# Opis działania programu (Zadanie 1)

Program służy do **numerycznego całkowania funkcji wielomianowej trzeciego stopnia**:

$$f(x)=Ax3+Bx2+Cx+Df(x) = Ax^3 + Bx^2 + Cx + Df(x)=Ax3+Bx2+Cx+D$$

Program pozwala użytkownikowi:

- podać współczynniki A, B, C, D,
- ustawić granice całkowania x1, x2,
- · wybrać liczbę przedziałów n,
- wybrać jedną z 3 metod całkowania: prostokątów, trapezów lub Simpsona,
- oraz określić liczbę wątków do przeliczeń równoległych (OpenMP).

# Najważniejsze funkcje

#### f(...)

Oblicza wartość funkcji f(x) dla zadanych współczynników.

#### integrate\_sequential(...)

Oblicza całkę w sposób **sekwencyjny**. W zależności od metody:

- Metoda prostokątów dodaje wartości funkcji na początku każdego przedziału.
- Metoda trapezów wykorzystuje średnie wartości funkcji na końcach przedziału.
- **Metoda Simpsona** dokładniejsza, używa parabol do przybliżenia obszaru pod wykresem (działa tylko dla parzystych n).

## integrate\_parallel(...)

Wersja równoległa, z zastosowaniem dyrektyw OpenMP (#pragma omp parallel for) i mechanizmu reduction(+:sum) do sumowania wyników bez kolizji między wątkami.

# 🦈 Jak wygląda optymalizacja? Co można by zmienić na obronie

- 1. Unifikacja funkcji integrate\_\*
  - Obecnie są dwie funkcje (sequential i parallel), których kod jest bardzo podobny.
  - Można je połączyć w jedną, z opcjonalnym argumentem bool parallel, który decyduje o tym, czy włączyć #pragma omp.

#### 2. Użycie OpenMP w bardziej zaawansowany sposób

Zamiast dzielić tylko pętle, można użyć zagnieżdżonych parallel sections,
 np. oddzielnie obliczyć wartości skrajne i środkowe (np. w trapezach).

#### 3. Użycie lepszych metod integracji

 Można zaproponować adaptacyjne metody numeryczne (jak adaptacyjna Simpsona), które zwiększają dokładność przy mniejszej liczbie przedziałów.

#### 4. Zoptymalizowanie f(x)

 Jeśli funkcja f(x) jest często wywoływana, można zastosować minimalną optymalizację np. przez Horner's scheme:

```
return ((A * x + B) * x + C) * x + D;
```

#### 5. Pomiar czasu

 Użycie omp\_get\_wtime() do pomiaru czasu działania – możesz zaproponować zapis wyników do pliku w celu późniejszej analizy.

## 6. Bezpieczne sprawdzanie danych wejściowych

Aktualnie scanf może pozostawić dane w buforze, lepiej byłoby użyć fgets
 + sscanf lub systemowego sposobu walidacji.

#### 🥕 Na co uważać na obronie

- Musisz umieć wytłumaczyć, czym się różnią metody:
  - prostokątów (lewa wartość),
  - trapezów (średnia dwóch końców),
  - Simpsona (paraboliczna aproksymacja).
- Pokaż różnicę w czasie wykonania dla sekwencyjnego i równoległego.
- Pokaż fragment kodu #pragma omp parallel for reduction(+:sum) i wytłumacz, że chodzi o sumowanie równoległe bez błędów wyścigu.

# Opis działania programu (Zadanie 2)

Program służy do **rozwiązywania układu równań liniowych** metodą **eliminacji Gaussa z częściowym wyborem elementu głównego (pivoting)**.

#### Przetwarza dane:

- z pliku C.csv zawierającego macierz rozszerzoną (czyli współczynniki + wyrazy wolne),
- rozwiązuje układ zarówno sekwencyjnie, jak i równolegle (OpenMP),
- zapisuje wyniki do pliku X\_...csv oraz dane pomiarowe do datalogger.txt.

### Najważniejsze funkcje

#### read\_matrix\_from\_csv(...)

• Wczytuje dane z pliku .csv. Pierwsza linia zawiera wymiar n, a kolejne n linii zawierają n+1 wartości (macierz rozszerzona układu).

