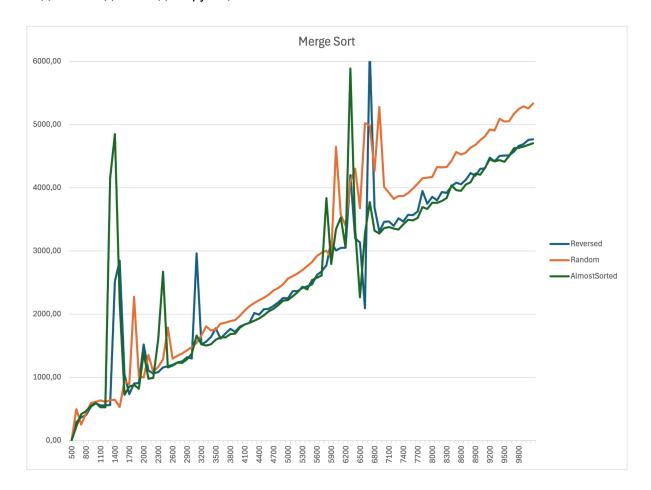
A2.

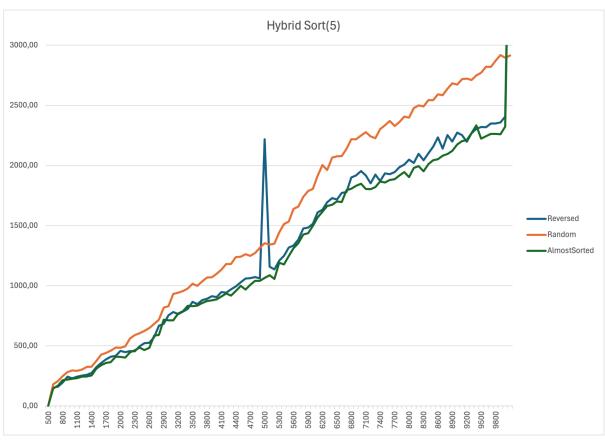
ID посылки: <u>293148516</u>

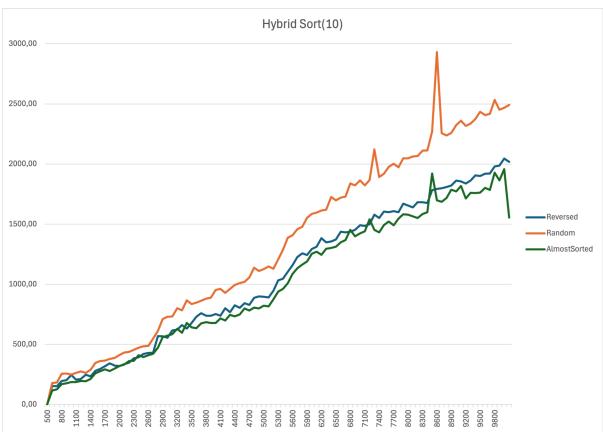
Ссылка на гитхаб с кодом: https://github.com/vilina4kaa/Algorithms.git

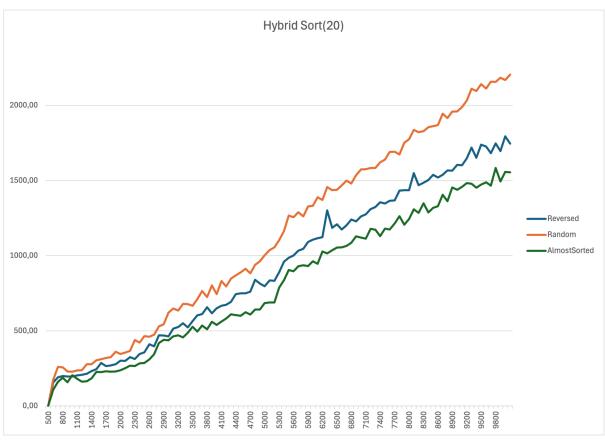
Графики (вертикальная ось - время в мс, горизонтальная - size массива):

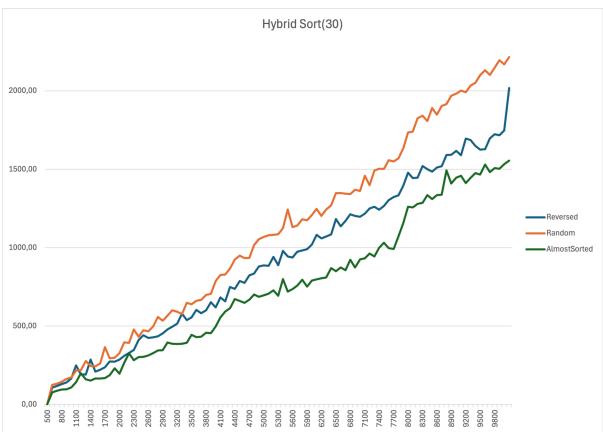
Отдельные для каждой функции:

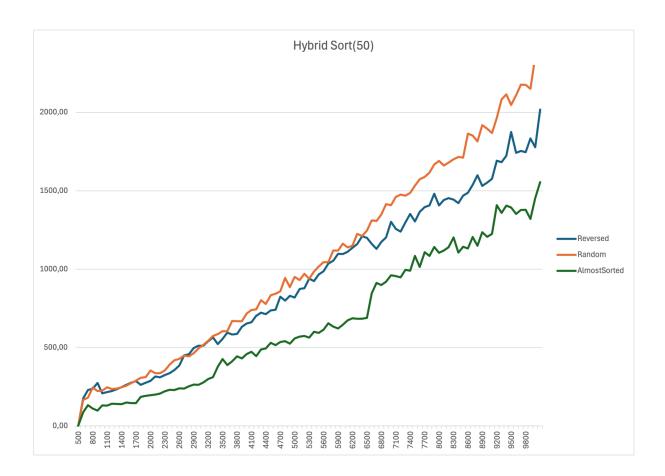




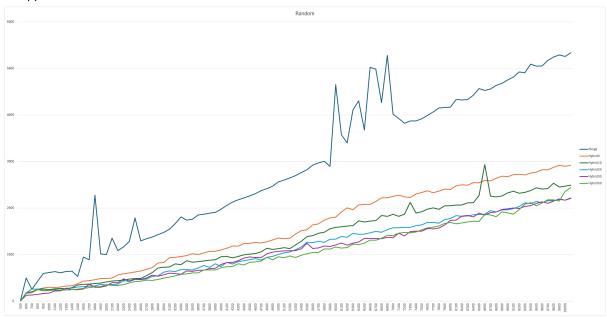


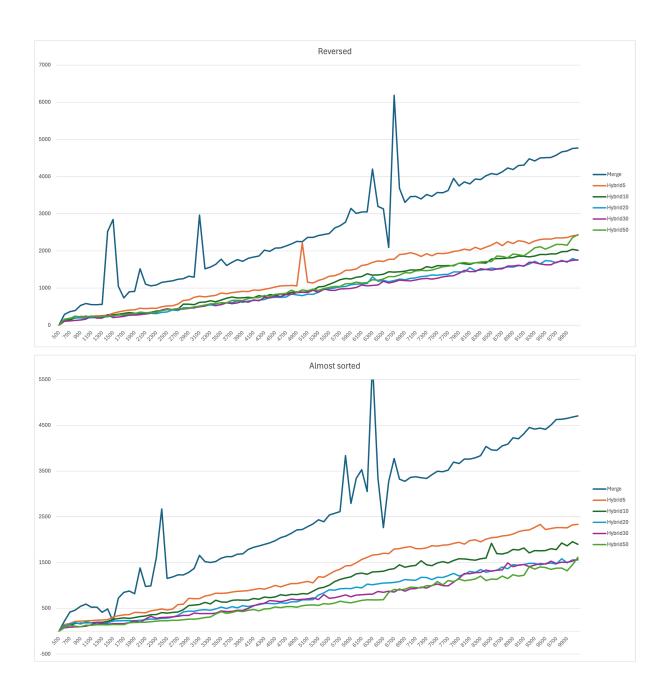






## Сводные:





## Выводы:

Для анализа скорости работы merge sort и гибридной merge-insertion sort я написала программу и построила соответствующие графики.

В моем коде я написала функции для сортировки. Функции merge() и mergeSort() реализуют merge sort, также есть функция insertion sort. А для добавления insertion sort к hybrid я добавила дополнительный параметр в аргументы функции - threshold. Он показывает, на какой длине массивы нужно перестать мерджить и сделать вместо этого сортировку вставками.

Для генерации рандомного массива длиной 10000 я использовала функцию generateRandomArray(), в которой использую рандомный алгоритм mt19937. Для генерации перевернутого и почти отсортированных массивов я использую функции generateReversedArray() и generateAlmostSortedArray(). Для отделения куска некоторой длины от массива, я использую функцию getPartOfArray().

По результатам замеров и построенным графикам можно сделать следующие выводы:

- 1. На полностью рандомных массивах лучше всего себя показывает hybridSort(50);
- 2. На перевернутых массивах лучше всего себя ведет hybridSort(30), очень близко к ней hybridSort(20). Она все еще дает значительный выигрыш перед обычным mergeSort, но при этом работает лучше hybridSort(50), так как перевернутый массив худший случай для insertionSort, и она работает за O(n^2).
- 3. На почти отсортированных массивах лучший результат снова дала hybridSort(50), при этом она значительно отрывается от конкурентов (заметно для merge sort и hybridSort(5-10)). Так происходит потому что чем больше отсортированный массив тем более это хороший случай для insertionSort, она работает почти за линию.
- 4. Стоит отметить, что обычная mergeSort ведет себя примерно одинаково при любых данных. Действительно, вне зависимости от начального состояния массива, она выполнит одинаковое количество операций (разделения и слияния).
- 5. Также можно заметить, что на отдельных графиках почти всегда хуже всего работают random массивы, на merge sort и hybridSort(5-10) почти отсортированные и перевернутые работают примерно одинаково, а вот на hybridSort(20-50) почти отсортированные вырываются вперед, выполняя сортировку за меньшее время.