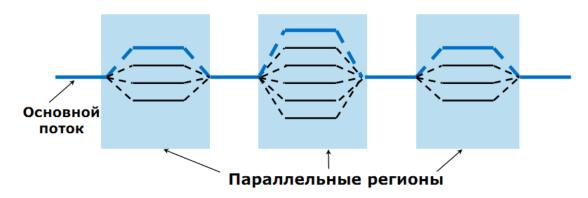
## Лабораторная работа №5. Технология **OpenMP**

### 5.1 Цель лабораторной работы

Получить навыки разработки параллельных алгоритмов с использованием технологии OpenMP.

#### 5.2 Теоретический материал

**OpenMP** (Open Multi-Processing) — API, предназначенное для программирования многопоточных приложений для систем с общей памятью (для языков C, C++, Fortran).



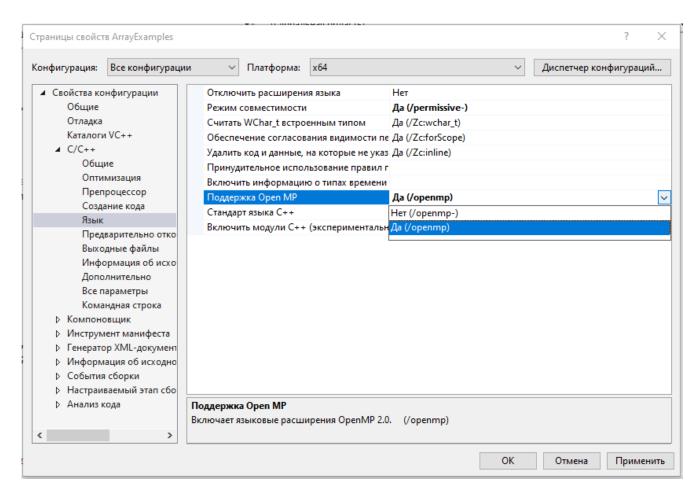
Описание стандартов можно посмотреть здесь.

ОрепМР — набор параметров директивы #pragma и вспомогательных функций. Все директивы начинаются с #pragma omp. Каждая директива может иметь несколько дополнительных атрибутов. Все функции OpenMP начинаются с omp\_. Для использования функций OpenMP необходимо подключить библиотеку <omp.h>.

# 5.2.1 Компиляция решения с поддержкой ОрепМР

Компиляция программы с поддержкой OpenMP должна осуществляться с ключом *-орентр* (компилятор Intel) или *-fopenmp* (gcc).

В Visual Studio включить поддержку OpenMP можно в свойствах проекта: Свойства проекта -> C/C++ -> Язык -> Поддержка OpenMP->Да(/openmp).



<u>Важно</u>: при переносе проекта проверяйте, что поддержка OpenMP включена! В Visual Studio 2019 нужно будет отключить режим совместимости.

## 5.2.2 Проверка поддержки ОрепМР

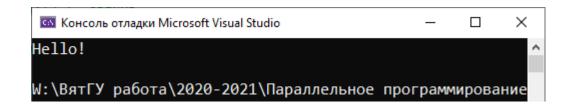
При включении поддержки OpenMP определяется константа \_OPENMP. Проверить поддерживается ли OpenMP можно при помощи следующего фрагмента кода:

```
int main()
{
#ifdef _OPENMP
    printf("OpenMP is supported! %d\n", _OPENMP);
#else
    printf("OpenMP is not supported!\n");
#endif
}
```

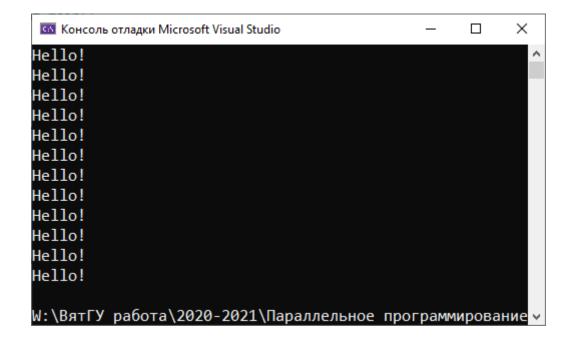
При отключенном OpenMP директивы будут проигнорированы. Поэтому при запуске следующего фрагмента кода

```
int main()
{
```

```
#pragma omp parallel
{
    cout << "Hello!\n";
}
    return 0;
}
строка "Hello" будет выведена один раз.
```