#### gauss\_sequential(...)

- Sekwencyjna implementacja eliminacji Gaussa:
  - Dla każdego wiersza r znajduje wiersz z największym elementem w kolumnie r i zamienia je miejscami (pivoting).
  - o Wykonuje eliminację do postaci trójkątnej.
  - Następnie wykonuje podstawienie wsteczne do uzyskania wektora wynikowego X.

#### gauss\_parallel(...)

- Wersja równoległa z OpenMP:
  - Równolegle wykonuje pętlę eliminacji wierszy (ale nie pivoting! pivoting musi być sekwencyjny, bo zależy od kolejności i maksów).
  - Podstawienie wsteczne również jest sekwencyjne.

#### clone\_matrix(...)

 Tworzy kopię macierzy, by wykonać obliczenia niezależnie w dwóch wersjach (dla sekwencyjnego i równoległego podejścia).

#### write\_result\_to\_csv(...)

Zapisuje wynikowy wektor X do pliku CSV, a nazwa zawiera czasy Ts i Tp.

#### log\_results(...)

Dodaje wpis do pliku datalogger.txt z czasami wykonania i liczbą wątków.

# Część testowa (main)

#### Program:

- Wczytuje dane z pliku,
- Rozwiązuje układ równań:
  - o najpierw sekwencyjnie (gauss\_sequential),
  - o potem równolegle (gauss\_parallel),
- Mierzy czasy Ts i Tp,
- Wylicza przyspieszenie (speedup) jako Ts / Tp,
- Petla pozwala testować wiele razy (z różną liczbą wątków).

### Co może pojawić się na obronie

#### 1. Wytłumaczenie algorytmu Gaussa

- Eliminacja elementów pod przekątną.
- Pivoting po co się robi? (by uniknąć dzielenia przez zera i poprawić dokładność).

#### 2. Dlaczego nie można równolegle pivotować?

• Bo wybór wiersza zależy od aktualnego stanu i kolejności. Trzeba go zrobić w jednym wątku.

#### 3. Jak można zoptymalizować program?

#### Propozycje zmian:

- **Równoległe podstawianie wsteczne** bardziej złożone, ale możliwe z zależnościami (trudne do synchronizacji).
- **Użycie struktur danych zbliżonych do cache** unikać podwójnego wskaźnika (double\*\*), lepszy byłby double\*.
- **Użycie SIMD / BLAS** w większych przypadkach można zastosować zoptymalizowane biblioteki jak OpenBLAS.
- Zoptymalizować swap\_rows() przez memcpy zamiast pętli for.

### 4. Typowy test na obronie

- Pokaż, jak zmiana liczby watków wpływa na wynik.
- Możesz dostać polecenie, żeby zmodyfikować gauss\_parallel np. tak, by wyłączał pivoting.

Możesz też zostać poproszony o dodanie pomiaru dokładności (czy X\_seq ≈ X\_par).

# 🔽 Opis działania programu (Zadanie 3)

Program wykonuje **równoległe mnożenie macierzy** z wykorzystaniem **MPI (Message Passing Interface)**.

#### Przetwarza dane:

- Macierz A (rozmiar m × n) i B (rozmiar n × p) wczytywane z plików A.csv i B.csv.
- Macierz wynikowa C (rozmiar m × p) jest zapisywana do pliku CSV C\_T1\_Tp.csv, gdzie T1 i Tp to czasy wykonania sekwencyjnego i równoległego.

# 💄 Jak działa program

#### 1. [Rank 0]:

- Wczytuje dane z plików.
- o Oblicza wynik sekwencyjnie (dla porównania) → czas T1.
- o Przygotowuje miejsce na wynik C.

### 2. [Wszystkie rangi]:

- o Otrzymują przez MPI\_Bcast informacje o wymiarach.
- o Dzielona jest macierz A wierszami między procesy (MPI\_Scatter).
- Macierz B przesyłana jest wszystkim (MPI\_Bcast).

#### 3. [Każdy proces]:

- Mnoży swoją część macierzy A z pełną macierzą B.
- Wynik umieszczany lokalnie w local C.

#### 4. [Rank 0]:

- Zbiera części C od każdego procesu (MPI\_Gather).
- Zapisuje wynik i czasy do pliku, oblicza przyspieszenie T1/Tp.

