουν εφόσον τηρηθεί ο παραπάνω τρόπος αντιστοίχισης των στοιχείων του δένδρου στα στοιχεία του πίνακα είναι οι ακόλουθες:

- Στον πίνακα τα κελιά γονείς βρίσκονται στις πρώτες $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ θέσεις ενώ τα φύλλα καταλαμβάνουν τις υπόλοιπες θέσεις.
- Στον πίνακα τα παιδιά για κάθε κλειδί στις θέσεις i από 1 μέχρι και $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ βρίσκονται στις θέσεις 2*i και 2*i+1
- Στον πίνακα ο γονέας για κάθε κλειδί στις θέσεις i από 2 μέχρι και n βρίσκεται στη θέση $\lfloor \frac{i}{2} \rfloor$.

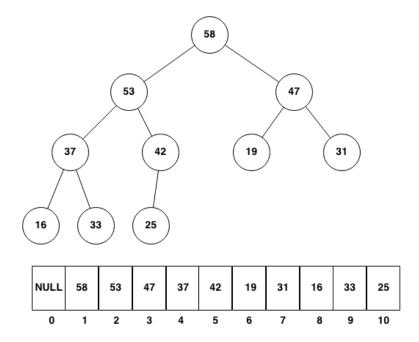


Σχήμα 1: Σωρός μεγίστων στη δενδρική του απεικόνιση

3 Υλοποίηση ενός σωρού

Στη συνέχεια παρουσιάζεται η υλοποίηση ενός σωρού μεγίστων που περιέχει ακέραιες τιμές-κλειδιά.

```
#include <iostream>
  using namespace std;
4 // MAXHEAP
  const int static HEAP SIZE LIMIT = 100000;
  int heap[HEAP SIZE LIMIT + 1];
  int heap\_size = 0;
   void clear_heap() {
9
     for (int i = 0; i < HEAP\_SIZE\_LIMIT + 1; i++)
10
       heap[i] = 0;
11
     heap\_size = 0;
12
13
14
   void print_heap() {
15
     cout << "HEAP(" << heap size << ") [";
     for (int i = 1; i <= heap_size; i++) {
17
       if (i == heap_size)
18
          cout << heap[i];
19
20
          cout << heap[i] << " ";
21
22
     cout << "]" << endl;
23
24
25
   void heapify(int k) {
26
     int v = heap[k];
27
     bool flag = false;
28
     while (!flag && 2 * k <= heap_size) {
29
       int j = 2 * k;
30
       if (j < heap_size)</pre>
31
          if (heap[j] < heap[j + 1])
32
            j++;
33
       if(v \ge heap[j])
34
```



Σχήμα 2: Αναπαράσταση ενός σωρού μεγίστων ως πίνακα

```
flag = true;
35
36
          heap[k] = heap[j];
37
38
          k = j;
39
40
41
     heap[k] = v;
42
43
   void heap_bottom_up(int *a, int N, bool verbose = false) {
     heap\_size = N;
45
     for (int i = 0; i < N; i++)
46
       heap[i+1] = a[i];
47
     for (int i = heap_size / 2; i \ge 1; i--) {
48
       if (verbose)
49
          cout << "heapify" << heap[i] << "";
50
51
       heapify(i);
52
       if (verbose)
          print heap();
53
54
55
56
   void insert_key(int key) {
57
     heap size++;
58
     heap[heap_size] = key;
59
     int pos = heap size;
60
     while (pos != 1 && heap[pos / 2] < heap[pos]) {
61
       swap(heap[pos / 2], heap[pos]);
62
63
       pos = pos / 2;
64
65
66
   void maximum_key_deletion() {
67
     swap(heap[1], heap[heap_size]);
68
     heap_size--;
69
```

```
70 heapify(1);
71 }
```

Κώδικας 1: Σωρός μεγίστων με κλειδιά ακέραιες τιμές (max_heap.cpp)

Ο ακόλουθος κώδικας χρησιμοποιεί τη συνάρτηση heap_bottom_up και μέσω αυτής τη συνάρτηση heapify προκειμένου να μετασχηματίσει έναν πίνακα ακεραίων σε σωρό μεγίστων.

```
#include "max_heap.cpp"

int main(void) {

cout << "#### Test heap construction with heapify ####" << endl;

int a[10] = {42, 37, 31, 16, 53, 19, 47, 58, 33, 25};

heap_bottom_up(a, 10, true);

print_heap();

}
```