Если включить поддержку ОренМР, то на системе с 12 потоками получим



### 5.2.3 Определение времени работы параллельной ОрепМР-программы

Стандарт ОрепМР включает определение специальных функций для измерения времени. Получение текущего момента времени выполнения программы обеспечивается при помощи функции omp\_get\_wtime(), результат вызова которой есть количество секунд, прошедших от некоторого определенного момента времени в прошлом.

Возможная схема применения функции omp\_get\_wtime может состоять в следующем:

```
double t1, t2, dt;
```

```
t1 = omp_get_wtime();
...
t2 = omp_get_wtime ();
dt = t2 - t1;
```

Точность измерения времени также может зависеть от среды выполнения параллельной программы. Для определения текущего значения точности может быть использована функция omp\_get\_wtick(), позволяющая определить время в секундах между двумя последовательными показателями времени аппаратного таймера используемой компьютерной системы.

### 5.2.4 Директива parallel

Директива parallel определяет параллельную область. Когда основной поток доходит до параллельной области создается группа потоков. Код параллельной области дублируется между параллельно исполняемыми потоками. Если к параллельной области относится несколько операторов, то они заключаются в фигурные скобки.

```
#pragma omp parallel
{
    // Код внутри блока выполняется параллельно
    std::cout << "Hello!\n";
}</pre>
```

В конце области обеспечивается синхронизация потоков и все потоки завершаются.

Параметры (clauses) директивы parallel

- ✓ if (условие) условие: группа потоков создается только в случае,
   если данное условие истинно;
- ✓ num\_threads(число) количество создаваемых потоков. Если данный параметр не указан, то значение берется из переменной окружения OMP\_NUM\_THREADS;
- ✓ private (список\_локальных\_переменных) список локальных переменных потока, для этих переменных создаются локальные копии в локальном адресном пространстве каждого потока, начальное значение для таких переменных не определено;

- ✓ firstprivate (список\_локальных\_переменных) список локальных переменных потока, для этих переменных создаются локальные копии в локальном адресном пространстве каждого потока, начальное значение для таких переменных соответствует значению глобальной переменной с тем же именем;
- ✓ shared (список\_разделяемых\_переменных) список разделяемых переменных потока, использование данного параметра позволяет отследить совместное использование потоками разных переменных, по умолчанию все переменные, созданные до параллельной области, считаются разделяемыми;
- ✓ reduction (оператор: список) операция редукции, которая заключается в обработке значений локальных копий переменной и получении одного глобального значения данной переменной, данный параметр подробно будет рассмотрен в подразделе 5.2.9.

Данные параметры могут быть применены не только к директиве parallel, но и ко многим другим директивам OpenMP.

Некоторые функции могут быть вызваны как из последовательной, так и из параллельной области. В этом случае возникает необходимость определить, выполняется ли фрагмент в рамках параллельного кода. Для этого можно использовать функцию omp\_in\_parallel(), которая возвращает true, если вызвана из параллельной области, и false, если вызвана из последовательной.

## 5.2.5 Определение и установка количества параллельных потоков

Функции omp\_get\_thread\_num() и omp\_get\_num\_threads() позволяют узнать индекс текущего потока и общее количество запущенных потоков. Поток с индексом 0 — главный поток. Именно он остается после завершения параллельной области.

*Пример*. Каждый поток печатает приветствие, главный поток также выводит общее количество потоков в параллельной области.

```
int nthreads, tid;
// Создание параллельной области
#pragma omp parallel private(tid)
```

```
{
    // печать номера потока
    tid = omp_get_thread_num();
    printf("Hello World from thread = %d\n", tid);
    // Печать количества потоков - только master
    if (tid == 0) {
        nthreads = omp_get_num_threads();
        printf("Number of threads = %d\n", nthreads);
    }
} // Завершение параллельной области
```

В случае, если нужно задать необходимое количество потоков для всей программы, а не для конкретной параллельной области, можно использовать функцию omp\_set\_num\_threads(int num\_threads), где num\_threads — требуемое количество потоков в параллельной области.