#### Najważniejsze funkcje

#### read\_matrix\_csv(...)

• Wczytuje macierz z pliku .csv. Oczekuje pierwszych dwóch liczb jako rows i cols.

#### multiply sequential(...)

• Sekwencyjne mnożenie dwóch macierzy: trój-petla i-j-k, klasyczna forma.

#### main()

• Obsługuje całą logikę MPI: rozsyłanie, zbieranie, pomiary czasu, synchronizacja, alokacje i zwalnianie pamięci.

#### MPI\_Scatter / MPI\_Gather / MPI\_Bcast

• Podstawowe mechanizmy komunikacji MPI: rozsyłanie i zbieranie danych.

### Pytania, które mogą się pojawić na obronie

#### 1. Jak działa mnożenie macierzy?

Standardowe: C[i][j] = sum(A[i][k] \* B[k][j])

#### 2. Dlaczego macierz A musi być podzielna przez liczbę procesów?

 Bo każdy proces dostaje dokładnie m / size wierszy — nierówny podział nie jest tu obsłużony.

#### 3. Dlaczego B jest rozsyłana przez MPI\_Bcast?

Każdy proces potrzebuje pełnej macierzy B, bo każdy wykonuje swoje wiersze A
 \* wszystkie kolumny B.

#### 4. Które części można zoptymalizować?

#### Propozycje optymalizacji:

- Rozszerzenie na przypadki, gdy m % size ≠ 0 (dodanie dynamicznego podziału).
- Użycie biblioteki BLAS (np. OpenBLAS, Intel MKL) zamiast własnej implementacji.
- Użycie nieblokujących operacji MPI (MPI\_Isend, MPI\_Irecv) dla poprawy nakładania komunikacji z obliczeniami.
- **Użycie MPI\_Scatterv i MPI\_Gatherv** umożliwia bardziej elastyczne dzielenie danych.

### 5. Dlaczego MPI\_Barrier() jest potrzebne?

 Synchronizacja: zapewnia, że wszystkie procesy zaczynają/kończą dokładnie w tym samym momencie → precyzyjny pomiar Tp.

## 🧠 Wersja skrócona (co powiedzieć ustnie):

Program wczytuje dwie macierze, mnoży je najpierw sekwencyjnie (rank 0), a potem równolegle z użyciem MPI. Macierz A jest dzielona wierszami między procesy, B jest

nadawana do wszystkich. Każdy proces oblicza swoją część wyniku i odsyła ją do rank 0, który zapisuje wynik i czas. Pomiar przyspieszenia pokazuje korzyści z równoległości.

# Opis programu – Zadanie 4 (OpenMP)

Program sortuje wiersze macierzy za pomocą sortowania bąbelkowego (**Bubble Sort**) i porównuje **czas sortowania sekwencyjnego (TS)** i **równoległego (TP)** wykorzystując **OpenMP**.

# 🐪 Działanie programu

#### Program działa w dwóch trybach:

#### **Uruchomienie:**

program.exe m n min max output.csv P

- Tworzy macierz m × n z losowymi wartościami z przedziału [min, max].
- Wykonuje sortowanie wierszy:
  - Sekwencyjnie (omp\_set\_num\_threads(1))
  - Równolegle z P wątkami (omp\_set\_num\_threads(P))
- Zapisuje wynikową (posortowaną) macierz do output.csv.

# ■ Tryb B (Wczytanie z pliku):

#### **Uruchomienie:**

program.exe input.csv output.csv P

- Wczytuje macierz z pliku input.csv.
- Wykonuje analogicznie sortowanie sekwencyjne i równoległe.
- Zapisuje wynik.

# Najważniejsze funkcje

- sort\_row(...)
  - Prosty algorytm **Bubble Sort** sortuje jeden wiersz rosnąco.
- read\_matrix\_csv(...)
  - Wczytuje macierz z pliku .csv, analizując liczbę wierszy i kolumn.
- generate\_matrix(...)

Losuje wartości w podanym zakresie.

#### omp parallel for

 Kluczowy fragment przyspieszający sortowanie – każdy wiersz sortowany niezależnie.

### Tomiar czasów

```
double start_seq = omp_get_wtime();
// sortowanie sekwencyjne
double end_seq = omp_get_wtime();
double start_par = omp_get_wtime();
// sortowanie równoległe
double end par = omp_get_wtime();
```

Czasy są wypisywane na ekran: TS i TP — do porównań efektywności.

