

**Задачи на отрезке.** Введем какую-то произвольную операцию  $\oplus$ , и будем отвечать на запросы  $get(l, r)$  на массиве  $a$ , ответом на которые будет  $a_l \oplus a_{l+1} \oplus \dots \oplus a_r$ . Также введем операцию изменения на отрезке  $a_i := change(a_i, x)$ .

Потребуем от  $\oplus$  ассоциативность —  $a \oplus (b \oplus c) = (a \oplus b) \oplus c$ .

**Префиксные суммы.** Если в задаче нет запросов изменения (и элементы образуют группу, то есть есть обратный элемент), то посчитаем  $p_i = p_{i-1} \oplus a_i$ . Тогда ответ на запрос — это  $p_r \oplus p_{l-1}^{-1}$ . Если операция некоммутативна, то нужно будет пострадать, но вроде бы можно просто сделать  $p_{l-1}^{-1} \oplus p_r$ . Построение за  $O(n)$ , запрос за  $O(1)$ .

**Sparse table.** Если элементы не образуют группу, но задача все еще статическая, то можно сохранить значения, соответствующие  $\oplus$  по всем отрезкам длины  $2^k$ . Тогда, когда нужно ответить на запрос  $get(l, r)$ , можно взять перекрывающиеся отрезки  $[l, l+2^i]$  и  $[r-2^i, r]$ . От операции требуется  $a \oplus b = b \oplus a$  и  $a \oplus a = a$ . *Есть модификация, позволяющая обойтись без второго свойства.* Построение за  $O(n \log n)$ , запрос за  $O(1)$ .

**Segment tree.** Хотим к предыдущей задаче добавить обновление в точке. Хотим сохранить какое-то множество отрезков  $S$ , чтобы потом по нему восстанавливать ответ на произвольном отрезке  $[l, r]$ , склеивая не более чем  $O(\log n)$  отрезков. Также должно быть не более  $O(\log n)$  отрезков, содержащих какой-либо элемент.

Построим двоичное дерево над массивом, где вершина на глубине  $i$  будет отвечать за отрезок длины  $2^{k-i}$ , где  $n = 2^k$ . Разбивать запросы на отрезки будем таким образом: рассмотрим все отрезки внутри запроса, и выкинем вложенные. На каждой глубине мы возьмем не более двух отрезков, поэтому суммарно запросы будут работать за  $O(\log n)$ .

1: [0, 16)															
2: [0, 8)								3: [8, 16)							
4: [0, 4)				5: [4, 8)				6: [8, 12)				7: [12, 16)			
8: [0, 2)	9: [2, 4)	10: [4, 6)		11: [6, 8)		12: [8, 10)		13: [10, 12)		14: [12, 14)		15: [14, 16)			
16: 0	17: 1	18: 2	19: 3	20: 4	21: 5	22: 6	23: 7	24: 8	25: 9	26: 10	27: 11	28: 12	29: 13	30: 14	31: 15

Реализация будет такой — сделаем рекурсивную функцию  $get$ , которая хочет обойти дерево, зайти во все «ключевые» отрезки запроса, и посчитать итоговый ответ. Для  $get(v, l, r)$  бывает три случая:

- $v$  не отвечает ни за что из отрезка  $[l, r]$ , поэтому не делаем ничего и прекращаем работу.
- $[l, r]$  содержит отрезок вершины  $v$ , и тогда можно обработать этот отрезок и прекратить работу.
- Иначе надо спуститься в детей, и повторить процесс

**Lazy propagation.** Пусть у нас появился запрос  $change$ , модифицирующий отрезок. Будем хранить в вершине пометки вида «мы хотели сделать со всеми детьми такую-то операцию изменения», которые мы изначально будем проставлять с запросом изменения на все «ключевые отрезки». При этом во время запроса изменения мы по сути не сделаем изменений, только проставим пометки. Но теперь мы при каждом обращении к вершине проталкиваем модификатор (если есть) вниз, и меняем текущее

значение *value*. Таким образом, после проталкивания все величины остаются валидными (кроме тех, которые находятся где-то глубоко в дереве, но к которым мы не спустились).

*Иначе говоря, мы считаем, что перед тем, как обратиться к какой-то вершине, мы обязаны обратиться ко всем вершинам-предкам, и тогда можем гарантировать, что в ней будут храниться актуальные значения параметров.*

Требования к lazy propagation — дистрибутивность операции *change* относительно  $\oplus$ , а также модификаторы также должны являться полугруппой.