Κώδικας 2: Δημιουργία σωρού από πίνακα με heapify (heap1.cpp)

```
1 #### Test heap construction with heapify ####
2 heapify 53 HEAP(10) [42 37 31 16 53 19 47 58 33 25]
3 heapify 16 HEAP(10) [42 37 31 58 53 19 47 16 33 25]
4 heapify 31 HEAP(10) [42 37 47 58 53 19 31 16 33 25]
5 heapify 37 HEAP(10) [42 58 47 37 53 19 31 16 33 25]
6 heapify 42 HEAP(10) [58 53 47 37 42 19 31 16 33 25]
7 HEAP(10) [58 53 47 37 42 19 31 16 33 25]
```

Ο ακόλουθος κώδικας δημιουργεί σταδιακά έναν σωρό εισάγοντας δέκα τιμές με τη συνάρτηση insert_key. Στη συνέχεια πραγματοποιούνται εξαγωγές τιμών με τη συνάρτηση maximum_key_deletion μέχρι ο σωρός να αδειάσει.

```
1 #include "max heap.cpp"
  int main(void) {
    int a[10] = \{42, 37, 31, 16, 53, 19, 47, 58, 33, 25\};
     for (int i = 0; i < 10; i++) {
       cout << "key " << a[i] << " inserted ==> ";
       insert_key(a[i]);
       print heap();
8
9
     while (heap size > 0) {
10
       cout << "key" << heap[1] << " deleted ==> " << heap[1] << "";
11
       maximum key deletion();
12
       print heap();
13
14
15
```

Κώδικας 3: Δημιουργία σωρού με εισαγωγές τιμών και εν συνεχεία άδειασμα του σωρού με διαδοχικές διαγραφές της μέγιστης τιμής (heap2.cpp)

```
1 key 42 inserted => HEAP(1) [42]
2 key 37 inserted => HEAP(2) [42 37]
3 key 31 inserted => HEAP(3) [42 37 31]
4 key 16 inserted => HEAP(4) [42 37 31 16]
5 key 53 inserted => HEAP(5) [53 42 31 16 37]
6 key 19 inserted => HEAP(6) [53 42 31 16 37 19]
7 key 47 inserted => HEAP(6) [53 42 31 16 37 19 31]
8 key 58 inserted => HEAP(8) [58 53 47 42 37 19 31 16]
9 key 33 inserted => HEAP(8) [58 53 47 42 37 19 31 16 33]
10 key 25 inserted => HEAP(9) [58 53 47 42 37 19 31 16 33 25]
11 key 58 deleted => 58 HEAP(9) [53 42 47 33 37 19 31 16 25]
12 key 53 deleted => 53 HEAP(8) [47 42 31 33 37 19 25 16]
13 key 47 deleted => 47 HEAP(7) [42 37 31 33 16 19 25]
14 key 42 deleted => 42 HEAP(6) [37 33 31 25 16 19]
```

```
15 key 37 deleted ==> 37 HEAP(5) [33 25 31 19 16]
16 key 33 deleted ==> 33 HEAP(4) [31 25 16 19]
17 key 31 deleted ==> 31 HEAP(3) [25 19 16]
18 key 25 deleted ==> 25 HEAP(2) [19 16]
19 key 19 deleted ==> 19 HEAP(1) [16]
20 key 16 deleted ==> 16 HEAP(0) []
```

4 Ταξινόμηση Heapsort

Ο αλγόριθμος Heapsort προτάθηκε από τον J.W.J.Williams το 1964 και αποτελείται από 2 στάδια:

- Δημιουργία σωρού με τα n στοιχεία ενός πίνακα τα στοιχεία του οποίου ζητείται να ταξινομηθούν.
- Εφαρμογή της διαγραφής της ρίζας n -1 φορές.

