Treapuri

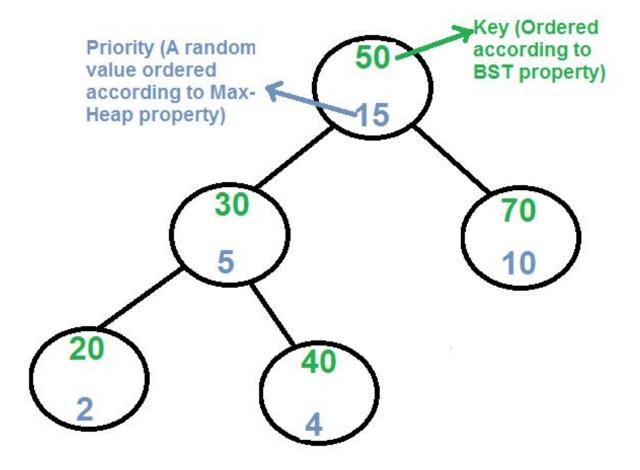
PĂTRAȘCU ADRIAN-OCTAVIAN GRUPA 131

Cuprins

- Ce-i un treap? Motivație (Definiții + discuție)
- Operații:
- 1. Rotații pe arbori
- 2. Inserție O(logN)
- 3. Căutare O(logN)
- 4. Ştergere O(logN)
- Bibliografie

Treap

- Structură de date arborescentă care menţine simultan proprietatea de arbore binar de căutare (ABC) şi cea de max-heap.
- Puţin mai formal, fie (X_i, Y_i) nodurile arborelui. Treapul asigură structură de ABC pentru toţi X_i, iar în Y_i structura de max-heap.



De ce ne plac treapurile?

- Sunt uşor de implementat
- •Sunt mai rapizi decât arborii roșu-negru (ARN) și decât skip-listurile [1.1], [1.2]
- •Cu puţine modificări permit abordarea multor tipuri de query-uri și update-uri (sume, cmmdc, rotaţii etc pe intervale)

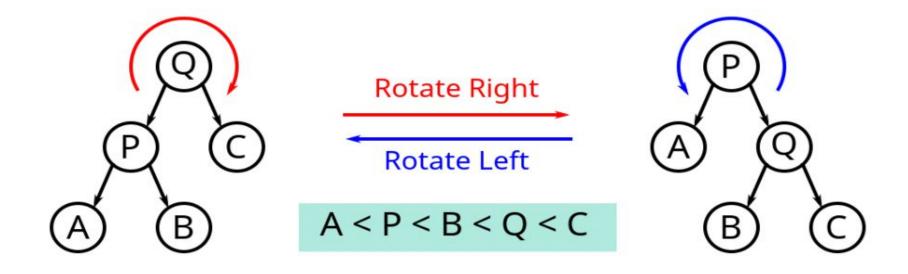
```
struct Treap
         int key, p;
         Treap *left, *right;
 Treap* New node (int x)
₽{
     Treap* nod = new Treap;
     nod->key = x;
     nod \rightarrow p = rand();
     nod->left = nod->right = NULL;
     return nod;
```



Arbore binar de căutare + max-heap

Treap

Rotații pe arbori



```
Treap* rot_right(Treap* y)

{
    Treap *x = y->left;
    y->left = x->right;
    x->right = y;
    return x;
}
```

```
Treap* rot_left(Treap* y)

{
    Treap *x = y->right;
    y->right = x->left;
    x->left = y;
    return x;
}
```

Inserție

Inserăm, recursiv, nodul ca într-un ABC Odată inserat, la fiecare pas înapoi în recursivitate rotim în sens invers subarborele cu rădăcina în nodul curent în funcție de tipul fiului (stâng/drept)

```
void Insert(Treap* &node, int key)
    if(node->key == key)
        return;
    if (node == NULL)
        node = New node (key);
    else
        if(key < node->key)
            Insert(node->left, key);
            if(node->p < node->left->p)
                node = rot right(node);
        else
            Insert(node->right, key);
            if(node->p < node->right->p)
                node = rot left(node);
```

Căutare

Exact ca la un ABC, anume:

- Dacă valoarea
 căutată este mai
 mică decât cea pe
 care o caut, atunci
 cobor în
 subarborele stâng
- 2) Analog dacă valoarea căutată este mai mare

```
Treap* Search (Treap* node, int key)
    if(node->key == key)
        return node;
    if(key < node->key)
        Search (node->left, key);
    else
        Search (node->right, key);
```

Ştergere

Există trei cazuri în care se poate afla un nod pe care vrem să-l ștergem:

- 1. E frunză -> Îl ștergem direct.
- Are numai un fiu -> Fiul ia locul nodului respectiv
- 3. Are doi fii -> Rotim în locul rădăcinii subarborelui făcut din nodul curent fiul cu prioritatea cea mai mare. Repetăm algoritmul până când ne aflăm într-unul dintre primele două cazuri.

```
Treap* Delete (Treap* node, int key)
    if (!node)
        return node;
    if(key < node->key)
        node->left = Delete(node->left, key);
    else if(key > node->key)
        node->right = Delete(node->right, key);
    else if(!node->left || !node->right)
        Treap* aux = (node->left ? node->left : node->right);
        delete node;
        node = aux;
    else if(node->left->p > node->right->p)
        node = rot right(node);
        node->right = Delete(node->right, key);
    else
        node = rot left(node);
        node->left = Delete(node->left, key);
    return node;
```

Bibliografie

- [1.1] pinporelmundo: Skip Lists compared with Treaps and Red-Black Trees
- [1.2] 7.2 Treap: A Randomized Binary Search Tree (opendatastructures.org) (La secțiunea 7.2.1)
- [2] Treapuri (infoarena.ro)
- [3] Treap | Set 2 (Implementation of Search, Insert and Delete) GeeksforGeeks

Despre rotiri de arbori: <u>Balanced binary search tree rotations – YouTube</u>

Implementarea operațiilor: <u>Treap - Pastebin.com</u>