# **ЛАБОРАТОРНА РОБОТА 2 ОСНОВИ ОрепМР. Робота 3 матрицями**

### Завдання 1

1. Визначте, яку версію OpenMP підтримує компілятор на доступній системі.

Для перевірки того, що компілятор підтримує якусь версію OpenMP, достатньо написати директиви умов компіляції **#ifdef** або **#ifndef**.

Приклад такої компіляції на мові С:

```
#include
int main() {
#ifdef _OPENMP
printf("OpenMP is supported!\n");
#endif
}
```

2. За допомогою функцій ОрепМР визначте час, потрібній системі для роботу функції вимірбвання час. Визначити точність системного таймера.

Якщо деякий участок системи оточити викликами функції **omp\_get\_wtime**(), то різниця повертаємих значень покаже час роботи даного участку коду. Функція **omp\_get\_wtick**() повертає в деякому участку коду час у секундах на момент виклику. Цей час можна розглядати як точність системного таймеру.

```
int main(int argc, char *argv[])
{
double start_time, end_time, tick;
start_time = omp_get_wtime();
end time = omp get wtime();
```

```
tick = omp_get_wtick();
printf("Час на вимірювання часу %lf\n", end_time-start_time);
printf("Точність таймеру %lf\n", tick);
}
```

3. Напишіть просту програму, яка виводить «Hello World» у паралельній області.

```
#include <omp.h>
main () {
/* Выделение параллельного фрагмента*/
#pragma omp parallel
{
printf("Hello World !\n");
}/* Завершение параллельного фрагмента */ }
```

#### Завдання 2

Реалізувати множення квадратних матриць з використанням ОрепМР.

В цьому завданні найскладніше — зрозуміти яку саме область програми потрібно розпаралелити.

Алгоритм множення матриць:

$$A \times B = C$$

Множення матриць  $(A \times B) - \epsilon$  операція обчислення матриці C, кожен елемент якої дорівню $\epsilon$  сумі добутків елементів у відповідному рядку першого множника і стовпці другого.

$$c_{ij} = \sum_{k=1}^{n} a_{ik} b_{kj}$$

Кількість стовпців в матриці A має збігатися з кількістю рядків у матриці B, іншими словами, матриця A обов'язково має бути *узгодженою* з матрицею B.

Якщо матриця A має розмірність  $m \times n, B - n \times k,$  то розмірність їхнього добутку  $A \times B = C \in m \times k.$ 

В запропонованому прикладі будемо обмежуватися квадратними матрицями.

```
int n ; // розмір матриці
  double sum;
  int i, j, k;
  double *MatrixA=new double [n*n];
  double *MatrixB=new double [n*n];
  double *MatrixC=new double [n*n];
#pragma omp parallel for private(j,k,sum)
 for (i=0; i<n; i++)</pre>
 {
      for (k=0; k<n; k++)
      {
             sum=0;
             for(j=0;j<n;j++)
                sum+=MatrixA[i*n+j]*MatrixB[j*n+k];
             MatrixC[i*n+k]=sum;
      }
```

## Ще один приклад коду:

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
#define N 4096

double a[N][N], b[N][N], c[N][N];
int main()
{
  int i, j, k;
  double t1, t2;
// инициализация матриц
  for (i=0; i<N; i++)
       for (j=0; j<N; j++)
       a[i][j]=b[i][j]=i*j;</pre>
```

```
t1=omp_get_wtime();

// основной вычислительный блок

#pragma omp parallel for shared(a, b, c) private(i, j, k)

for(i=0; i<N; i++) {

   for(j=0; j<N; j++) {

       c[i][j] = 0.0;

       for(k=0; k<N; k++) c[i][j]+=a[i][k]*b[k][j];

   }

}

t2=omp_get_wtime();

printf("Time=%lf\n", t2-t1);
}
```

#### Завдання 3

1. Вивести суму елементів строки матриці.

```
#include <omp.h>
#define CHUNK 100
#define NMAX 1000
main () {
int i, j, sum;
float a[NMAX][NMAX];
<universelved Muluanusalus данных >
#pragma omp parallel shared(a) private(i,j,sum) {
#pragma omp for
for (i=0; i < NMAX; i++) {
    sum = 0;
    for (j=0; j < NMAX; j++)
sum += a[i][j];
printf ("Сумма элементов строки %d равна %f\n",i,sum);
} /* Завершение параллельного фрагмента */ }</pre>
```

2. Вивести суму всіх елементів всіх строк матриці з використанням редукції.

## Директива parallel

Паралельна область задається за допомогою директиви parallel

```
#pragma omp parallel [опция[[,] опция]...]
```

- Private (список) задає список змінних, для яких робиться локальна копія для кожної нитки.
- Shared (список) Задає список змінних, що спільний для всіх ниток.
- Reduction(оператор:список) задає оператори та список спільних змінних, для кожної змінної створюється локальна копія в кожній нитці. Локальні копії ініціалізуються згідно типу оператору (адитивний-0, мультиплікативний-1).

```
total = 0;

#pragma omp parallel for shared(a) private(i,j,sum) reduction (+:total)

{

for (i=0; i < NMAX; i++) {

   sum = 0;

   for (j=i; j < NMAX; j++)

sum += a[i][j];

printf ("Сумма элементов строки %d равна %f\n",i,sum); total = total + sum;

} /* Завершение параллельного фрагмента */

printf ("Общая сумма элементов матрицы равна %f\n",total);
```

## Порядок виконання лабораторної роботи:

- 1) Написати програму для одного потоку.
- 2) Реалізувати багатопоточність.
- 3) Порівняти час затрачений на обчислення в однопоточній та багатопоточній реалізаціях завдань 1 та 2.