Το αποτέλεσμα είναι ότι τα στοιχεία αφαιρούνται από το σωρό σε φθίνουσα σειρά. Καθώς κατά την αφαίρεσή του κάθε στοιχείου, αυτό τοποθετείται στο τέλος του σωρού, τελικά ο σωρός περιέχει τα αρχικά δεδομένα σε αύξουσα σειρά. Στη συνέχεια παρουσιάζεται η υλοποίηση του αλγορίθμου HeapSort. Επιπλέον ο κώδικας ταξινομεί πίνακες μεγέθους 10.000, 20.000, 40.000 80.000 και 100.000 που περιέχουν τυχαίες ακέραιες τιμές και πραγματοποιείται σύγκριση με τους χρόνους εκτέλεσης που επιτυγχάνει η std::sort.

```
1 #include "max heap.cpp"
  #include <algorithm>
   #include <chrono>
  #include <random>
   using namespace std::chrono;
   void heapsort() {
     while (heap size > 0)
       maximum_key_deletion();
10
11
12
13
  int main(void) {
14
     high resolution clock::time point t1, t2;
15
     mt19937 mt(1940);
     uniform int distribution < int > uni(0, 200000);
     int problem_sizes[] = {10000, 20000, 40000, 80000, 100000};
17
     for (int i = 0; i < 5; i++) {
18
       clear heap();
19
       int N = problem sizes[i];
20
       int *a = new int[N];
21
       for (int i = 0; i < N; i++)
22
          a[i] = uni(mt);
23
       heap bottom up(a, N);
24
       t1 = high_resolution_clock::now();
25
       heapsort();
26
27
       t2 = high resolution clock::now();
       duration<double, std::milli> duration1 = t2 - t1;
28
       for (int i = 0; i < N; i++)
29
         a[i] = uni(mt);
30
       t1 = high resolution clock::now();
31
       sort(a, a + N);
32
       t2 = high resolution clock::now();
33
       duration<double, std::milli> duration2 = t2 - t1;
34
       cout << "SIZE" << N << "heap sort" << duration1.count()
35
             << "ms std::sort " << duration2.count() << "ms" << endl;</pre>
36
       delete[] a;
37
38
39
```

Κώδικας 4: Ο αλγόριθμος heapsort (heapsort.cpp)

```
1 SIZE 10000 heap sort 4.0003ms std::sort 4.0003ms
2 SIZE 20000 heap sort 5.0003ms std::sort 4.0002ms
3 SIZE 40000 heap sort 10.0006ms std::sort 10.0006ms
4 SIZE 80000 heap sort 19.0011ms std::sort 18.001ms
5 SIZE 100000 heap sort 24.0014ms std::sort 22.0013ms
```

5 Η δομή priority queue της STL

Η STL της C++ περιέχει υλοποίηση της δομής std::priority_queue (ουρά προτεραιότητας) η οποία είναι ένας σωρός μεγίστων. Κάθε στοιχείο που εισέρχεται στην ουρά προτεραιότητας έχει μια προτεραιότητα που συνδέεται με αυτό και το στοιχείο με τη μεγαλύτερη προτεραιότητα βρίσκεται πάντα στην αρχή της ουράς. Οι κυριότερες λειτουργίες που υποστηρίζονται από την std::priority queue είναι οι ακόλουθες:

- push: εισαγωγή ενός στοιχείου στη δομή.
- top: επιστροφή χωρίς εξαγωγή του στοιχείου με τη μεγαλύτερη προτεραιότητα.
- pop: απώθηση του στοιχείου με τη μεγαλύτερη προτεραιότητα.
- size: πλήθος των στοιχείων που υπάρχουν στη δομή.
- empty: επιστρέφει true αν η δομή είναι άδεια αλλιώς επιστρέφει false.

Ένα παράδειγμα χρήσης της std::priority_queue ως σωρού μεγίστων αλλά και ως σωρού ελαχίστων παρουσιάζεται στη συνέχεια.

```
#include <algorithm>
   #include <iostream>
   #include <queue>
   using namespace std;
   int main(void) {
     int a[10] = \{15, 16, 13, 23, 45, 67, 11, 22, 37, 10\};
     cout << "priority queue (MAXHEAP): ";</pre>
     priority_queue<int> pq1(a, a + 10);
11
     while (!pq1.empty()) {
12
       int x = pq1.top();
13
       pq1.pop();
       cout << x << "";
14
15
     cout << endl;
16
17
     cout << "priority queue (MINHEAP): ";</pre>
18
     priority queue<int, std::vector<int>, std::greater<int>> pq2(a, a + 10);
19
     while (!pq2.empty()) {
20
21
       int x = pq2.top();
22
        pq2.pop();
       cout << x << " ";
23
24
     cout << endl;
25
26
```

