



Вывод:

1. Характер роста времени.

Для всех рассмотренных алгоритмов (чистый MERGE SORT и гибрид MERGE+INSERTION) время работы растёт примерно как $O(n \log(n))$: на графиках при увеличении размера массива N кривые растут быстрее, чем линейно, но медленнее, чем квадратично.

2. Сравнение MERGE и MERGE+INSERTION.

На всех трёх типах данных гибридный алгоритм в среднем работает быстрее классического MERGE SORT.

3. Влияние порога переключения.

Порог, при котором рекурсивный MERGE SORT заменяется на INSERTION SORT, сильно влияет на скорость:

- слишком маленькие пороги (например, $k=5$) дают небольшой выигрыш, потому что почти всё время продолжает тратиться на рекурсивные вызовы и слияния;
- по полученным графикам для случайных и обратных массивов, видно, что наиболее выгодными оказались пороги порядка $k \approx 20 - 30$: для них время работы минимально на большинстве размеров N .

4. Зависимость от структуры массива.

- Для случайных массивов и массивов, отсортированных в обратном порядке, выигрыш гибрида над чистым MERGE SORT есть, но не слишком большой: кривые близко друг к другу, особенно при малых N .
- Для почти отсортированных массивов разница более заметна: алгоритм MERGE+INSERTION лучше использует локальную упорядоченность, и его кривые лежат ниже, чем у обычного MERGE SORT, на всём диапазоне N .

5. Практический вывод.

Гибрид MERGE+INSERTION с порогом переключения порядка нескольких десятков элементов (20–30) является в среднем более эффективным, чем классический MERGE SORT, для всех трёх типов входных данных. Такой выбор позволяет сохранить асимптотику $O(n \log(n))$, но уменьшить константы и улучшить реальное время работы.

ID: [349328300](#)

github: <https://github.com/Adaev1/Algorithms-HW3>