МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ НАЦІОНАЛЬНИЙ УНІВЕРСИТЕТ "ЛЬВІВСЬКА ПОЛІТЕХНІКА"

ІКНІ Кафедра **ПЗ**



3BIT

До лабораторної роботи №4 **на тему:** "Метод сортування злиттям." **з дисципліни:** "Алгоритми і структури даних"

Лектор:

доцент кафедри ПЗ Коротеєва Т. О.

Виконав:

студент групи ПЗ-24 Губик А. С.

Прийняв:

асистент кафедри ПЗ Вишневський К. О.

Тема роботи

Метод сортування злиттям.

Мета роботи

Вивчити алгоритм сортування злиттям. Здійснити програмну реалізацію алгоритму сортування злиттям. Дослідити швидкодію алгоритму сортування злиттям.

Індивідуальне завдання

Варіант 6: Задано одномірний масив дійсних чисел. До від'ємних елементів масиву застосувати функцію $\sin x$. Отриманий масив посортувати в порядку спадання.

Теоретичні відомості

Сортування злиттям (англійською «Merge Sort») — алгоритм сортування, в основі якого лежить принцип «розділяй та володарюй» (англійською «Divide and Conquer»). В основі цього способу сортування лежить злиття двох упорядкованих ділянок масиву в одну впорядковану ділянку іншого масиву.

Під час сортування в дві допоміжні черги з основної поміщаються перші дві відсортовані підпослідовності, які потім зливаються в одну і результат записується в тимчасову чергу. Потім з основної черги беруться наступні дві відсортовані підпослідовності і так до тих пір доки основна черга не стане порожньою. Після цього послідовність з тимчасової черги переміщається в основну чергу. І знову продовжується сортування злиттям двох відсортованих підпослідовностей. Сортування триватиме до тих пір поки довжина відсортованої підпослідовності не стане рівною довжині самої послідовності.

Сортування злиттям можна задати рекурсивно: масив поділяється на дві приблизно рівні частини, які після сортування (тим самим способом) зливаються. Коли ж довжина частини масиву зменшується до 1, відбувається повернення з рекурсії. Завершуючи описання сортування злиттям, скажемо, що цей алгоритм є першим із ефективних алгоритмів сортування. У 1945 році його винайшов Джон фон Нейман, один із піонерів програмування.

Час роботи алгоритму T(n) по впорядкуванню n елементів задовільняє рекурентному співвідношенню: T(n) = 2T(n/2) + O(n), деT(n/2) — час на впорядкування половини масиву, O(n) — час на злиття цих половинок.

Враховуючи, що T(1) = O(1), розв'язком співвідношення ϵ : $T(n) = O(n\log(n))$.

Крім того, алгоритм потребує для своєї роботи Е(п) додаткової пам'яті.

Алгоритм не міняє порядок розташування однакових елементів, а отже він є стабільним.

Швидкість алгоритму є асимптотично оптимальною. Але її можна пришвидшити в константну кількість разів. Можливі оптимізаці:

Оптимізація впорядкування невеликих частин масиву — невеликі частини масиву (наприклад, при n < 50) впорядковувати сортуванням вставкою. Оптимізація кількості копіювань елементів — при злитті двох впорядкованих масивів в один, кожен елемент копіюється два рази (спочатку у тимчасовий масив, а потім знову у початковий). Кількість копіювань можна зменшити удвічі, якщо по черзі використовувати для об'єднання початковий і тимчасовий масиви. Тоді можна не виконувати зайві операції копіювання.

Покроковий опис

1. **Функція:** До від'ємних елементів застосовуємо $\sin x$

- 2. Розбиття: Початковий масив розділяється навпіл, утворюючи два підмасиви.
- 3. Сортування: Кожен з цих підмасивів рекурсивно сортується за допомогою того ж алгоритму сортування злиттям.
- 4. **Злиття**: Вже відсортовані підмасиви об'єднуються в один великий відсортований масив. Під час об'єднання елементи порівнюються і зливаються в правильному порядку.