## Propozycje optymalizacji (na obronę)

#### 1. Użycie lepszego algorytmu sortowania

- Bubble Sort ma złożoność O(n²). Można użyć:
  - std::sort w C++
  - QuickSort / MergeSort
- Przykład zamiany:

```
qsort(row, n, sizeof(int), compare function);
```

#### 2. Użycie przydziału pamięci jednowymiarowej

o Zamiast tablicy wskaźników: int\*\*, można użyć int\* i indeksować ręcznie.

### 3. Zrównoleglenie także generowania danych:

```
#pragma omp parallel for
for (int i = 0; i < m; i++)
  for (int j = 0; j < n; j++)
    matrix[i][j] = rand() % (max - min + 1) + min;</pre>
```

(choć rand() nie jest bezpieczny w wielu wątkach – można zastąpić rand\_r lub C++ std::mt19937).

4. **Dodanie pomiaru zużycia CPU/RAM** (dla bardziej zaawansowanej prezentacji).

#### 5. Unifikacja sortowania

 Zamiast kopiować macierz i sortować dwukrotnie, można napisać osobne funkcje sort\_matrix\_seq(...) i sort\_matrix\_parallel(...).

# Co możesz powiedzieć na obronie?

Program sortuje każdy wiersz macierzy osobno. W wersji sekwencyjnej robi to na jednym wątku, a w równoległej używa OpenMP i przydziela każdy wiersz do osobnego wątku. Wykorzystano bubble sort, który jest prosty, ale mało wydajny. Do optymalizacji można zastąpić go szybszym algorytmem sortowania lub przekształcić tablicę do jednowymiarowej.

# Opis programu – Zadanie 4 (MPI)

### 

Program sortuje wszystkie elementy dużej macierzy w sposób rozproszony (zrównoleglony) za pomocą **MPI**. Każdy proces dostaje fragment danych, sortuje lokalnie, a potem wyniki są **scalane hierarchicznie w stylu drzewa (merge tree)**.

### Główne funkcjonalności

#### 1. Wczytywanie lub generowanie danych

#### Rank 0:

- Wczytuje macierz z pliku lub generuje losowo, jeśli podano: m n min max output.csv.
- Przekształca macierz do wektora (1D).
- Oblicza rozmiar danych total = rows \* cols.

#### 2. Dystrybucja danych

- MPI\_Scatter: dzieli dane po równo na wszystkie procesy (local\_data).
- Każdy proces sortuje swój fragment lokalnie: std::sort(...).

#### 3. Scalanie drzewiaste (merge tree)

- Wykorzystuje wzorzec "binary reduction tree":
  - Procesy parzyste zbierają dane od sąsiednich nieparzystych i je łączą (merge).
  - W każdej rundzie zasięg łączenia się podwaja (stride \*= 2).
  - W końcu rank 0 ma całość posortowaną.

# 4. Zapis wyniku

- Tylko rank 0 zapisuje posortowaną macierz do output.csv.
- Mierzy i wypisuje czas wykonania całej operacji.

# Najważniejsze funkcje

Funkcja	Opis	
load_matrix()	Wczytuje macierz z pliku CSV.	
create_random_matrix() Generuje losowe wartości float.		
flatten()	Konwertuje macierz 2D → 1D (dla MPI_Scatter).	
unflatten()	Konwertuje dane 1D z powrotem do 2D (po sortowaniu).	
merge_vectors()	Łączy dwie posortowane tablice (klasyczny merge).	
sort()	Standardowa sortowanie STL lokalnych danych.	

### ① Pomiar czasu

• Tylko rank 0 mierzy i wypisuje:

```
double timer_start = MPI_Wtime();
...
double timer_end = MPI_Wtime();
```

# Pomysły na optymalizację (do obrony)

Optymalizacja	Opis
★ Lepszy algorytm sortowania lokalnego	Zamiast std::sort → np. parallel sort z Thrust lub TBB (jeśli dostępne).
★ Zbalansowanie danych	Obsługa przypadków, gdy total % num_procs != 0. Teraz program załamie się, jeśli niepodzielne.
★ Zrównoleglenie merge'a	Teraz merge działa sekwencyjnie — da się zrównoleglić merge wielu podtablic.
★ Użycie MPI_Gatherv	Jeśli rozmiary lokalnych danych są różne, Gatherv zamiast Gather/merge.

