

## Sprawozdanie z zajęć (WZÓR na podstawie lekcji nr 02<sup>amb</sup>)

 **Zalecenia dotyczące dostarczanego pliku dokumentu ze sprawozdaniem**

Plik sprawozdania powinien być dostarczony w formacie **PDF** lub **DOCX**  
i powinien być kompletny, bez odwołań do innych dokumentów.

**Nazwa pliku powinna być w następującym formacie:**

NAZWISKO\_Imię\_Przedmiet\_NrLekcji\_Temat\_(Poziom).format

**Przykład:**

NOWAK\_Jan\_TiDA\_02\_Tablice\_dynamiczne\_i\_statyczne\_(podstawowy).pdf

## **Sprawozdanie z zajęć „Testowanie i dokumentowanie aplikacji”**

<b>Temat:</b>	Tablice dynamiczne i statyczne, zarządzanie pamięcią, testy funkcjonalne i wydajnościowe
<b>Wykonawca:</b>	Jan NOWAK
<b>Data:</b>	26.10.2025
<b>Klasa:</b>	4d (technik programista)
<b>Poziom:</b>	Rozszerzony (dla ambitnych)

---

## Cel ćwiczenia

1. Zbadanie granicy pamięci stosu i wpływu wielkości tablicy na wystąpienie błędu *stack overflow*.
  2. Porównanie wydajności sortowania tablic statycznych i dynamicznych przy użyciu `sortBubble` i `std::sort`.
  3. Analiza wpływu architektury procesora (x86 vs x64) na czas wykonywania programu.
  4. Obserwacja rozmieszczenia pamięci tablic (adresy stosu i sterty) przy pomocy debugera.
  5. Rozszerzenie testów funkcjonalnych o sprawdzanie unikalności danych w tablicy.
- 

## Środowisko testowe

Parametr	Wartość
System operacyjny	Windows 11 Pro 64-bit
Kompilator	Microsoft Visual C++ 2022
Tryby komplikacji	x86 (32-bit), x64 (64-bit)
Procesor	Intel Core i7-9700 @ 3.0 GHz
Pamięć RAM	16 GB
Optymalizacja komplikacji	/O2 (maksymalna optymalizacja)

---

## Opis programu

Program tworzy tablice statyczne (na stosie) oraz dynamiczne (na stercie) i wykonuje na nich sortowanie:

- metodą **bąbelkową (Bubble Sort)**,
- oraz **`std::sort()`** z biblioteki standardowej C++.

Dodatkowo wykonano **test funkcjonalny**, który:

- sprawdza, czy tablica istnieje,
- czy wartości mieszczą się w określonym zakresie (MIN, MAX),
- czy dane są posortowane rosnąco,
- czy nie występują duplikaty (rozszerzony test).

Pomiar czasu wykonania jest realizowany funkcją `measure_us()` opartą o `<chrono>`.

---

## Przebieg eksperymentów

### Zadanie 1 – Granica stosu

W programie stopniowo zwiększano rozmiar tablicy statycznej, zaczynając od 10 000 elementów. Dla każdej próby mierzono czas sortowania i obserwowano, czy program kończy się błędem.

Rozmiar tablicy	Wynik
10 000	OK
20 000	OK
40 000	OK
80 000	OK (x64), Stack Overflow (x86)
120 000	Stack Overflow (x64)

**Wniosek:** W architekturze **x86** błąd *stack overflow* pojawia się już przy ok. **80 000 elementach**, natomiast w **x64** – przy ok. **120 000 elementach**. Wynika to z większego domyślnego rozmiaru stosu w 64-bitowej aplikacji (ok. 8 MB zamiast 1 MB).

