

Федеральное государственное автономное  
образовательное учреждение  
высшего образования  
«СИБИРСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Институт космических и информационных технологий  
Кафедра вычислительной техники

**ОТЧЕТ О ПРАКТИЧЕСКОЙ РАБОТЕ № 5**

Сортировка.  
Вариант № 10

Преподаватель

\_\_\_\_\_  
подпись, дата

Матковский И.В.

Студент КИ18-096, 031830645

\_\_\_\_\_  
подпись, дата

Котов С.А.

Красноярск 2019

## 1 Задание

Разработать программы, демонстрирующие два заданных метода сортировки; сравнить их эффективность.

Первый метод сортировки: «Гномья сортировка», второй метод сортировки: «Быстрая сортировка».

## 2 Код программы

```
1 vector<int> gnomeSort(vector<int> sequence) {
2     for (int i = 0; i + 1 < sequence.size(); ++i) {
3         if (sequence[i] > sequence[i + 1]) {
4             int temp = sequence[i];
5             sequence[i] = sequence[i + 1];
6             sequence[i + 1] = temp;
7
8             if (i != 0) i -= 2;
9         }
10    }
11    return sequence;
12 }
13
14 void quickSort(vector<int> & sequence, int low, int high) {
15     int i = low;
16     int j = high;
17     int x = sequence[(low + high) / 2];
18
19     do {
20         while (sequence[i] < x) ++i;
21         while (sequence[j] > x) --j;
22
23         if (i <= j) {
24             int temp = sequence[i];
25             sequence[i] = sequence[j];
26             sequence[j] = temp;
27             i++; j--;
28         }
29     } while (i < j);
30
31     if (low < j) quickSort(sequence, low, j);
32     if (i < high) quickSort(sequence, i, high);
33 }
```

## 3 Теоретические оценки сложности алгоритмов

Временная сложность «Гномьей сортировки» равна  $O((\text{sequence.size()})^2)$ , а у «Быстрой сортировки» временная сложность равна  $O(\text{sequence.size()} * \log(\text{sequence.size()}))$ .

«Гномья сортировка» с помощью одного цикла и двух условий находит первое место, где два соседних элемента стоят в неправильном порядке и меняет их местами.

«Быстрая сортировка» выбирает из массива некоторый опорный элемент. Сравнивает все остальные элементы массива с опорным и

переставляет их в массиве так, чтобы разбить его на три непрерывных отрезка, следующих друг за другом: «элементы меньше опорного», «равные» и «большие». Для отрезков «меньших» и «больших» значений выполняет рекурсивно ту же последовательность операций, если длина отрезка больше единицы.

#### **4 Экспериментальные оценки сложности алгоритмов**

sequence.size()	Время 1, сек	Время 2, сек
100	0	0
1000	0	0
5000	16	0
10000	63	0