

Тинькофф А'. Корневая оптимизация. Семинар.

kik0s, isaf27

7 сентября 2019

Задача 1. За $\mathcal{O}(\sqrt{n})$ найти у натурального числа n :

- все его натуральные делители;
- его разложение на простые множители.

Задача 2. Найти количество треугольников (циклов длины 3) в неориентированном графе без петель из n вершин и m ребёр за $\mathcal{O}(m\sqrt{m})$, при условии, что:

- в нём нет кратных рёбер;
- в нём могут быть кратные рёбра.

— — —

Задача 3. Дано дерево из n вершин, изначально в каждой вершине записано число 0. Есть запросы двух видов.

- Прибавить ко всем вершинам, смежным с вершиной v , число x .
- Узнать значение в вершине v .

Ответить на q запросов за время $\mathcal{O}(n + q\sqrt{n})$.

Задача 4. Дан текст t , далее в online поступают запросы вида: дана строка s , найти количество её вхождений в текст. Известно, что сумма длин строк по всем запросам не превосходит S . Ответить на запросы за время $\mathcal{O}(|t|\sqrt{S})$.

Задача 5. Дано дерево из n вершин, изначально все вершины покрашены в белый цвет. Есть запросы двух видов.

- Покрасить вершину v в чёрный цвет.
- Для вершины v найти расстояние до ближайшей чёрной вершины.

Ответить на q запросов за время $\mathcal{O}(n + q\sqrt{n})$.

— — —

Задача 6. Есть запросы двух видов.

- Вставить на i -е место в массиве число x .
- Узнать количество чисел на отрезке $[l; r]$, значения которых лежат в отрезке $[a; b]$.

Ответить на n запросов за время:

- $\mathcal{O}(n\sqrt{n} \log n)$;
- $\mathcal{O}(n\sqrt{n} \log n)$.

Задача 7. В предыдущей задаче добавить еще два вида запросов: переворот отрезка $[l; r]$ и удаление элемента на позиции x .

- $\mathcal{O}(n\sqrt{n} \log n)$;
- $\mathcal{O}(n\sqrt{n} \log n)$.

— — —

Задача 8. Дан массив a из n чисел, а также q запросов $[l_i; r_i]$. Для каждого запроса найти МЕХ чисел из этого отрезка, то есть минимальное целое неотрицательное число, не представленное среди $a_{l_i}, a_{l_i+1}, \dots, a_{r_i}$. Ответить на запросы за время:

- $\mathcal{O}((n+q)\sqrt{n} \log n)$;
- $\mathcal{O}((n+q)\sqrt{n})$.

Задача 9. Дано дерево из n вершин, каждой вершине i сопоставлено число a_i . Также даны q запросов $(u_i; v_i)$. Для каждого запроса найти количество инверсий на пути из u_i в v_i : если этот путь представляет из себя последовательность вершин w_1, \dots, w_k , то необходимо найти количество пар (i, j) , таких что $a_{w_i} > a_{w_j}, i < j$.

Задача 10. Дан массив a из n чисел, а также q запросов двух видов.

1. Узнать МЕХ на отрезке $[l; r]$.
2. Установить значение i -го элемента массива равным x .

Ответить на запросы за время $\mathcal{O}((n + q) \cdot n^{\frac{2}{3}})$.

Задача 11. Дан массив a из n чисел. Рекорд — позиция i такая, что для всех $j < i: a_j < a_i$. Поступают q запросов: установить значение i -го элемента равным x . После каждого запроса необходимо узнать количество рекордов. Ответить на запросы за время $\mathcal{O}(n + q\sqrt{n \log n})$.

Задача 12. Дан массив a из n чисел. Нужно отвечать на q запросов следующего вида: задан отрезок $[l, r]$, для каждого числа x , встречающегося среди чисел a_l, a_{l+1}, \dots, a_r , выпишем его количество вхождений в это множество чисел. Ответом на запрос является минимальное натуральное число, не встречающееся среди выписанных чисел. Разрешается использовать $\mathcal{O}((n + q)\sqrt{n})$ времени и памяти.

- а) можно отвечать на запросы *offline*;
 - б) нужно отвечать на запросы *online*.
-

Задача 13. Рассмотрим стандартную задачу о рюкзаке: есть n предметов с весами w_1, w_2, \dots, w_n , таких что $w_1 + w_2 + \dots + w_n = S$. Определить какие веса от 0 до S можно набрать некоторым подмножеством рюкзака.

- 1) вспомните, как решать задачу за время $\mathcal{O}(nS)$ и $\mathcal{O}(\frac{nS}{w})$;
- а) придумайте, как решать задачу за любое время быстрее, чем в предыдущем пункте;
- б) решите задачу за время $\mathcal{O}(S\sqrt{S})$;
- в) решите задачу за время $\mathcal{O}(\frac{S\sqrt{S}}{w})$;
- г) как решить задачу с восстановлением ответа для некоторого одного веса за время, как в предыдущем пункте.