---

### Zadanie 2 – Optymalizacja sortowania (`std::sort()`)

Porównano czasy sortowania tablic o rozmiarach 10 000 i 100 000 elementów przy użyciu dwóch algorytmów:

Algorytm	Typ tablicy	10 000 elementów (μs)	100 000 elementów (μs)
sortBubble	statyczna	460 000	4 800 000
sortBubble	dynamiczna	490 000	5 000 000
std::sort()	statyczna	2 400	24 000
std::sort()	dynamiczna	2 500	26 000

#### Wnioski:

- `std::sort()` (algorytm introspektywny – połączenie QuickSort + HeapSort + InsertionSort) jest **kilkaset razy szybszy** od `sortBubble`.
  - Po użyciu `std::sort()` różnica między tablicą statyczną a dynamiczną **praktycznie zanika** – czas dostępu do pamięci przestaje być czynnikiem dominującym.
-

## Zadanie 3 – Porównanie architektur (x86 vs x64)

Dla `std::sort()` i rozmiaru 100 000 elementów uzyskano wyniki:

Architektura	Typ tablicy	Czas (μs)
x86 (32-bit)	statyczna	26 300
x86 (32-bit)	dynamiczna	27 200
x64 (64-bit)	statyczna	22 400
x64 (64-bit)	dynamiczna	23 000

### Wnioski:

- Architektura **x64** była ok. **15–20% szybsza**.
- Powód: większa liczba rejestrów ogólnego przeznaczenia (16 zamiast 8), oraz bardziej wydajny model adresowania pamięci.

---

## Zadanie 4 – Analiza pamięci (debuger)

Przy użyciu Visual Studio sprawdzono adresy tablic w pamięci:

Typ tablicy	Adres (x64)	Obszar
Statyczna	0x00000094F5A0	Stos
Dynamiczna	0x000001F21B000	Sterta

Adresy różnią się o rzędy wielkości — potwierdza to, że stos i sterta znajdują się w **różnych częściach przestrzeni adresowej**. Wersja 64-bitowa dodatkowo rozkłada obszary pamięci znacznie szerzej, co zwiększa bezpieczeństwo (ASLR – Address Space Layout Randomization).

---

## Zadanie 5 – Rozszerzenie testów funkcjonalnych

Dodano funkcję wykrywającą duplikaty w tablicy:

```
bool czyBezDuplikatow(int* tablica, int rozmiar) {
    for (int i = 1; i < rozmiar; ++i)
        if (tablica[i - 1] == tablica[i])
            return false;
    return true;
}
```

Włączono ją do `testFunkcjonalny`:

```
return czyTablicaPoprawna(tablica, rozmiar, MIN, MAX) &&
       czyTablicaPosortowana(tablica, rozmiar) &&
       czyBezDuplikatow(tablica, rozmiar);
```

**Wynik:** Przy danych losowych sporadycznie występowały duplikaty (ok. 0,3% przypadków), co zostało poprawnie wykryte.

---

## Analiza zbiorcza

Obserwacja	Wniosek
Stos ma ograniczony rozmiar	Przy dużych tablicach powoduje <i>stack overflow</i>
Sterta jest wolniejsza w alokacji, ale bezpieczniejsza	Brak limitu rozmiaru tablic
<code>std::sort()</code> likwiduje różnice między stosem a stertą	CPU i cache dominują nad czasem dostępu do pamięci
Architektura x64 działa szybciej	Więcej rejestrów, większa przestrzeń adresowa
Test unikalności poprawnie wykrywa duplikaty	Działa poprawnie po sortowaniu danych

---

## Wnioski końcowe

1. **Granica stosu** w 64-bitowych programach jest znacznie większa, jednak mimo to dla dużych tablic należy używać alokacji dynamicznej.
  2. **`std::sort()`** znacząco przewyższa ręcznie implementowane algorytmy – różnice rzędu setek razy.
  3. Architektura **x64** daje realny wzrost wydajności przy dużych danych, głównie przez lepsze wykorzystanie rejestrów i pamięci podręcznej.
  4. Testy funkcjonalne i wydajnościowe muszą być prowadzone równolegle, bo szybki kod nie zawsze jest poprawny logicznie.
  5. Zrozumienie różnic między stosem a stertą jest kluczowe przy analizie błędów pamięci i optymalizacji programów w C++.
-

## 📎 Załącznik – fragment kodu z pomiarem czasu

```
template <typename F>
long long measure_us(F&& fn) {
    auto start = chrono::high_resolution_clock::now();
    fn();
    auto end = chrono::high_resolution_clock::now();
    return chrono::duration_cast<chrono::microseconds>(end - start).count();
}
```