В случае, если требуемое количество потоков не задано в программе, значение берется из переменной окружения OMP\_NUM\_THREADS.

При необходимости определить оптимальное количество потоков можно использовать функцию omp\_get\_num\_procs(), которая возвращает число процессоров, доступных приложению.

Функция omp\_get\_max\_threads() возвращает максимально допустимое количество потоков.

*Пример*. Каждый поток вычисляет свою часть суммы чисел от 1 до N.

```
} // Завершение параллельной области
  cout << "Total sum = " << totalSum << endl;</pre>
}
long long Sum(int max)
  int step = 1;
  //если функция запущена из параллельной области
  if (omp in parallel())
      //получаем число параллельно выполняемых потоков
      step = omp get num threads();
  long long s = 0;
  // получаем номер текущего потока
   int tid = omp_get_thread_num();
  // считаем нужную сумму, каждый поток суммирует числа,
   //имеющие остаток tid + 1 при делении на step
  for (int i = tid + 1; i <= max; i = i + step)
      s = s + i;
  return s;
}
```

# 5.2.6 Директива for

Директива for позволяет распределить между параллельно выполняемыми потоками итерации цикла, который должен следовать непосредственно после директивы. Потоки не создаются.

Директива for накладывает ограничения на структуру соответствующего цикла, который должен иметь каноническую форму:

Переменная цикла (idx) не должна модифицироваться внутри тела оператора цикла. Если переменная цикла не определена как lastprivate, то после выполнения цикла её значение не определено.

Правильность программы не должна зависеть от того, какой поток выполняет конкретную итерацию.

Параметры (clauses) директивы for

- ✓ private (список\_локальных\_переменных);
- ✓ firstprivate (список\_локальных\_переменных);
- ✓ lastprivate (список\_локальных\_переменных) глобальной переменной после параллельного региона присваивается значение из потока, который бы последним исполнялся последовательно;
- ✓ reduction (оператор: список);
- ✓ ordered используется совместно с директивой ordered, позволяет задать фрагмент тела цикла, который все потоки должны выполнять в исходном порядке;
- ✓ schedule (вид [, размер\_порции]) определяет способ распределения итераций цикла между потоками. Размер порции должен быть инвариантным относительно цикла положительным целочисленным значением. Вид планирования может быть один из следующих:
  - static итерации делятся на блоки по chunk итераций и статически разделяются между потоками; если параметр chunk не определен, итерации делятся между потоками равномерно и непрерывно;
  - dynamic распределение итерационных блоков осуществляется
     динамически (по умолчанию chunk = 1);
  - guided размер итерационного блока уменьшается
     экспоненциально при каждом распределении; chunk определяет
     минимальный размер блока (по умолчанию chunk = 1);

- auto решение по назначению размера порций делегировано компилятору и определяется во время выполнения, параметр chunk не указывается;
- runtime правило распределения определяется переменной ОМР\_SCHEDULE, при использовании runtime параметр chunk не задается;
- ✓ nowait используется в случае, если в конце не требуется синхронизация, при отсутствии данного параметра в конце параллельного цикла происходит неявная барьерная синхронизация параллельно работающих потоков: их дальнейшее выполнение происходит только тогда, когда все они достигнут данной точки.

В случае, если в параллельной области находится только один цикл, итерации которого необходимо раздать параллельно выполняемым потокам, директивы parallel и for можно объединить

#pragma omp parallel for [clauses]

