## Сортировки. Задачи

Булгаков Илья, Гусев Илья

Московский физико-технический институт

Москва, 2023

# Содержание

Задачи на сортировки

С помощью сортировки слиянием определите количество инверсий в перестановке. Перестановкой длины n называется массив из n попарно различных целых чисел от 1 до n. Пара чисел  $a_i$  и  $a_j$  образуют инверсию, если i < j, но  $a_i > a_i$ .

# Задача 1 (Решение)

С помощью сортировки слиянием определите количество инверсий в перестановке. Перестановкой длины n называется массив из n попарно различных целых чисел от 1 до n. Пара чисел  $a_i$  и  $a_j$  образуют инверсию, если i < j, но  $a_i > a_j$ .

- Для общности будем считать, что нам дана не перестановка, а массив различных чисел
- Разобъем этот массив на две части, и решим задачу рекурсивно для обеих частей
- Найдем количество таких инверсий, что элементы лежат в разных частях
- Получим ответ для всего массива, просуммировав все случаи

Пусть в алгоритме быстрой сортировки в качестве пивота всегда детерминированно выбирается центральный элемент массива. Для произвольного n за O(n) постройте перестановку, на котором такая сортировка занимает  $\Omega(n^2)$  времени.

# Задача 2 (Решение)

Пусть в алгоритме быстрой сортировки в качестве пивота всегда детерминированно выбирается центральный элемент массива. Для произвольного n за O(n) постройте перестановку, на котором такая сортировка занимает  $\Omega(n^2)$  времени.

- Хотим, чтобы массив делился наименее равномерно
- Например, можно сделать центральный элемент наименьшим
- Тогда, при делении элементов на две части, одна будет иметь размер 0, а другая n-1

На прямой заданы n отрезков координатами своих концов  $[a_i,b_i]$ . Найдите

- а длину их объединения (асимптотика:  $O(n \log n)$ );
- **b** длину их пересечения (асимптотика: O(n));
- с максимальное количество отрезков, которое можно выбрать так, чтобы выбранные отрезки по- парно не пересекались (асимптотика:  $O(n \log n)$ ).

# Задача 3 (Решение)

На прямой заданы п отрезков координатами своих концов  $[a_i,b_i]$ . Найдите

- а длину их объединения (асимптотика:  $O(n \log n)$ );
- **b** длину их пересечения (асимптотика: O(n));
- с максимальное количество отрезков, которое можно выбрать так, чтобы выбранные отрезки по- парно не пересекались (асимптотика:  $O(n \log n)$ ).

### Решение (пункт а):

- Воспользуемся методом сканирующей прямой:
- Пусть начало или конец отрезка событие. Отсортируем события по возрастанию координат
- Пройдемся по ним в отсортированном порядке, обрабатывая каждое событие

# Задача 3 (Решение)

На прямой заданы n отрезков координатами своих концов  $[a_i,b_i]$ . Найдите

- а длину их объединения (асимптотика:  $O(n \log n)$ );
- **b** длину их пересечения (асимптотика: O(n));
- с максимальное количество отрезков, которое можно выбрать так, чтобы выбранные отрезки по- парно не пересекались (асимптотика:  $O(n \log n)$ ).

### Решение (пункт b):

•  $min(b_i) - max(a_i)$ 



# Задача 3 (Решение)

На прямой заданы n отрезков координатами своих концов  $[a_i,b_i]$ . Найдите

- а длину их объединения (асимптотика:  $O(n \log n)$ );
- **b** длину их пересечения (асимптотика: O(n));
- с максимальное количество отрезков, которое можно выбрать так, чтобы выбранные отрезки по- парно не пересекались (асимптотика:  $O(n \log n)$ ).

### Решение (пункт с):

- Воспользуемся жадным алгоритмом:
- Отсортируем отрезки по правому концу
- В качестве очередного отрезка будем брать отрезок с минимальной координатой правого конца, который можем взять

Напомним, что процедура Partition(A,x) переупорядочивает элементы массива A так, что сначала идут все элементы, не превосходящие x, в некотором порядке, а затем — все элементы, большие x. Покажите, как реализовать Partition(A,x) с привлечением O(1) дополнительной памяти.

# Задача 4 (Решение)

Напомним, что процедура Partition(A,x) переупорядочивает элементы массива A так, что сначала идут все элементы, не превосходящие x, в некотором порядке, а затем — все элементы, большие x. Покажите, как реализовать Partition(A,x) с привлечением O(1) дополнительной памяти.

- Заведем два указателя на начало и на конец массива
- Будем двигать их до тех пор, пока левый указатель не будет указывать на элемент, больший чем x, а правый на элемент не превосходящий x
- Поменяем эти элементы местами, и продолжим процедуру

Пусть A — массив длины n, а B — его отсортированная версия. Найдите за  $O(n\log n)$  перестановку  $\sigma$ , такую что  $B_i=A_{\sigma(i)}$  для всех i. В массиве A могут быть повторяющиеся элементы.

# Задача 5 (Решение)

Пусть A — массив длины n, а B — его отсортированная версия. Найдите за  $O(n\log n)$  перестановку  $\sigma$ , такую что  $B_i=A_{\sigma(i)}$  для всех i. В массиве A могут быть повторяющиеся элементы.

- ullet Для каждого элемента из массива A найдем его позицию в B
- Это делается за  $O(\log n)$  бинарным поиском

### Бонусная задача

Leetcode: 976. Largest Perimeter Triangle

Дан массив чисел *nums*. Верните самый большой возможный периметр треугольника с ненулевой площадью, длины сторон которого содержатся в массиве *nums*. Если выбрать треугольник с ненулевой площадью невозможно - верните 0.

