

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ  
ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ  
«НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИТМО»

Отчёт по лабораторной работе № 7

«Greedy»

Выполнил работу

Сурин Тимур

Академическая группа №J3113

Принято

Дунаев Максим Владимирович

Санкт-Петербург

2024

## ВВЕДЕНИЕ

Цель работы: Разработать алгоритм на языке C++ для подсчёта минимального количества операций, необходимых для удаления всех элементов массива с использованием определённых операций (перемещение первого элемента в конец массива или удаление первого элемента, если он минимален).

Задачи:

1. Проанализировать условия задачи и ограничения.
2. Разработать эффективный алгоритм для подсчёта минимального количества операций.
3. Провести тестирование решения на различных наборах данных.
4. Оценить производительность и корректность работы алгоритма, а также провести анализ сложности.

## ТЕОРЕТИЧЕСКАЯ ПОДГОТОВКА

Задача требует подсчёта количества операций для того, чтобы сделать массив пустым, с учётом того, что на каждом шаге можно либо удалить первый элемент, если он минимальный, либо переместить его в конец массива. Задача имеет следующие ограничения:

- Массив чисел `nums`, содержащий элементы, которые могут быть положительными или отрицательными.
- Массив состоит из уникальных элементов.

Алгоритм должен быть достаточно эффективным, чтобы в минимальное количество операций опустошить массив.

Время выполнения алгоритма зависит от того, как быстро мы можем находить минимальный элемент в массиве и выполнять операции с ним. Для этой задачи простое решение заключается в том, чтобы на каждом шаге либо перемещать элемент в конец, либо удалять его, если он минимален. Для эффективного поиска минимального элемента можно использовать метод `min_element`, который работает за время  $O(n)$ , где  $n$  — количество элементов в массиве.

Алгоритм будет работать до тех пор, пока массив не станет пустым, что в худшем случае потребует  $O(n^2)$  времени, поскольку для каждого элемента мы выполняем операцию нахождения минимального и перемещения элементов в массиве.

## РЕАЛИЗАЦИЯ

Для решения задачи использован следующий алгоритм:

1. Мы проходим по массиву и на каждом шаге:
  - Ищем минимальный элемент массива.
  - Если первый элемент массива является минимальным, то удаляем его.
  - Если первый элемент не является минимальным, то перемещаем его в конец массива.
2. После каждой операции увеличиваем счётчик операций.
3. Алгоритм повторяется до тех пор, пока массив не станет пустым.

Каждый шаг алгоритма требует нахождения минимального элемента, что занимает  $O(n)$  времени, и удаления или перемещения элемента, что также работает за  $O(n)$  времени в худшем случае. Таким образом, общая сложность решения составляет  $O(n^2)$ , где  $n$  — размер массива.

Тестирование:

Входное значение n	Ожидаемый результат	Полученный результат
3, 4, -1	5	5
1, 2, 4, 3	5	5
1, 2, 3	3	3

Результаты тестов подтверждают корректность работы алгоритма.

## ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Алгоритм успешно решает задачу подсчёта количества операций, необходимых для опустошения массива, следуя заданным правилам (удаление минимального элемента или перемещение его в конец). Алгоритм эффективен, так как использует последовательность операций, оптимизированную с учётом динамики изменения массива.

Достоинства:

- Высокая производительность при меньших размерах массивов.
- Простота реализации, легко понимаемая логика работы алгоритма.

Недостатки:

- При большом размере массива из-за использования `min_element` и операций с вектором (например, `erase`) сложность может стать квадратичной ( $O(n^2)$ ).
- Применимость алгоритма ограничена размерами массива, так как при увеличении размера массива алгоритм теряет эффективность из-за частых манипуляций с его элементами.

Результаты:

Алгоритм прошёл все тесты на платформе LeetCode с валидной работой для небольших размеров входных данных, но не подходит для обработки массивов с большими размерами (сотни тысяч и более элементов) из-за ограничений по времени.

# ПРИЛОЖЕНИЕ