Optymalizacja	Opis
🖈 Zapis do pliku binarnego	Dla dużych danych szybciej niż CSV.

### Co możesz powiedzieć na obronie?

Program implementuje sortowanie rozproszone z wykorzystaniem MPI. Dane są dzielone między procesy, sortowane lokalnie, a następnie łączone w sposób drzewiasty. Całość kończy się zapisem do pliku CSV. Optymalizacją może być wsparcie nierównych danych, bardziej wydajne łączenie danych czy alternatywny format zapisu.

# Opis programu – Zadanie 5: Rasteryzacja linii (OpenMP)

# 

Program wykonuje **rasteryzację (rysowanie)** wielu odcinków (linii) na obrazie BMP o dużej rozdzielczości (8000x8000) z wykorzystaniem **równoległości z OpenMP**. Odcinki są odczytywane z pliku tekstowego.

# Najważniejsze funkcje i komponenty

#### Funkcja / część Opis

load\_segments(...) 
Wczytuje listę odcinków z pliku input.txt (każda linia: x1 y1 x2 y2) i zapisuje jako std::vector<Point>.

Implementacja algorytmu DDA (Digital Differential Analyzer) do rysowania linii piksel po pikselu.

Save\_bmp(...) 
Zapisuje wygenerowany obraz do pliku BMP (w formacie 24-bit RGB).

Parsuje argumenty wejściowe, ustawia liczbę wątków, mierzy czas wykonania i steruje całością.

# Rasteryzacja – jak działa rasterize\_line(...)

Program używa algorytmu **DDA**, który:

- 1. Wyznacza liczbę kroków jako max(dx, dy),
- 2. W każdej iteracji przesuwa się o stałą wartość x\_inc, y\_inc,

- 3. Zaokrągla współrzędne i zapisuje biały piksel RGB = (255,255,255).
- Bardzo prosty, skuteczny sposób na rysowanie linii, ale:
  - X nie uwzględnia grubości linii,
  - X może powodować dziury przy bardzo stromych lub płaskich liniach.

### **Z** OpenMP – równoległość

```
Równoległość osiągana dzięki:

#pragma omp parallel for

for (int i = 0; i < segments.size(); i++) {

rasterize_line(image, WIDTH, HEIGHT, segments[i]);
```

- Każdy wątek przetwarza inny odcinek.
  - Zapis do bufora image może powodować **warunki wyścigu**, jeśli dwa odcinki rysują na tym samym pikselu. Tu nie ma synchronizacji!

#### ① Pomiar czasu

Użycie omp\_get\_wtime() do zmierzenia:

Czasu rasteryzacji wielu odcinków.

#### Przykład:

}

```
double t_start = omp_get_wtime();
// ... równoległa rasteryzacja ...
double t_end = omp_get_wtime();
```

# → Optymalizacje, które można zaproponować na obronie:

Propozycja	Wyjaśnienie		
Bezpieczeństwo wątków (thread safety)	Obecnie nie ma blokad przy zapisie do image[]. Można użyć np. omp critical lub przydzielić osobne bufory dla każdego wątku i później je zmergować.		
© Ulepszony algorytm rasteryzacji	Zastosowanie <b>Bresenhama</b> zamiast DDA: jest bardziej wydajny (całkowitoliczbowy).		

Propozycja	Wyjaśnienie	
Culling	Odrzucanie linii całkowicie poza ekranem, by nie marnować czasu.	
Pamięć obrazu jako 2D	Użycie image[y][x][3] zamiast 1D bufora może zwiększyć czytelność kodu.	
💾 Zapis do PNG / JPEG	Format BMP jest nieefektywny – bez kompresji. Biblioteki ng stb_image_write mogłyby zapisywać mniejsze pliki.	
Dostosowanie liczby wątków	Dynamiczne dopasowanie liczby wątków do liczby linii (np. więcej linii = więcej wątków).	

