НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИТМО

Факультет программной инженерии и компьютерных технологий

Продвинутые алгоритмы и структуры данных Отчет о задаче № А

Выполнила студентка

Ершова А. И.

Группа № Р4115

Преподаватель: Косяков Михаил Сергеевич

А. К-ый ноль

Ограничение времени	0.5 секунд
Ограничение памяти	128Mb
Ввод	стандартный ввод или input.txt
Вывод	стандартный вывод или output.txt

Реализуйте эффективную структуру данных, позволяющую изменять элементы массива и вычислять индекс k-го слева нуля на данном отрезке в массиве.

Формат ввода

В первой строке вводится одно натуральное число N ($1 \leq N \leq 200\,000$) — количество чисел в массиве. Во второй строке вводятся N чисел от 0 до $100\,000$ — элементы массива. В третьей строке вводится одно натуральное число M ($1 \leq M \leq 200\,000$) — количество запросов. Каждая из следующих M строк представляет собой описание запроса. Сначала вводится одна буква, кодирующая вид запроса (s — вычислить индекс k-го нуля, u — обновить значение элемента). Следом за s вводится три числа — левый и правый концы отрезка и число k ($1 \leq k \leq N$). Следом за s вводятся два числа — номер элемента и его новое значение.

Формат вывода

Для каждого запроса s выведите результат. Все числа выводите в одну строку через пробел. Если нужного числа нулей на запрашиваемом отрезке нет, выводите -1 для данного запроса.

Пример

Ввод	Вывод
5	4
0 0 3 0 2	
3	
u 1 5	
u 1 0	
s 1 5 3	

Решение:

```
#include <cmath>
#include <fstream>
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;
int n;
vector<int> arr;
int block size;
vector<int> blocks;
void BuildBlocks(int n) {
    int index = i / block size;
     blocks[index]++;
void Update(const int pos, const int new val) {
int block index = pos / block size;
 if (arr[pos] == 0) {
 if (\text{new val} == 0) {
arr[pos] = new val;
int FindKthZero(const int left border, const int right border, const
int k) {
if (k > n) {
 int count zeros = 0;
 int const last block = right border / block size;
  int const first block index = i * block size;
   int const last \overline{b} lock \overline{i} index = \min(((i + \overline{1}) * b \text{ lock size}) - 1, n - \overline{b})
```

```
if (first block index >= left border && last block index <=</pre>
right border) {
       count zeros += blocks[i];
     } else {
       for (int j = first block index; j <= last block index; j++) {</pre>
         if (arr[j] == 0) {
           count zeros += 1;
           if (count zeros >= k) {
    int start check index = max(first block index, left border);
     int end check index = min(last block index, right border);
     for (int j = start check index; j <= end check index; j++) {</pre>
       if (arr[j] == 0) {
         if (count zeros >= k) {
int main() {
ifstream fin("../input.txt");
fin >> n;
arr.resize(n);
  fin >> arr[i];
block size = sqrt(n);
blocks.resize((n + block size - 1) / block size, 0);
BuildBlocks(n);
int m;
fin >> m;
string answer = "";
  char type;
  fin >> type;
   if (type == 'u') {
     int index;
```

```
int new val;
    fin >> index >> new val;
    Update(index - 1, new val);
  } else if (type == 's') {
    int left border = -1;
    int right border = -1;
    int k = -1;
    fin >> left border >> right border >> k;
    int result = FindKthZero(left border - 1, right border - 1, k);
    if (result == -1) {
      answer.append("-1 ");
      answer.append(to string(result + 1));
      answer.append("\overline{}");
fin.close();
cout << answer << '\n';</pre>
return 0;
```

Сложность:

Инициализация: O(N).

Обработка m запросов: $O(m * \sqrt{N})$.

Общая сложность: $O(n + m * \sqrt{N})$.

Объяснение решения:

Для решения данной задачи был использован метод корневой декомпозиции массива.

Для определения размера блока берется корень длины входного массива в соответствии с алгоритмом Мо. Далее используется функция BuildBlocks, создающая массив blocks, где каждому значению соответствует количество нулей в блоке входного массива.

При введении команды "u" вызывается функция Update, которая определяет в каком из блоков происходят изменения. В соответствии с этим она либо уменьшает, либо увеличивает на 1 значение в массиве blocks, также она производит изменения в оригинальном массиве arr.

При введении команды "s" вызывается функция FindKthZero. Если k было введено больше чем всего чисел в массиве, то функция сразу возвращает "-1". Далее она определяет номер первого и последнего блока, в которых располагается необходимый диапазон. После этого функция проходится по каждому из выбранных блоков, определяя находится ли блок полностью в диапазоне или частично. Если

частично, то тогда функция считает количество нулей в блоке, опираясь на левую и правую границу диапазона. Возвращается индекс k-того нуля. В основной функции main к результату добавляется 1, так как по условию задачи нумерация заданного массива идет с единицы.

Вывод:

Был изучен и рассмотрен метод корневой декомпозиции массива и алгоритм Мо.