

Декартово дерево

Гусев Илья, Булгаков Илья

Московский физико-технический институт

Москва, 2018

Содержание

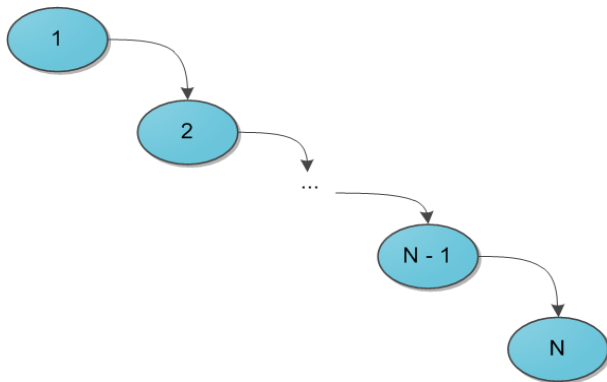
1 Проблемы бинарных деревьев поиска

2 Декартово дерево

- Общее описание
- Почему декартово?
- Операции
- Merge
- Split
- Insert
- Remove
- Build
- К-ая порядковая статистика
- Неявный ключ

Проблемы бинарных деревьев поиска

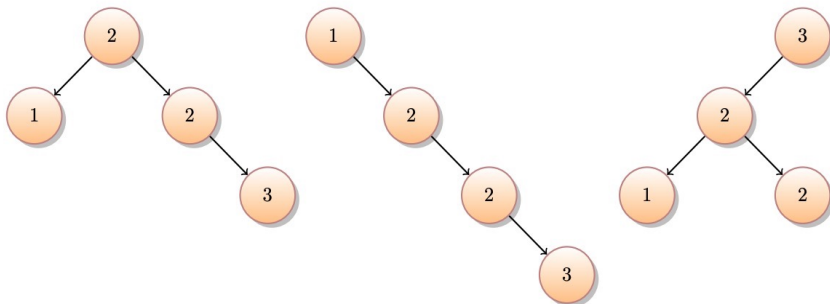
Вырождение



$O(N)$ на вставку и удаление

Проблемы бинарных деревьев поиска

Неоднозначность



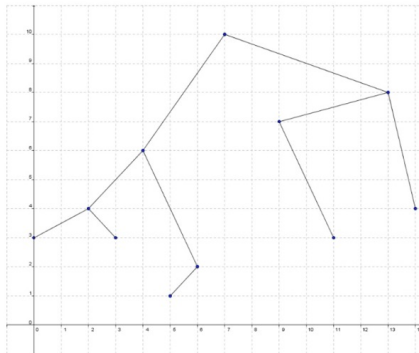
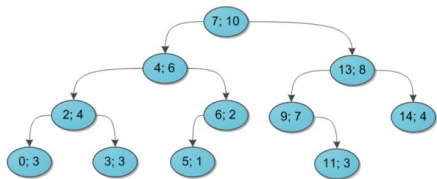
Зависит от порядка вставки элементов

Декартово дерево

Общее описание

- Бинарное дерево поиска по ключу x
- Куча по приоритету y
- В одной вершине храним x и y
- Случайные приоритеты \rightarrow балансировка
- Другие названия:
 - 1 treap (tree + heap)
 - 2 дуча (дерево + куча)
 - 3 дерамида (дерево + пирамида)
 - 4 курево (куча + дерево)

Почему декартово?



По x - дерево поиска, по y - куча

Декартово дерево

Внешние операции

- Вставка элемента: в среднем $O(\log(N))$
- Удаление элемента: в среднем $O(\log(N))$
- Поиск по ключу: в среднем $O(\log(N))$
- Построение по отсортированному массиву за $O(n)$
- Поиск k -порядковой статистики: в среднем $O(\log(N))$, нужно $O(n)$ доп. памяти
- Сумма, минимум, максимум на отрезке: в среднем $O(\log(N))$, нужно $O(n)$ доп. памяти