### Co możesz powiedzieć na obronie?

Zadanie 5 realizuje równoległą rasteryzację linii za pomocą OpenMP. Wykorzystujemy prosty algorytm DDA do rysowania każdej linii na bitmapie. Każdy odcinek przetwarzany jest w oddzielnym wątku. Rasteryzacja jest szybka, ale może wymagać zabezpieczeń w przypadku kolizji na buforze obrazu. Program zapisuje wynik do pliku BMP, który można otworzyć graficznie.

# Informacje ogólne

struct Point { int x1, y1, x2, y2; };

Prosty typ do reprezentacji odcinka.

load\_segments(...)

Odczytuje odcinki z pliku tekstowego i zwraca wektor std::vector<Point>.

rasterize\_line(...)

Rasteryzuje (czyli rysuje) linię na obrazie przy pomocy algorytmu DDA.

save\_bmp(...)

Zapisuje bufor pikseli jako plik BMP (24-bit, bez kompresji).

# **z** main(...)

- Parsuje argumenty (argc, argv),
- Ustawia liczbę wątków (omp\_set\_num\_threads),
- Tworzy bufor obrazu, rasteryzuje linie w pętli równoległej,
- Mierzy czas rasteryzacji i zapisuje wynik.

## Biblioteki

- <stdio.h> wejście/wyjście
- <stdlib.h> malloc, exit
- <omp.h> OpenMP
- <math.h> funkcje matematyczne (fabs, pow)
- <string.h> strtok
- <time.h> opcjonalnie clock, time
- <fstream> pliki
- <iostream> standardowe I/O
- <sstream> getline, parsowanie linii
- <vector> przechowywanie danych
- <algorithm> sort
- <random> uniform\_real\_distribution
- <cstring> memset

### ARGUMENTY URUCHOMIENIA (z argv[]) – używane w zadaniach

- input.txt / in.csv plik wejściowy z danymi (np. odcinki, macierze)
- output.bmp / output.csv plik wynikowy (obraz lub dane)
- m n liczba wierszy i kolumn (rozmiar macierzy)
- min max zakres wartości do losowania
- P liczba wątków (OpenMP)
- A B C D współczynniki funkcji (dla całkowania)
- x1 x2 granice całkowania
- n liczba przedziałów (np. w całkowaniu)
- method metoda całkowania (1: prostokąty, 2: trapezy, 3: Simpsona)

# KLUCZOWE FUNKCJE (unikalne, z całego zestawu zadań)

# 📌 Obsługa plików i danych:

read matrix from csv(...) – wczytuje macierz z pliku CSV

- write\_result\_to\_csv(...) zapisuje wyniki i czasy do pliku CSV
- save\_bmp(...) zapisuje obraz w formacie BMP
- save\_matrix(...) zapisuje macierz float do pliku CSV
- write\_matrix\_csv(...) zapisuje macierz int do CSV
- read\_matrix\_csv(...) wczytuje macierz int z CSV
- load\_segments(...) wczytuje odcinki z pliku tekstowego
- load\_matrix(...) wczytuje macierz float z CSV
- create\_random\_matrix(...) losowa macierz float
- generate\_matrix(...) losowa macierz int
- log\_results(...) zapisuje log z czasami do pliku txt

# Operacje matematyczne i algorytmy:

- f(...) funkcja wielomianowa  $A \cdot x^3 + B \cdot x^2 + C \cdot x + D$
- integrate\_sequential(...) całkowanie sekwencyjne (trzy metody)
- integrate\_parallel(...) całkowanie równoległe z OpenMP
- gauss\_sequential(...) eliminacja Gaussa sekwencyjna
- gauss\_parallel(...) eliminacja Gaussa równoległa
- multiply\_sequential(...) mnożenie macierzy (1 proces)
- rasterize\_line(...) rasteryzacja linii metodą DDA
- sort\_row(...) sortowanie jednego wiersza (bubble sort)
- merge\_vectors(...) scalanie dwóch posortowanych wektorów
- flatten(...) zamienia macierz 2D w wektor 1D
- unflatten(...) odwrotnie: 1D → 2D

#### 🔛 Obsługa macierzy i pamięci:

- allocate\_matrix(...) alokacja dynamiczna macierzy int
- free\_matrix(...) zwolnienie pamięci macierzy int
- clone\_matrix(...) kopiuje macierz (dla Gaussa)
- swap\_rows(...) zamienia dwa wiersze macierzy