

Выбор `pivot` при помощи алгоритма медианы медиан. Время работы быстрой сортировки и поиска k -ой порядковой статистики при такой стратегии выбора `pivot`.

ceagest

1 Медиана медиан

Алгоритм (Блума-Флойда-Прата-Ривеста-Тарьяна)

- Разобьем массив на пятерки элементов.
- В каждой пятерке выберем медиану. Получили массив медиан.
- Для массива медиан ищем медиану (с помощью алгоритма поиска k -порядковой статистики), и используем ее как опорный элемент.
- Обратите внимание, что в алгоритме используется взаимная рекурсия — поиск медианы в массиве медиан, тоже будет использовать медиану медиан.

Лемма 1.1. Медиана медиан гарантированно делит массив в соотношении не хуже, чем $3 : 7$.

Доказательство. Сначала определим нижнюю границу для количества элементов, превышающих по величине опорный элемент x . В общем случае как минимум половина медиан, найденных на втором шаге, больше или равны медиане медиан x . Таким образом, как минимум $\frac{n}{10}$ групп содержат по 3 элемента, превышающих величину x , за исключением группы, в которой меньше 5 элементов и ещё одной группы, содержащей сам элемент x . Таким образом получаем, что количество элементов больших x не менее $\frac{3n}{10}$. \square

Лемма 1.2. Алгоритм нахождения k -ой порядковой статистики с использованием медианы медиан работает за линейное время.

Доказательство. У нас есть три составляющих работы алгоритма на каждом шаге:

1. Время на разделение массива на пятерки и их сортировка (+ Partition по медиане медиан): An , где $A \in \mathbb{R}$ — некоторая константа.
2. Время на поиск медианы медиан $T\left(\frac{n}{5}\right)$.
3. Время на поиск k -ой порядковой не превзойдет времени его поиска в большей доле, то есть $T\left(\frac{7n}{10}\right)$

Таким образом:

$$T(n) \leq T\left(\frac{n}{5}\right) + T\left(\frac{7n}{10}\right) + An$$

Пусть $T(n) \leq Cn$ для некоторой константы $C \in \mathbb{R}$ и $\forall n \in \mathbb{N} : n \leq 140$. Подставим это соотношение и получим, что:

$$T(n) \leq T\left(\frac{n}{5}\right) + T\left(\frac{7n}{10}\right) + An \leq \frac{Cn}{5} + \frac{7Cn}{10} + An = \frac{9Cn}{10} + An = Cn + \left(-\frac{Cn}{10} + An\right)$$

Тогда неравенство верно, если взять $C \geq 10A$. Поскольку такое C действительно можно выбрать, медиана медиан работает за линейное время. \square

Лемма 1.3. Если использовать медиану медиан в качестве опорного элемента в быстрой сортировке, время работы сортировки будет $\mathcal{O}(n \log n)$ в худшем случае.