 $\Pi$ ример. Суммируются два массива размера N. Замеряется время суммирования

```
long long totalSum = 0;
int N;
N = 100000000; //10^8
double start, end, diff;
//Создадим три массива размера N
int *v1 = new int[N],
    *v2 = new int[N],
    *vres = new int[N];
//Проинициализируем созданные массивы
for (int i = 0; i < N; ++i)
{
   v1[i] = 1; //все единицы
   v2[i] = i; //числа от 0 до N-1
   vres[i] = 0; //обнулим
int i;
start = omp get wtime(); //начинаем замерять время
//Создаем параллельный регион
```

```
//переменная цикла - разделяемая
#pragma omp parallel shared(i)
{
   //Раздадим итерации цикла последовательными порциями
   #pragma omp for schedule(static)
   for (i = 0; i < N; ++i) // \mu \kappa \pi
      vres[i] = v1[i] + v2[i]; //итерации независимы
}
end = omp_get_wtime(); //заканчиваем отсчет времени
diff = end - start; //время вычислений
cout << diff << endl; //выводим на консоль
int err = 0; //Проверим правильность работы программы
for (int i = 0; i < N; ++i)
   if (vres[i] != i + 1) //если элемент неверный
   {
      err++; //увеличим число ошибок
      cout << i << ": " << vres[i]; //выведем его
   }
if (err) //если была хотя бы одна ошибка
//то выведем сообщение об ошибках
   cout << "Wrong program, num errors: " << err << endl;</pre>
else cout << "Good" << endl; //иначе выведем "Good"
```

#### 5.2.7 Директива sections

Директива sections позволяет реализовать параллелизм по задачам. Потоки не создаются.

Синтаксис:

```
\checkmark private (список_локальных_переменных);
```

- ✓ firstprivate (список\_локальных\_переменных);
- ✓ lastprivate (список\_локальных\_переменных);
- ✓ reduction (оператор: список);
- ✓ nowait.

В случае, если в параллельной области находится только один цикл, итерации которого необходимо раздать параллельно выполняемым потокам, директивы parallel и for можно объединить

```
#pragma omp parallel sections [clauses]
```

*Пример*. В параллельном регионе создаются две секции. Поток, выполняющий секцию выводит соответствующее сообщение.

```
string message;
int tid;
#pragma omp parallel num_threads(5) private(message, tid)
{
   tid = omp get thread num();
   message = "Hello, tid = " + to_string(tid) + "\n";
   cout << message;</pre>
   message.clear();
   #pragma omp sections
   {
      #pragma omp section
      {
         message = "Section 1, tid = " + to string(tid) +
"\n";
         cout << message;</pre>
      }
      #pragma omp section
      {
         message = "Section 2, tid = " + to_string(tid) +
"\n";
         cout << message;</pre>
      }
}
```

#### 5.2.8 Вложенный параллелизм

Вложенный параллелизм позволяет создавать новые параллельные регионы внутри исходных. Ниже приведен пример использования вложенных параллельных регионов. Также вложенный параллелизм может потребоваться при распараллеливании рекурсивных алгоритмов.

```
int main()
{
   omp set nested(1);
   #pragma omp parallel num threads(2)
   {
      #pragma omp sections
      {
         #pragma omp section
          {
             #pragma omp parallel num threads(5)
             cout << "Hello\n";</pre>
          }
         #pragma omp section
          {
             #pragma omp parallel num threads(7)
                cout << "Bye\n";</pre>
          }
      }
   return 0;
}
```

## 5.2.9 Операция редукции

Параметр reduction определяет список переменных, для которых выполняется операция редукции. Перед выполнением параллельной области для каждого потока создаются копии этих переменных. Потоки формируют значения в своих локальных переменных, при завершении параллельной области над всеми локальными значениями выполняются необходимые операции редукции, результаты которых запоминаются в исходных (глобальных) переменных.

Синтаксис:

```
reduction (оператор: список_переменных)
```

Переменная, по которой проводится редукция, должна быть скалярной, в выражении она может присутствовать только один раз. Список операторов ограничен следующими: +, -, \*, &, ^, |, &&, ||, max, min.

Пример. Вычислим сумму элементов массива.

```
int N = 100000000; //10^8
long long sum = 0;
int *arr = new int[N];
for (int i = 0; i < N; ++i)
    arr[i] = 2 * i + 1;
#pragma omp parallel reduction(+: sum)
{
    #pragma omp for schedule(dynamic, 1000)
    for (int i = 0; i < N; ++i)
        sum = sum + arr[i];
}
delete[]arr;</pre>
```

### 5.2.10Организация взаимоисключения при использовании общих переменных

Наиболее простой способ синхронизации потоков – использование атомарных операций.