Вихідний код

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
#include <algorithm>
#include <cmath>
#include <chrono>
// Merge function for merge sort
void merge(std::vector<float>& arr, int left, int middle, int right) {
        static int step = 1;
        int n1 = middle - left + 1;
        int n2 = right - middle;
        std::vector<float> leftArr(n1);
        std::vector<float> rightArr(n2);
        for (int i = 0; i < n1; i++) {
                leftArr[i] = arr[left + i];
        for (int j = 0; j < n2; j++) {
                rightArr[j] = arr[middle + 1 + j];
            }
        int i = 0, j = 0, k = left;
        while (i < n1 \&\& j < n2) {
                if (leftArr[i] <= rightArr[j]) {</pre>
                        arr[k++] = leftArr[i++];
                    } else {
                        arr[k++] = rightArr[j++];
                    }
            }
        while (i < n1) {
                arr[k++] = leftArr[i++];
            }
        while (j < n2) {
                arr[k++] = rightArr[j++];
        std::cout << "Step" << step << ": ";
        for (const float& num : arr) {
```

```
std::cout << num << " ";
            }
        std::cout << std::endl;</pre>
        step++;
    }
// Merge Sort function
void mergeSort(std::vector<float>& arr, int left, int right) {
        if (left < right) {</pre>
                 int middle = left + (right - left) / 2;
                mergeSort(arr, left, middle);
                mergeSort(arr, middle + 1, right);
                merge(arr, left, middle, right);
            }
    }
int main() {
        // Seed the random number generator
        std::srand(static_cast<unsigned>(std::time(nullptr)));
        // Get the size of the vector from the user
        int vectorSize;
        std::cout << "Enter the size of the vector: ";</pre>
        std::cin >> vectorSize;
        // Generate a vector of random float numbers between 0 and 100
        std::vector<float> numbers;
        for (int i = 0; i < vectorSize; i++) {</pre>
                float randomFloat = static_cast<float>(std::rand()) / static_cast<f</pre>
                // Scale the random number to the range [-100, 100]
                randomFloat = randomFloat * 200.0f - 100;
                numbers.push_back(randomFloat);
            }
        for (float& num : numbers) {
                 if (num < 0) {
                         num = std::sin(num);
                     }
            }
        std::cout << "Unsorted Vector:" << std::endl;</pre>
        for (const float& num : numbers) {
                std::cout << num << " ";
        std::cout << std::endl;</pre>
        // Measure sorting time
        auto startTime = std::chrono::high_resolution_clock::now();
```

```
// Merge Sort the vector
mergeSort(numbers, 0, numbers.size() - 1);

auto endTime = std::chrono::high_resolution_clock::now();
auto duration = std::chrono::duration_cast<std::chrono::nanoseconds>(endTim

// Apply sin function to negative elements
// Print the modified vector
std::cout << "Modified Vector:" << std::endl;
for (const float& num : numbers) {
        std::cout << num << " ";
    }
std::cout << std::endl;

std::cout << std::endl;</pre>
std::cout << "Sorting time: " << duration.count() << " nanoseconds" << std:
return 0;
```

```
• artem@laptop:~/Progs++/ADSLabs/Lab4$ g++ merge_sort.cpp -o merge_sort
artem@laptop:~/Progs++/ADSLabs/Lab4$ ./merqe_sort
 Enter the size of the vector: 10
Unsorted Vector:
 73.8559 13.206 0.985907 -0.482821 81.7641 -0.628339 45.8232 0.493145 45.2172 59.7667
 Step1: 73.8559 13.206 0.985907 -0.482821 81.7641 -0.628339 45.8232 0.493145 45.2172 59.7667
 Step2: 73.8559 13.206 0.985907 -0.482821 81.7641 -0.628339 45.8232 0.493145 45.2172 59.7667
 Step3: 73.8559 13.206 0.985907 81.7641 -0.482821 -0.628339 45.8232 0.493145 45.2172 59.7667
 Step4: 81.7641 73.8559 13.206 0.985907 -0.482821 -0.628339 45.8232 0.493145 45.2172 59.7667
 Step5: 81.7641 73.8559 13.206 0.985907 -0.482821 45.8232 -0.628339 0.493145 45.2172 59.7667
 Step6: 81.7641 73.8559 13.206 0.985907 -0.482821 45.8232 0.493145 -0.628339 45.2172 59.7667
 Step7: 81.7641 73.8559 13.206 0.985907 -0.482821 45.8232 0.493145 -0.628339 59.7667 45.2172
 Step8: 81.7641 73.8559 13.206 0.985907 -0.482821 59.7667 45.8232 45.2172 0.493145 -0.628339
 Step9: 81.7641 73.8559 59.7667 45.8232 45.2172 13.206 0.985907 0.493145 -0.482821 -0.628339
 Modified Vector:
 81.7641 73.8559 59.7667 45.8232 45.2172 13.206 0.985907 0.493145 -0.482821 -0.628339
 Sorting time: 82971 nanoseconds
 artem@laptop:~/Progs++/ADSLabs/Lab4$
```

Рис. 1:

Висновок

}

Сортування злиттям - це ефективний алгоритм, який завжди має часову складність O(n * log(n)), де n - kількість елементів у масиві.