Декартово дерево по неявному ключу

Гусев Илья, Булгаков Илья

Московский физико-технический институт

Москва, 2019

Содержание

- 1 Декартово дерево: повторение
 - Merge
 - Split
 - Insert
 - Remove

2 Декартово дерево по неявному ключу

Декартово дерево: повторение

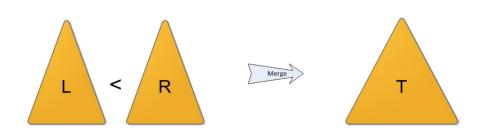
- Бинарное дерево поиска по ключу х
- Куча по приоритету у
- В одной вершине храним х и у
- ullet Случайные приоритеты o балансировка

Декартово дерево

Внутрненние операции

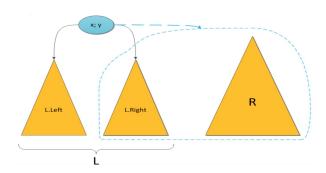
- Merge склейка 2 деревьев; все ключи одного меньше всех ключей другого: в среднем O(log(N))
- \bullet Split разрезание по ключу на 2 дерева: в среднем O(log(N))

Декартово дерево Merge



- Все ключи дерева L меньше ключей дерева R
- Б.о.о. приоритет (у) корня левого дерева больше приоритета корня правого дерева \rightarrow новый корень корень левого дерева

Декартово дерево Merge



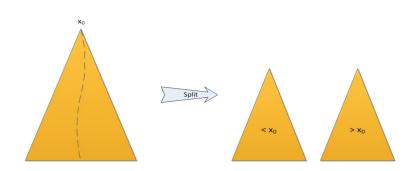
- Тогда R точно в правом поддереве нового корня
- L.Left точно левое поддерво нового корня
- Рекурсивно сливаем L.Right и R
- База рекурсии: хотя бы одно дерево пустое



Декартово дерево _{Merge}

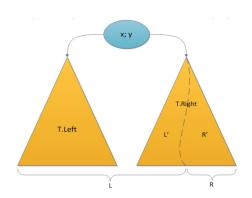
ullet Сложность: сумма высот деревьев, в среднем $O(\log(n) + \log(m))$

Декартово дерево Split



- Разделяем по ключу x_o
- Б.о.о ключ корня меньше x_0

Декартово дерево Split



- Рекурсивно делим правое поддерво корня на L' и R'
- L' новое правое поддерво корня



Декартово дерево Split

• Сложность: высота изначального дерева, в среднем O(log(n))

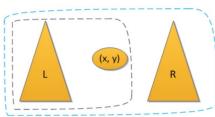
Декартово дерево

Insert

2. (x, y)

M

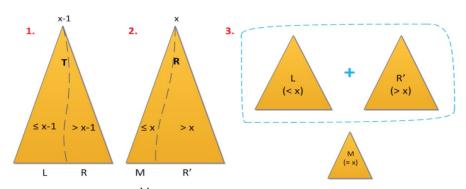
3.



Вставка элемента (x, y)1 Split + 2 Merge

Декартово дерево

Remove



Удаление элементов с ключом \times 2 Split + 1 Merge

→ロト →団 → → 三 → → 三 = り へ ○

Декартово дерево по неявному ключу

Декартово дерево - бинарное дерево поиска слева направо и куча сверху вниз Неявный ключ - количество элементов в нашей структуре, находящихся левее нашего элемента Эквивалентное определение:

- Корнем дерева является элемент массива, имеющий минимальное значение A, скажем A[i]
- Левым поддеревом является декартово дерево по неявному ключу на массиве A[1..i-1]
- Правым поддеревом является декартово дерево по неявному ключу на массиве A[i+1..N]

Изменения в операциях

- Merge не меняется
- Split делается через поддержание размера поддеревьев
- ullet Insert не меняется o вставка в массив за $O(\log(n))$
- ullet Remove не меняется o удаление из массива за $O(\log(n))$

Полезные ссылки І

Викиконспекты: Декартово дерево по неявному ключу http://bit.ly/2VTDSwp

Emaxx: Неявные декартовы деревья http://www.e-maxx-ru.1gb.ru/algo/treap

Хабр: Декартово дерево: Часть 3. Декартово дерево по неявному ключу

https://habr.com/ru/post/102364/