Merge Sort

Dadmo

November 28, 2024

Contents

1	Mer	rge Sort	1
2	Ran	dom Lists	2
3	Link	ked Lists	2
4	Con	verters	2
5	Comparisions and Results		3
	5.1	Спочатку для відсортованих масивів:	3
	5.2	Потім для масивів випадкових значень:	5
	5.3	Масив майже відсортованих значень:	7
	5.4	Масив відсортованих значень у зворотному порядку:	9
	5.5	Масив тільки з декількома різними значень:	11
	5.6	Results:	13

1 Merge Sort

MergeSort — клас, який має реалізовані 4 варіанти алгоритму сортування злиттям.

- 1. Рекурсивний (Top-Down MergeSort)
- 2. Ітеративний (Bottom-Up MergeSort)
- 3. Ітеративний з оптимізаціями cutoff(-to-insertion), stop-if-already-sorted, eliminate-the-copy-to-the-auxiliary-array.
- 4. Сотування злиттям для зв'язного списку

В моїй реалізації Ітеративного сортування злиттям використовується менше порівнянь для реверсивно відсортованих списків.

В моїй реалізації Ітеративного сортування злиттям з оптимізаціями массиви розміру між $80\cdot10^A$ та $90\cdot10^A$, де A- const, сортуються не до кінця (Останні

c елементів) через оптимізацію eliminate-the-copy-to-the-auxiliary-array.

Також реалізовано порівняльний аналіз (з даними різного розміру) всіх чотирьох варіантів алгоритму сортування злиттям відносно часу виконання, кількості проведених порівнянь, операцій "копіювань" та використаної пам'яті. Окрім цього є показ на скільки відстотків обрахунки вже завершено.

2 Random Lists

RandomLists — клас, який має реалізовані 5 варіанти генерації списків.

- 1. Повністю відсортований (sorted) на вхід подається лише розмір списку.
- 2. Випадкові (random) на вхід подається лише розмір списку.
- 3. Майже відсортований (almostsorted) на вхід подається розмір списку, та відсоток безпорядку.
- 4. Відсортовані в зворотному порядку (reverse) на вхід подається лише розмір списку.
- 5. Лише з декількома різними значеннями (somenumbers) на вхід подається розмір списку, та діапазон значень (Початок, Кінець).

3 Linked Lists

Node — клас, який зберігає дані, а також посилання на наступний та попередній елементи. Для нього реалізовано отримання розміру в байтах, а також реалізовані усі порівняння.

LinkedList — клас, який зберігає посилання на перший та останній елементи. Для нього реалізовано отримання розміру в байтах, а також реалізоване додавання елементів, розширення списку, підрахунок певної підкількості елементів, а також видалення елементів.

Додатково реалізовано призначення та отримання елемента за індексом, слайсом індексів списку.

4 Converters

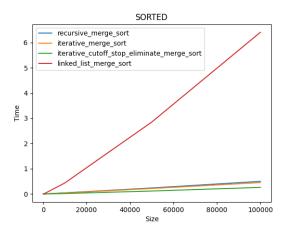
Converter — клас, в якому реалізовано конвертацію масиву у зв'язний список та навпаки.

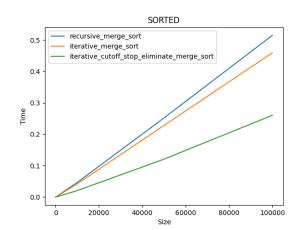
5 Comparisions and Results

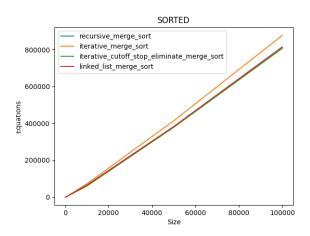
Подивимося результати виконання. Розміри масивів: від 10 до 10000 елементів з кроком в 100.

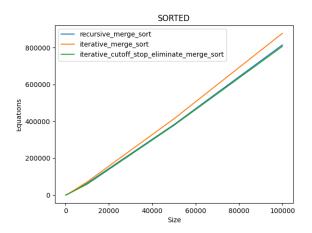
5.1 Спочатку для відсортованих масивів:

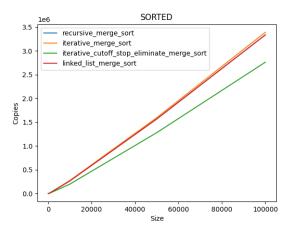
Час виконання:

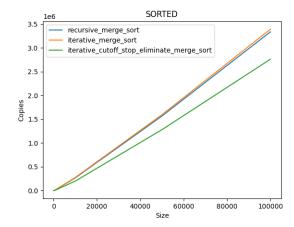


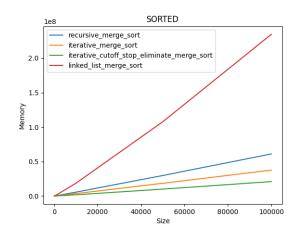


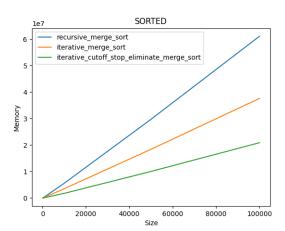






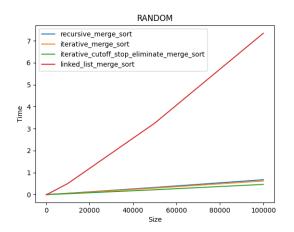


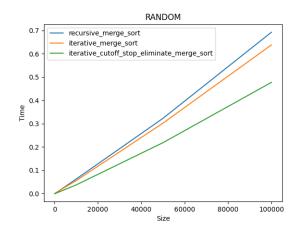


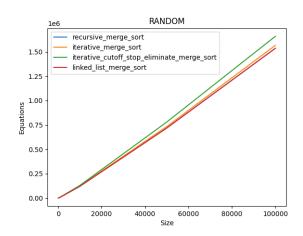


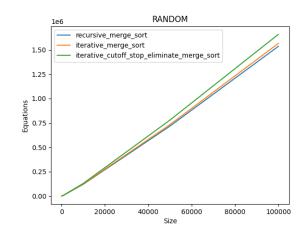
5.2 Потім для масивів випадкових значень:

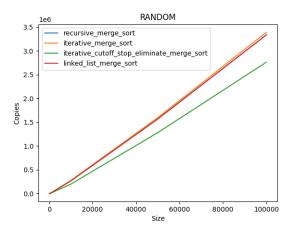
Час виконання:

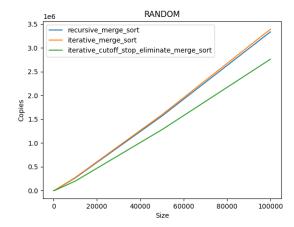


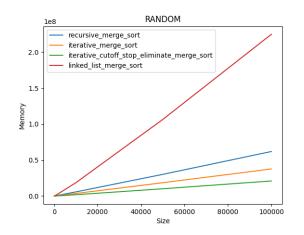


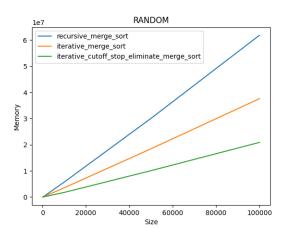






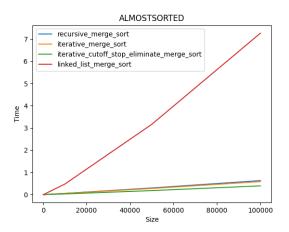


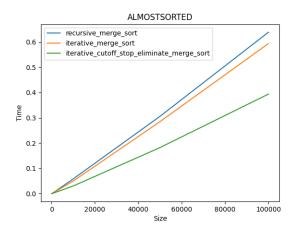


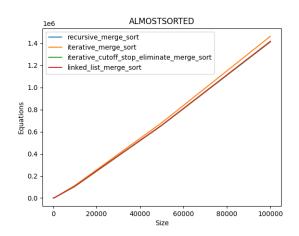


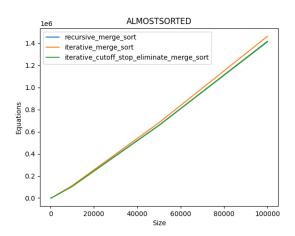
5.3 Масив майже відсортованих значень:

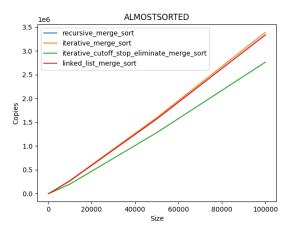
Час виконання:

