### Range Minimal Query

Булгаков Илья, Гусев Илья

Московский физико-технический институт

Москва, 2023

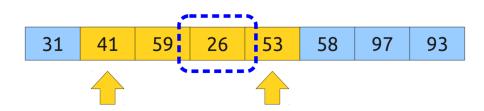
### Содержание

- 🕕 Задача RMQ
  - Постановка и разновидности задачи RMQ
- RMQ: static online
  - Тривиальное решение задачи RMQ (static online)
  - Sqrt-декомпозиция
  - Sparse table

### Задача RMQ

RMQ - Range Minimum (Maximum) Query - задача поиска минимума на отрезке.

Дан массив чисел, к нему делаются запросы на поиск минимума на отрезке  $\left[ \mathsf{I}, \, \mathsf{r} \right]$ 



# Задача RMQ

#### Разновидности задач

#### По количеству запросов:

- offline можно получить много запросов, проанализировать их все и выдать ответ на все сразу
- online обработка запросов строго по одному

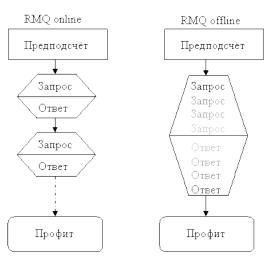
По возможности изменения исходного массива:

- static массив чисел закреплён
- dynamic массив чисел меняется

Мы сегодня будем рассматривать static online и немного поговорим про подходы к обработке модификаций(dynamic online).

### Задача RMQ

#### Online vs offline



# Тривиальное решение задачи RMQ

Без предобработки

Время препроцессинга: O(1)

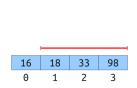
Время ответа: O(n)

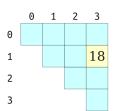
С предобработкой

Время препроцессинга:  $O(n^3)$ 

Время ответа: O(1)

Нужно вычислить  $n^2$  возможных отвезков, каждый за n.

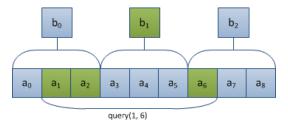




Замечание:  $n^3$  может быть сокращен до  $n^2$  с помощью динамики

#### Sqrt-декомпозиция

Поделим массив на блоки размером  $\sqrt{n}$ . Предподсчитаем минимумы на этих блоках.



При запросе берём минимум из минимумов полностью покрытых блоков и оставшихся элементов неполностью покрытых блоков.

#### Sqrt-декомпозиция

Время препроцессинга: O(n)

Время ответа:  $O(\sqrt{n})$ 

#### Мотивация

Проблема: время на ответ у sqrt-декомпозиции все еще очень долгое. Хотим: немного увеличим время на препроцессинг, но добъёмся константного времени на ответ.

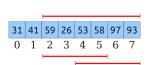
Цель:

Препроцессинг - O(nlog(n)), Запрос - O(1)



#### Интуиция

Нам не обязательно вычислять все  $n^2$  интервалов, чтобы уметь отвечать про минимум за O(1). Каждый интервал может быть накрыт двумя интервалами длины степени двойки.

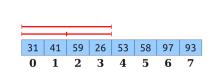


	0	1	2	3	4	5	6	7
0	31	31	31	26				
1		41	41	26	26			
2			59	26	26	26		*
3				26	26	26	26	
4					53	53	53	53
5						58	58	58
6							97	93
7								93

#### Описание идеи

Заведем таблицу ST, такую, что она содержит минимумы на всех отрезках, длина которых есть степень двойки.

Имеем nlog(n) интервалов, которые можно вычислить за n\*log(n) с помощью динамического программирования



	$2^{0}$	$2^1$	$2^2$	$2^3$
0	31	31	*	
1	41	41		
2	59	26		
3	26	26		
4	53	53		
5	58	58		
6	97	93		
7	93			

#### Реализация препроцессинга

Дано: массив A

Таблица ST[k][i] = min на полуинтервале  $[A[i], A[i+2^k])$ .

Формула для вычисления таблицы с помощью динамики:

 $ST[k][i] = min(ST[k-1][i], ST[k-1][i+2^{k-1})]).$ 

Благодаря ей мы можем сначала посчитать ST[0], ST[1], потом ST[2] и т.д.

[3] 0 0 3 2 [2] 0 [1] 3 0 0 ST [0] 0 10 A[i]

#### Реализация препроцессинга

Дано: массив A

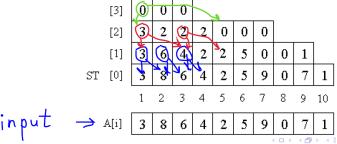
Таблица ST[k][i] = min на полуинтервале  $[A[i], A[i+2^k])$ .

Формула для вычисления таблицы с помощью динамики:

$$ST[k][i] = min(ST[k-1][i], ST[k-1][i+2^{k-1})]).$$

Благодаря ей мы можем сначала посчитать ST[0], ST[1], потом ST[2]

и т.д.



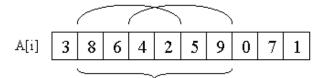
#### Вычисление запроса

$$RMQ(i,j) = min(ST[k][i], ST[k][j-2^k+1]$$
  
 $k = log(j-i+1)$ 

где k - длина максимального двоичного отрезка, который входит в заданный. Двоичные отрезки подбираем так, чтобы один начинался, а второй — заканчивался там, где начинается заданный.

Например,

$$RMQ(1,6) = min(ST[2][1] + ST[2][6 - 4 + 1])$$



Оценка сложности

```
Оценки работы: Препроцессинг - O(nlog(n)), Запрос - O(1)
```

Ограничения

Какие есть ограничения? Можно использовать для min/max, а можно ли для других функций?

#### Ограничения

#### Какие функции подходят?

- min
- max
- наибольший общий делитель
- булевый AND
- булевый OR

#### Полезные ссылки І

- E-maxx: sqrt-декомпозиция https://e-maxx.ru/algo/sqrt<sub>d</sub>ecomposition
- Xa6p: Static RMQ https://habr.com/ru/post/114980/
- Хабр: RMQ 2. Дерево отрезков
   https://habr.com/ru/post/115026/