

Аналитический отчет по исследованию алгоритмов сортировки строк

1. Формат эксперимента

1.1. Процесс проведения эксперимента

Эксперимент проводился в три этапа:

1. Подготовка тестовых данных:

Сгенерированы три типа массивов строк (случайные, обратно отсортированные, почти отсортированные)

Длина строк варьировалась от 10 до 200 символов

Размеры массивов: от 100 до 3000 строк с шагом 100

Использовался алфавит из 74 символов (латиница, цифры, спецсимволы)

2. Измерение производительности:

Для каждого алгоритма и размера массива проводилось 5 замеров. В конечном .csv файле с результатами измерений приведены усредненные результаты.

Фиксировались два ключевых параметра:

- Время выполнения (в миллисекундах)
- Количество посимвольных сравнений

Все тесты проводились в одно время и в одинаковых условиях.

3. Анализ результатов:

Данные сохранены в CSV-формате

Построены графики зависимостей времени и сравнений от размера массива

Проведено сравнение с теоретическими оценками сложности

1.2. Тестируемые алгоритмы

Стандартные алгоритмы:

1. QuickSort
2. MergeSort

Специализированные алгоритмы для строк:

1. String QuickSort, тернарная версия
2. String MergeSort с использованием LCP
3. MSD Radix Sort
4. MSD Radix Sort с переключением на String QuickSort

2. Анализ результатов

2.1. Сравнение с теоретическими оценками сложности

Стандартные алгоритмы:

Теория: $O(n \log n)$ сравнений

QuickSort показал ожидаемую сложность, но с большими константами из-за посимвольного сравнения строк.

MergeSort продемонстрировал $O(n \log n)$ поведение для всех типов массивов

String QuickSort:

Теория: $O(W + n \log n)$, где W - общее количество символов

Для случайных данных соответствует оценке.

При наличии общих префиксов (почти отсортированные данные) работает быстрее теоретической оценки.

На обратно отсортированных данных показал худшие результаты из-за выбора опорного элемента.

String MergeSort с LCP:

Теория: $O(W + n \log n)$

Наибольший выигрыш на данных с общими префиксами

В среднем на 25-40% меньше сравнений, чем у стандартного MergeSort

Подтверждает теоретическую оценку для всех типов данных

MSD Radix Sort:

Теория: $O(W)$

Чистая реализация показала линейную зависимость для больших массивов

На малых массивах ($n < 500$) проигрывает из-за накладных расходов

Версия с переключением демонстрирует лучшие результаты на малых массивах

2.2. Сравнение специализированных и стандартных алгоритмов

По времени выполнения:

1. На случайных данных:
 - MSD Radix Sort с переключением быстрее стандартного QuickSort в 3-5 раз
 - String QuickSort на 30-50% быстрее обычного QuickSort
2. На почти отсортированных данных:
 - String MergeSort показал наилучшие результаты (в 4-7 раз быстрее стандартного MergeSort)
 - String QuickSort уступает только MSD Radix Sort

3. На обратно отсортированных данных:

- MSD Radix Sort сохраняет преимущество (в 2-3 раза быстрее стандартных алгоритмов)
- String QuickSort работает хуже обычного QuickSort из-за рекурсивных вызовов

По количеству сравнений:

Специализированные алгоритмы демонстрируют:

- В 5-10 раз меньше сравнений на случайных данных
- В 10-30 раз меньше сравнений на данных с общими префиксами
- Наибольший выигрыш у String MergeSort за счет использования LCP

Наихудший результат из всех алгоритмов у Quick Sort

2.3. Анализ по типам данных

Случайные данные:

- Все алгоритмы показывают ожидаемую асимптотику
- MSD Radix Sort лидирует по производительности
- String QuickSort демонстрирует лучшие результаты среди сравнимых алгоритмов

Обратно отсортированные данные:

- Стандартные алгоритмы работают хуже из-за худшего случая
- String MergeSort показывает стабильные результаты
- MSD Radix Sort не зависит от начальной упорядоченности

Почти отсортированные данные:

- Специализированные алгоритмы выигрывают значительно
- String MergeSort использует преимущество общих префиксов
- String QuickSort требует меньше перестановок

3. Выводы

1. Эффективность специализированных алгоритмов:

Специализированные алгоритмы сортировки строк значительно (в 3-7 раз) превосходят стандартные аналоги

Наибольший выигрыш наблюдается на данных с общими префиксами

2. Выбор алгоритма:

Для полностью случайных данных: MSD Radix Sort с переключением

Для данных с общими префиксами: String MergeSort

Для общего случая: String QuickSort (баланс скорости и простоты реализации)

3. Подтверждение теоретических оценок:

Практические результаты соответствуют теоретическим оценкам сложности

Специализированные алгоритмы действительно эффективнее работают со строками

4. Следствия:

- Для сортировки строк всегда предпочтительнее использовать специализированные алгоритмы
- MSD Radix Sort стоит выбирать для больших массивов
- String MergeSort оптимален для данных с повторяющимися префиксами
- Стандартные алгоритмы могут использоваться только для небольших массивов или когда реализация специализированных невозможна

Графики с результатами экспериментов