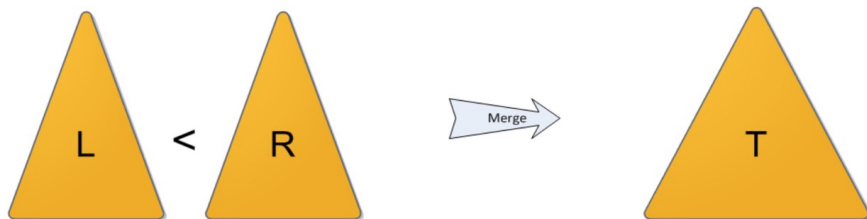
Декартово дерево

Внутренние операции

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

Декартово дерево

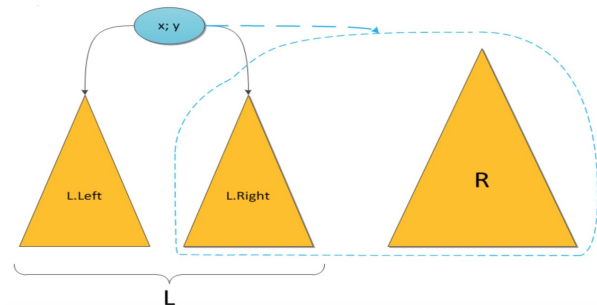
Merge



- Все ключи дерева L меньше ключей дерева R
- Б.о.о. приоритет (y) 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 поддерево нового корня
- Рекурсивно сливаем L.Right и R
- База рекурсии: хотя бы одно дерево пустое

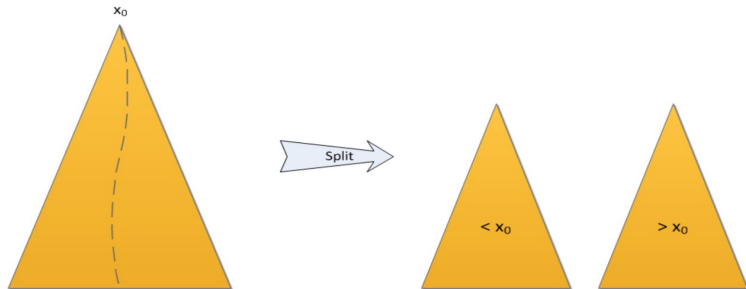
Декартово дерево

Merge

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

Декартово дерево

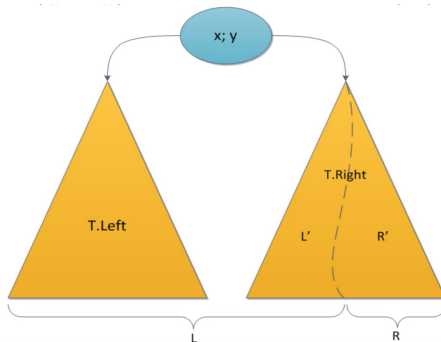
Split



- Разделяем по ключу x_0
- 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

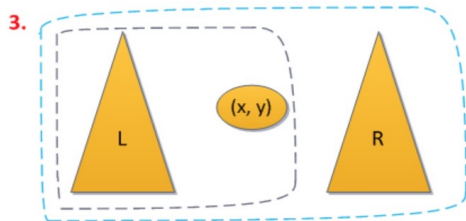
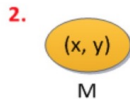
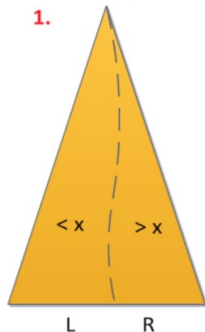
Декартово дерево

