



# Politechnika Wrocławska

---

---

## Mikroprojekt 1

### Projektowanie i analiza algorytmów

---

Wydział Informatyki i Telekomunikacji  
Informatyczne Systemy Automatyki

Aleksander Żołnowski, 272536

# 1. Wstęp

Zadanie polegało na zaprojektowaniu i zaimplementowaniu algorytmu do zarządzania i sortowania pakietów. Każdy pakiet otrzymywał unikalny numer i miał być posortowany oraz złożony w prawidłowej kolejności. Celem było skonstruowanie efektywnego rozwiązania radzącego sobie z losowym odbiorem pakietów.

## 2. Wybór struktury danych

Jako strukturę danych przechowującą pakiety wykorzystano tablicę dynamiczną przechowującą struktury pakietów `Packet<T>`, gdzie każdy pakiet składa się z danych(`T data`) oraz numeru pakietu(`int number`).

```
template <class T>
struct Packet{
    T data;
    int number;
};
```

*Rysunek 1 Implementacja struktury pakietu*

Wybór tablicy dynamicznej był podyktowany jej zdolnością do efektywnego rozszerzania się przez dodawanie kolejnych pakietów, szybki dostęp do elementów oraz umożliwieniem implementacji algorytmu sortowania przez scalanie (merge sort).

```
template <class T> <T> P
class Array{
private:
    Packet<T>* array;
    int capacity;
    int size;
```

*Rysunek 2 Fragment implementacja struktury danych - klasy tablicy dynamicznej*

Klasa `Array` jest odpowiedzialna za zarządzanie dynamiczną tablicą pakietów. Zawiera ona szereg metod obsługujących strukturę danych.

### 3. Proponowane rozwiązanie

Proponowanym rozwiązaniem problemu jest implementacja algorytmu sortującego, sortowanie przez scalenie (ang. merge sort). Jest to algorytm działający według zasady „dziel i zwyciężaj”. Działa on w następujący sposób:

1. Rekurencyjnie dzieli tablicę na dwie połowy
2. Sortuje każdą z połówek
3. Scalanie – łączy ze sobą posortowane połówki w posortowaną tablicę.

```
template <class T>
void Array<T>::mergeSort(Packet<T>* arr, int left, int right)
{
    if (left >= right) return;

    int mid = left + (right - left) / 2;
    mergeSort(array, left, mid);
    mergeSort(array, mid + 1, right);
    merge(array, left, mid, right);
}
```

Rysunek 3 Implementacja metody mergeSort

```
template <class T>
void Array<T>::merge(Packet<T>* arr, int left, int mid, int right)
{
    int size1 = mid - left + 1;
    int size2 = right - mid;

    Packet<T>* leftArray = new Packet<T>[size1];
    Packet<T>* rightArray = new Packet<T>[size2];

    for (int i = 0; i < size1; i++) {
        leftArray[i] = arr[left + i];
    }

    for (int j = 0; j < size2; j++) {
        rightArray[j] = arr[mid + 1 + j];
    }

    int i = 0;
    int j = 0;
    int k = left;

    while (i < size1 && j < size2) {
        if (leftArray[i].number <= rightArray[j].number) {
            arr[k] = leftArray[i];
            i++;
        }
        else {
            arr[k] = rightArray[j];
            j++;
        }
        k++;
    }

    while (i < size1) {
        arr[k] = leftArray[i];
        i++;
        k++;
    }

    while (j < size2) {
        arr[k] = rightArray[j];
        j++;
        k++;
    }

    delete[] leftArray;
    delete[] rightArray;
}
```

Rysunek 4 Implementacja metody merge

Sortowanie odbywa się dla numerów pakietów w strukturze `Packet<T>`. Każdy z pakietów ma unikalny numer, co zapewnia prawidłowe posortowanie tablicy pakietów.

Kolejnym krokiem jest złożenie posortowanych pakietów w jedną wiadomość.

```
template <class T>
string Array<T>::getMessage()
{
    ostringstream convert;
    if(isEmpty()==true)
    {
        return "";
    }
    else
    {
        for(int i=0; i<size; i++)
        {
            convert << array[i];
        }
        string message = convert.str();
        return message;
    }
}
```

*Rysunek 5 Implementacja metody getMessage*

Powyżej przedstawiona metoda odpowiada za złożenie wszystkich pakietów przechowywanych w tablicy w jedną całą wiadomość typu string.

