

# Лабораторная работа №1, по курсу дискретного анализа: Сортировки за линейное время

Выполнил студент группы М8О-212Б-22 МАИ *Корнев Максим*.

## Условие

### Вариант: 6-3

Требуется разработать программу, осуществляющую ввод пар «ключ-значение», их упорядочивание по возрастанию ключа указанным алгоритмом сортировки за линейное время и вывод отсортированной последовательности. Вариант задания определяется типом ключа (и соответствующим ему методом сортировки) и типом значения: Поразрядная сортировка.

Тип ключа: телефонные номера, с кодами стран и городов в формате +<код страны> <код города> телефон.

Тип значения: числа от 0 до  $2^{64} - 1$ .

## Метод решения

Для решения задачи нужно создать два вектора, в первом векторе я буду хранить индекс в начальном массиве и телефон в виде `unsigned long long` числа (`struct Data`). Второй вектор нужен для хранения начальных данных в виде `string` и `unsigned long long` из основного вектора тоже через `struct`. Далее я передаю в поразрядную сортировку второй вектор. После сортировки вывожу строки из первого массива по номерам из второго массива. Тем самым я экономлю память, не таская длинные строки внутри сортировки.

## Описание программы

Исходные данные хранятся в структуре `struct Key`. Дополнительный вектор для сортировки, состоящий из структур данных `struct Data`. Программа состоит из следующих функций:

1. `void countSort(std::vector<Data> Arr, unsigned long long exp)` - функция сортировки подсчётом по каждой цифре числа, начиная с конца.
2. `void radix_sort(std::vector<Data>& Arr, unsigned long long max_elem)` - функция поразрядной сортировки для строки, сортирует значения строк в массиве передавая индексы в функцию сортировки подсчётом.
3. `int main()`.

## Дневник отладки

- Сначала я сталкивался с проблемой RE теста №1. Чтобы решить проблему, нужно было учесть, что печать вспомогательных `std::cout` дает неправильный ответ)
- Далее я столкнулся с проблемой RE теста №13, а именно ML(memory limit). Чтобы решить проблему, нужно было понять, что таскание за собой больших данных не очень хорошая идея)

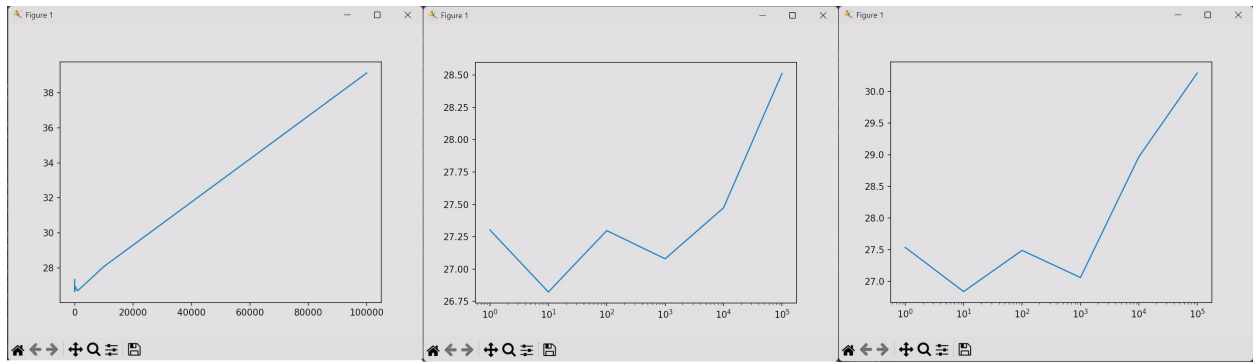


Рис. 1: Графики зависимости времени работы программы от количества введенных данных

## Тест производительности

Сложность написанного алгоритма  $O(n)$ . Для построения графика (Рис. 1) использовались тесты от 1 до 100000 строк с данными. Из нескольких графиков видно, что количество входных данных почти не влияет на время работы программы.

## Выводы

Поразрядная сортировка является ключевым методом для быстрой обработки массивов данных. Этот метод гарантирует, что время сортировки будет расти пропорционально количеству обрабатываемых элементов, что идеально подходит для управления огромными и постоянно увеличивающимися данными. Тем не менее, для более сложных структур данных, где требуется только сравнение элементов, более подходящими могут быть алгоритмы сортировки с временной сложностью  $O(n \log n)$ .