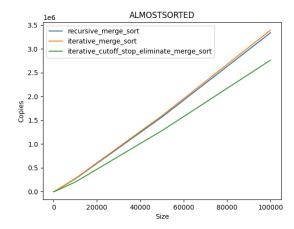


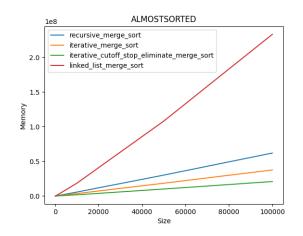


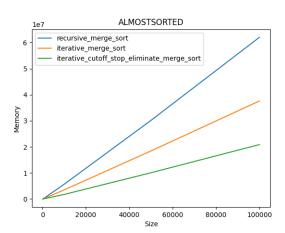






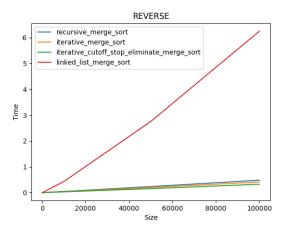


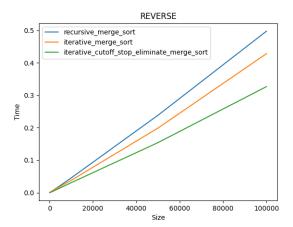


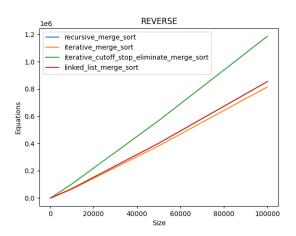


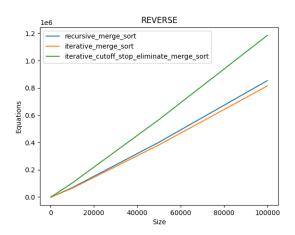
5.4 Масив відсортованих значень у зворотному порядку:

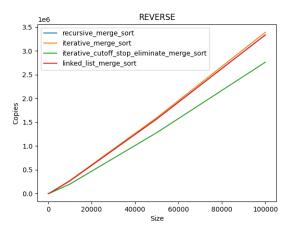
Час виконання:

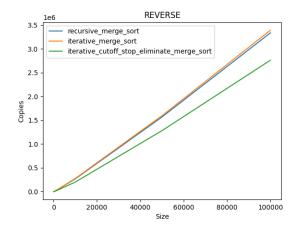


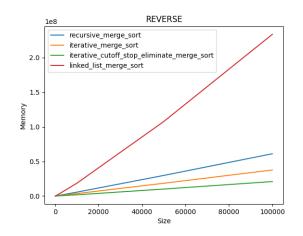


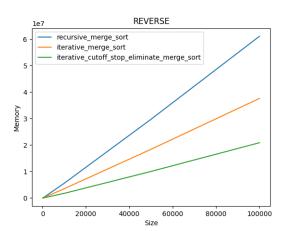






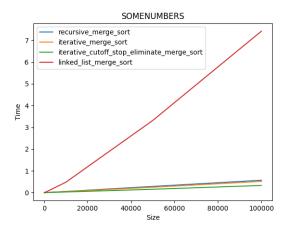


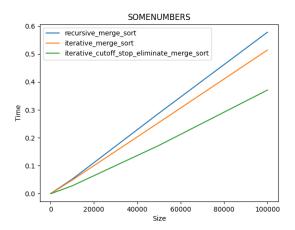


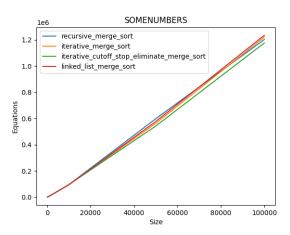


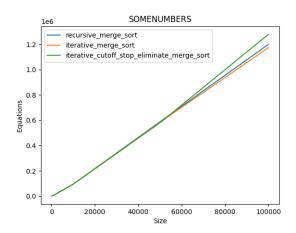
5.5 Масив тільки з декількома різними значень:

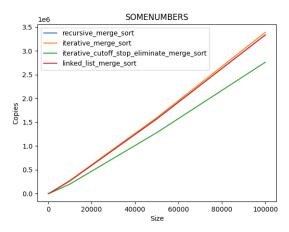
Час виконання:

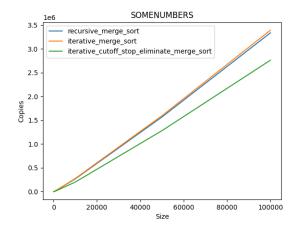


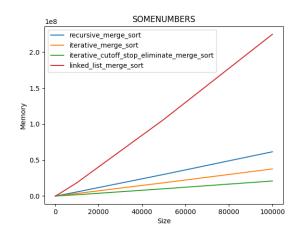


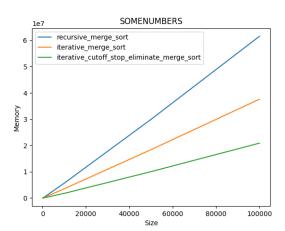












5.6 Results:

- 1. Час виконання сортування злиттям для списків завжди має найбільший час виконання через те, як я їх реалізував.
- 2. Час виконання Найшвидшим завжди є ітеративний з оптимізаціями.
- 3. Кількість проведених порівнянь Ітеративний без оптимізацій завжди має найбільшу кількість порівнянь для відсортованих масивів та завжди має найменшу кількість порівнянь для відсортованих у зворотному порядку масивів.
- 4. Кількість проведених порівнянь Ітеративний з оптимізаціями завжди має найбільшу кількість порівнянь для відсортованих у зворотному порядку масивів.
- 5. Операції "копіювань" у ітеративного з оптимізаціями завжди менше всіх.
- 6. Пам'ять завжди однакова.