## 4. Złożoność obliczeniowa

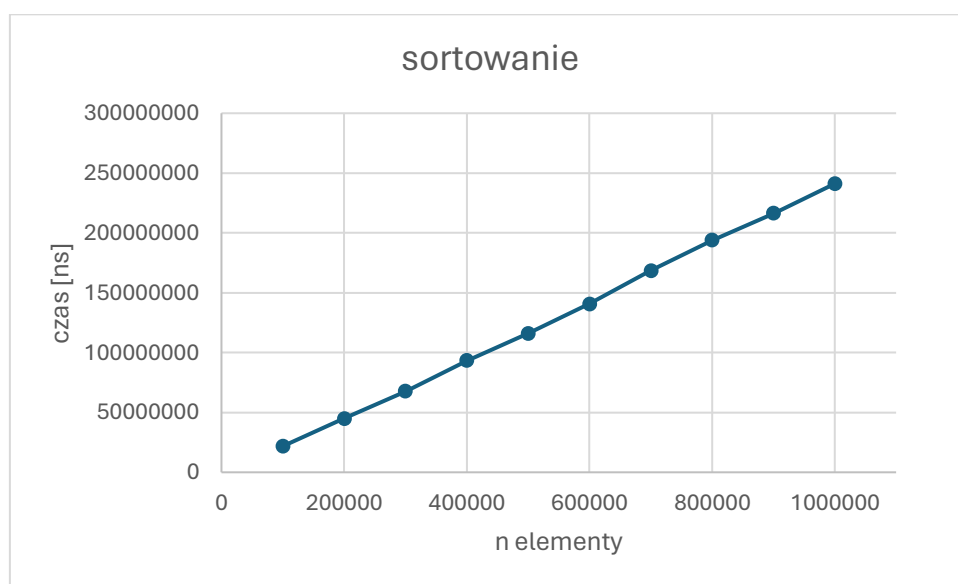
### 4.1 Algorytm sortowania

W celu wyznaczenia wydajności algorytmu merge sort, przeprowadzono serię testów operacji sortowania. Badania zostały przeprowadzone na różnych ilościach  $n$  pakietów (100000, 200000, ..., 10e6). Wydajność została zmierzona w nanosekundach(ns).

sortowanie	
n	t[ns]
100000	21800625
200000	44988291
300000	67714750
400000	93382958
500000	116127500
600000	140655667
700000	168564583
800000	193867125
900000	216410750
1000000	241125500

Tabela 1 Wyniki sortowania

Algorytm merge sort dzieli rekurencyjnie tablicę na pół, do czasu aż każda z części będzie miała długość 1. Następnie scala je ze sobą. Każde takie scalenie to koszt  $O(n)$ . W związku z tym, że tablicę wejściową dzieliliśmy za każdym razem na pół, takich scaleń mamy  $\log(n)$ . Złożoność obliczeniowa wynosi zatem  $O(n\log(n))$ .



Rysunek 6 Charakterystyka złożoności obliczeniowej sortowania

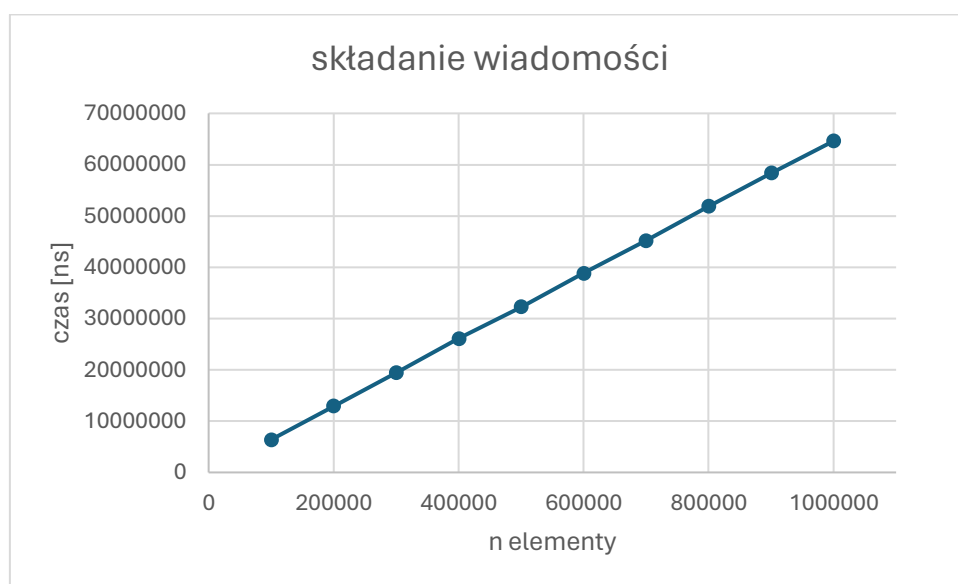
## 4.2 Składanie wiadomości

Analogicznie zbadano wydajność metody składającej wiadomość dla różnych ilości  $n$  pakietów. Wydajność została również zmierzona w nanosekundach (ns).

składanie wiadomości	
n	t[ns]
100000	6386083
200000	12939791
300000	19395334
400000	26114917
500000	32275916
600000	38796000
700000	45176792
800000	51881458
900000	58368791
1000000	64605375

Tabela 2 Wyniki składania wiadomości

Metoda iteruje po całej tablicy i konwertuje dane pakietów w celu złożenia wiadomości. Koszt składania wiadomości jest  $O(n)$ . Widać, że złożoność czasowa rośnie liniowo zgodnie z  $n$ , co potwierdza liniową złożoność.



Rysunek 7 Charakterystyka złożoności obliczeniowej składania wiadomości

## 5. Wnioski

- Efektywność sortowania przez scalanie:

Z przeprowadzonych badań wynika, że algorytm sortowania przez scalanie (merge sort) jest bardzo efektywny dla dużej ilości pakietów. Jego złożoność obliczeniowa wynosi  $O(n \log(n))$ , co potwierdzają uzyskane wyniki.

- Stabilność i dokładność algorytmu:

Algorytm sortowania przez scalanie zachowuje stabilność, co jest kluczowe w kontekście prawidłowego sortowania dużych ilości pakietów.

- Liniowa złożoność składania wiadomości:

Metoda składania wiadomości charakteryzuje się liniową złożonością czasową  $O(n)$ . Oznacza to, że czas potrzebny do złożenia wiadomości rośnie w sposób liniowy wraz ze wzrostem liczby pakietów.

## 6. Bibliografia

- Data Structures and Algorithms in C++, 2nd Edition Michael T. Goodrich, Roberto Tamassia, David M. Mount
- Cormen T., Leiserson C.E., Rivest R.L., Stein C., Wprowadzenie do algorytmów, WNT
- [https://pl.wikipedia.org/wiki/Sortowanie\\_przez\\_scalanie](https://pl.wikipedia.org/wiki/Sortowanie_przez_scalanie)