Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «СЕВЕРО-КАВКАЗСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Институт цифрового развития Кафедра инфокоммуникаций

ОТЧЕТ ПО ПРАКТИЧЕСКОЙ РАБОТЕ №8 дисциплины «Алгоритмизация» Вариант___

	Выполнил: Репкин Александр Павлович 2 курс, группа ИВТ-б-о-22-1, 09.03.01 «Информатика и вычислительная техника», направленность (профиль)
	«Программное обеспечение средств вычислительной техники и автоматизированных систем», очная форма обучения
	(подпись)
	Руководитель практики: Воронкин Р.А., канд. техн. наук, доцент кафедры инфокоммуникаций
	(подпись)
Отчет защищен с оценкой	Дата защиты
Ст	аврополь, 2023 г.

Порядок выполнения работы:

1. Создана программа на основе поставленного задания необходимо посчитать количество инверсий в массиве (минимальное количество перестановок, после выполнения которых массив будет в отсортированном виде), при этом время выполнения не должно превышать O(n*log(n)).Для поставленной выбран решения задачи язык программирования Java. В коде использован метод сортировки слиянием, на который требуется $O(n * \log(n))$ времени. Причина, по которой используется метод сортировки слиянием, заключается в том, что при слиянии двух упорядоченных массивов (leftArray и rightArray), элементы в левой части считаются уже упорядоченными, и если элемент из правой части меньше, то элемент из правой части образует инверсию с оставшимися элементами в левой части.

```
/* Сортировка слиянием, время работы = 0 (n * log(n)).

Тут происходит разделение массива на две части (От start до middle и от middle до finish), которые сортируются по отдельности, после чего их объединяет функция merge.

Повторяется, пока весь массив не будет отсортирован.

*/

static void mergeSort(ArrayList<Integer> array, int start, int finish) { 3 usages

if (start < finish) {

int middle = (start + finish) / 2;

mergeSort(array, start, middle);

mergeSort(array, start, middle + 1, finish);

merge(array, start, middle, finish);

}

}
```

Рисунок 1. Полученный код сортировки слиянием.

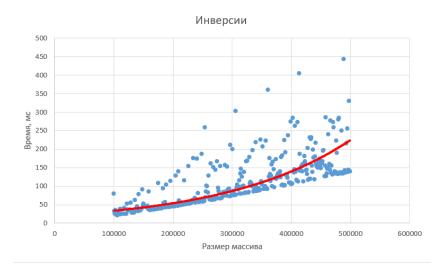


Рисунок 2. Полученный график счёта количества инверсий.

Вывод: в ходе выполнения практической работы был рассмотрен более быстрый способ подсчёта инверсий в массиве. Полученный метод гораздо быстрее стандартного подсчёта инверсий, включающего в себя перебор массива при помощи двух циклов for, ведь такой способ затрачивает O (n) * O (n) = O (n^2) времени.