Split

- Сложность: высота изначального дерева, в среднем $O(\log(n))$

Декартово дерево

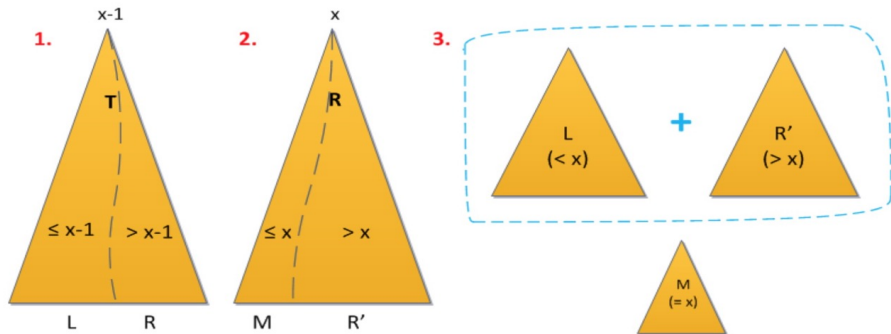
Insert



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

Декартово дерево

Remove



Удаление элементов с ключом x
2 Split + 1 Merge

Декартово дерево

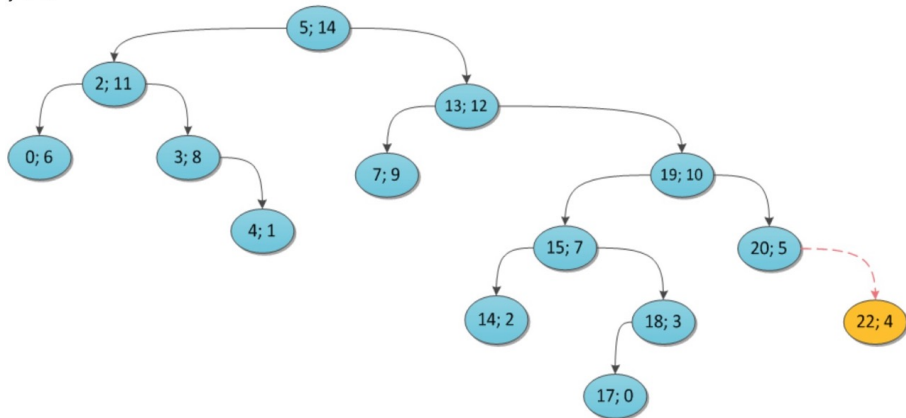
Build

- В случае неотсортированного массива - n вставок, $O(n \cdot \log(n))$
- В случае отсортированного массива всегда рассматриваем самую правую ветку и вставляем в самую правую ветку \rightarrow каждый элемент рассматривается не больше 2 раз $\rightarrow O(n)$
- Нужны ссылки на предков и на последнюю вставленную вершину

Декартово дерево

Build-1

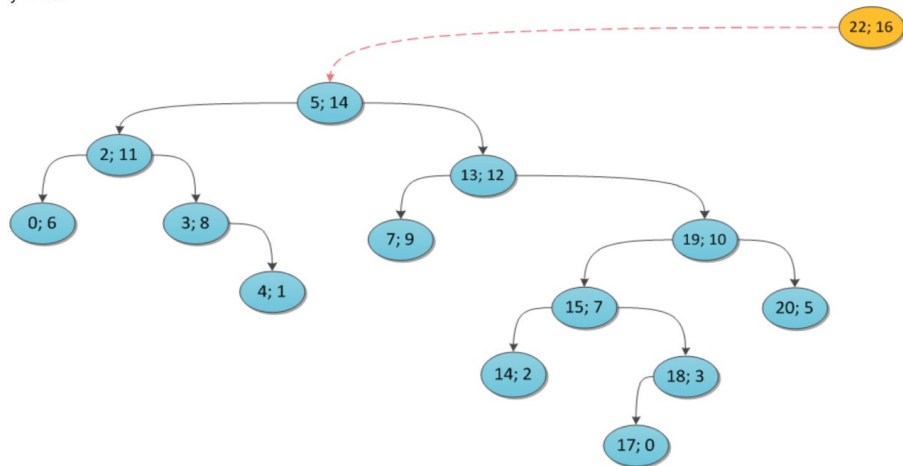
y = 4:



Декартово дерево

Build-2

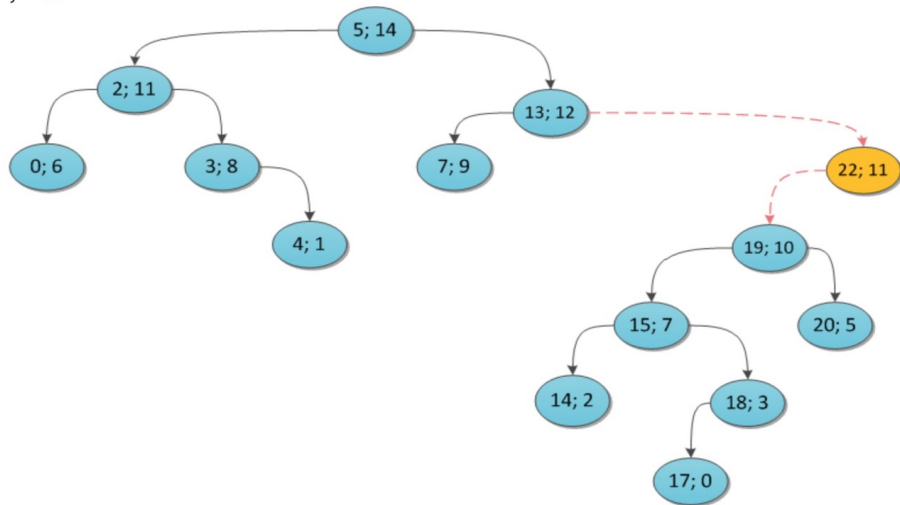
$y = 16$:



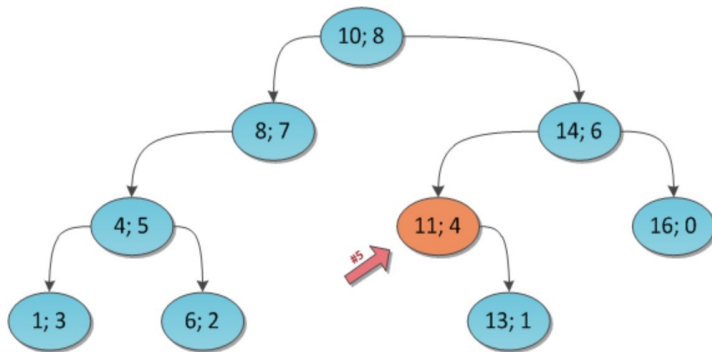
Декартово дерево

Build-3

y = 11:



К-ая порядковая статистика



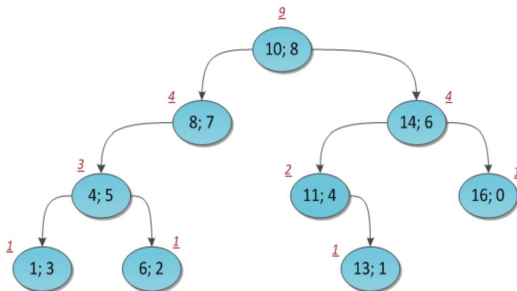
x:

1	4	6	8	10	11	13	14	16
0	1	2	3	4	5	6	7	8

Используем обычный обход бинарного дерева поиска $\rightarrow O(n)$

К-ая порядковая статистика

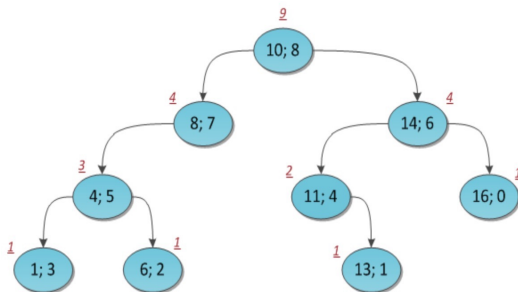
Через размер поддеревьев



- Для каждой вершины храним размер её поддерева
- Спускаемся с корня
- Если размер левого поддерева равен K - мы победили
- Если размер левого поддерева больше K , спускаемся в него и повторяем
- Если размер левого поддерева меньше K , уменьшаем K и спускаемся в правое поддерево

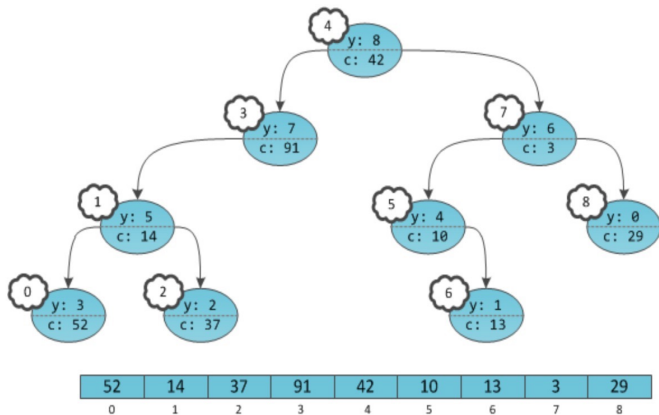
K-ая порядковая статистика

Через размер поддеревьев



- Сложность: $O(\log(n))$
- Но при вставке элементов нужно пересчитывать размеры, наивно: $O(n)$
- Модифицируем Merge и Split - плюс $O(1)$ операций на каждый их шаг
- Не только размер поддеревьев, а любые значения: max, min, sum

Декартово дерево по неявному ключу



- Рассматриваем дерево как массив, ключи - индексы в массиве
- Слияние 2 массивов, вставка элемента в произвольное место, удаление элемента из произвольного места и много другого: в среднем $O(\log(n))$!

Полезные ссылки I



Цикл 'Декартово дерево' на Хабре

<https://habr.com/post/101818/>



Е-maxx: Декартово дерево (treap, дерамида)

<http://www.e-maxx-ru.1gb.ru/algo/treap>



Конспекты лекций ЗКШ: декартово дерево

<https://bit.ly/2ORjVU2>



Викиконспекты: Декартово дерево

<https://bit.ly/2Ccsx0a>