Κώδικας 5: Παράδειγμα με priority queue της STL (stl priority queue.cpp)

priority queue (MAXHEAP): 67 45 37 23 22 16 15 13 11 10 priority queue (MINHEAP): 10 11 13 15 16 22 23 37 45 67

6 Παραδείγματα

6.1 Παράδειγμα 1

Διάμεσος ενός δείγματος N παρατηρήσεων οι οποίες έχουν διαταχθεί σε αύξουσα σειρά ορίζεται ως η μεσαία παρατήρηση, όταν το N είναι περιττός αριθμός, ή ο μέσος όρος (ημιάθροισμα) των δύο μεσαίων παρατηρήσεων όταν το N είναι άρτιος αριθμός. Έστω ότι για διάφορες τιμές που παράγονται με κάποιον τρόπο ζητείται ο υπολογισμός της διάμεσης τιμής καθώς παράγεται κάθε νέα τιμή και για όλες τις τιμές που έχουν προηγηθεί μαζί με την τρέχουσα τιμή όπως φαίνεται στο επόμενο παράδειγμα:

```
5\Rightarrow διάμεσος 5

5,7\Rightarrow διάμεσος 6

5,7,13\Rightarrow διάμεσος 7

5,7,13,12\Rightarrow5,7,12,13\Rightarrow διάμεσος 9.5

5,7,13,12,2\Rightarrow2,5,7,12,13\Rightarrow διάμεσος 7
```

```
1 #include <chrono>
   #include <iomanip>
   #include <iostream>
   #include <queue>
   #include <random>
   using namespace std;
   using namespace std::chrono;
   double medians(int a[], int N) {
10
     priority queue<int, std::vector<int>, std::less<int>> pq1;
11
     priority queue<int, std::vector<int>, std::greater<int>> pq2;
12
     int first = a[0]:
13
     int second = a[1];
14
     if (first < second) {
15
       pq1.push(first);
17
       pq2.push(second);
18
     } else {
       pq2.push(first);
19
       pq1.push(second);
20
21
     double sum = first + (first + second) / 2.0;
22
     for (int i = 2; i < N; i++) {
23
24
       int x = a[i];
       if(x \le pq1.top())
25
          pq1.push(x);
26
27
        else
28
          pq2.push(x);
        if(pq1.size() < pq2.size()) {
29
          pq1.push(pq2.top());
30
          pq2.pop();
31
32
       double median;
33
        if(pq1.size() == pq2.size())
34
          median = (pq1.top() + pq2.top()) / 2.0;
35
36
37
          median = pq1.top();
38
        sum += median;
39
40
     return sum;
41
42
   int main(int argc, char **argv) {
43
     high resolution clock::time point t1, t2;
```

```
t1 = high resolution clock::now();
45
     mt19937 mt(1940);
46
     uniform int distribution<int> uni(0, 200000);
47
     int N = 500000;
48
     int *a = new int[N];
49
     for (int i = 0; i < N; i++)
50
       a[i] = uni(mt);
51
     double sum = medians(a, N);
52
53
     delete[] a;
     t2 = high resolution clock::now();
54
     duration \leq double, std::milli\geq duration = t2 - t1;
55
     cout.precision(2);
56
     cout << "Moving medians sum = " << std::fixed << sum << " elapsed time "
57
           << duration.count() << "ms" << endl;
58
59
```

Κώδικας 6: Υπολογισμός διαμέσου σε μια ροή τιμών (lab06 ex1.cpp)

1 Moving medians sum = 54441518145.50 elapsed time 132.52ms

7 Ασκήσεις

- 1. Να γραφεί συνάρτηση που να δέχεται ως παράμετρο έναν πίνακα ακεραίων και έναν ακέραιο αριθμό κ και να επιστρέφει το κ-οστό μεγαλύτερο στοιχείο του πίνακα.
- 2. Να υλοποιηθεί ο σωρός μεγίστων που παρουσιάστηκε στον κώδικα 1 ως κλάση.

Αναφορές

[1] Geeks for Geeks, Priority Queue in C++ Standard Template Library (STL), http://www.geeksforgeeks.org/priority-queue-in-cpp-stl/