Директива #pragma omp atomic определяет переменную, доступ к которой (чтение/запись) должен быть выполнен как неделимая операция. Список допустимых операций приведен ниже:

В случае, если нужно организовать более сложное взаимоисключение потоков или операция недопустимая, то можно использовать директиву

```
#pragma omp critical [name],
```

которая определяет фрагмент кода, который должен выполняться только одним потоком в каждый текущий момент времени (критическая секция).

Пример. Вычислим сумму элементов массива.

```
int N = 100000000; //10^8
long long sum = 0;
int *arr = new int[N];
for (int i = 0; i < N; ++i)
    arr[i] = 2 * i + 1;
#pragma omp parallel shared(sum) private(local_sum)
{
    #pragma omp for schedule(dynamic, 1000)
    for (int i = 0; i < N; ++i)
        local_sum = local_sum + arr[i];
    #pragma omp critical
        sum = sum + local_sum;
}
delete[]arr;</pre>
```

Для взаимоисключения потоков также можно использовать замки, которые работают как мьютексы.

# 5.3. Задание на лабораторную работу

- **0.** Проверить, поддерживается ли OpenMP. Если нет, то включить поддержку в параметрах проекта.
- 1. Скопировать фрагмент кода в программу. Запустить на выполнение.

```
#include <omp.h>
int main () {
  int nthreads, tid;
  // Создание параллельной области
#pragma omp parallel private(tid)
  {
    // печать номера потока
    tid = omp_get_thread_num();
    printf("Hello World from thread = %d\n", tid);
    // Печать количества потоков - только master
    if (tid == 0) {
        nthreads = omp_get_num_threads();
        printf("Number of threads = %d\n", nthreads);
    }
}
```

} // Завершение параллельной области

Ответить на вопросы:

- а) Зачем нужна директива parallel?
- б) Сколько потоков было запущено? Почему?
- в) Сколько потоков одновременно работают с переменной tid? Почему?
- г) Поток с каким tid останется после завершения параллельной области? Запросить требуемое количество потоков у пользователя. Задать количество потоков для параллельной области.
- **2.** Написать программу, задающую работу двух потоков. Первый поток в цикле выводит последовательно числа от 1 до N, а второй N раз выводит слово «HELLO». Число N задаётся пользователем.
- **3.** Написать параллельную программу, находящую поэлементное произведение двух массивов размера N. Задать параметр schedule, попробовать разные аргументы.
- **4.** Написать параллельную программу, вычисляющую максимальное значение среди элементов вектора, используя директивы critical.
- **5.** Написать программу, задающую работу M + K потоков. Первые M потоков вычисляют сумму от 1 до N, а оставшиеся K потоков вычисляют длину N-мерного вектора. Число N задаётся пользователем.

Указание. Использовать секции и вложенный параллелизм.

**6.** Написать параллельную программу, которая каждый элемент вектора размера N заменяет на его наибольший простой делитель. Число N задается пользователем. Элементы вектора — случайные натуральные числа из диапазона  $[10^5, 10^6]$ .

Замерить среднее время выполнения программы для  $N = 2 \cdot 10^7$ ,  $5 \cdot 10^7$  и  $10^8$  на 1, 2, 4 и 8 потоках. Вычислить среднее ускорение для 2, 4 и 8 потоков. Построить диаграмму зависимости ускорения от числа потоков для каждого размера вектора (3 графика на одной диаграмме).

**7.** Написать параллельную программу, выполняющую умножение двух матриц размера  $N \times N$ . Разработать программы с использованием распараллеливания циклов разного уровня вложенности.

Замерить среднее время выполнения программ для N = 500, 1000, 2000 на 1, 2, 4 и 8 потоках. Сравнить полученные результаты. Оцените величину накладных расходов на создание и завершение потоков.

Для оптимального варианта вычислить среднее ускорение на 2, 4 и 8 потоках. Построить диаграмму зависимости ускорения от числа потоков для каждого размера матриц (3 графика на одной диаграмме).

**8.** Написать параллельную программу, выполняющую поиск максимального значения среди минимальных элементов строк матрицы размера  $N \times N$ .

Обосновать выбор средств и методов для распараллеливания.

Замерить среднее время выполнения программ для N = 500, 1000, 2000 на 1, 2, 4 и 8 потоках. Вычислить среднее ускорение на 2, 4 и 8 потоках.

## 5.4. Результаты лабораторной работы

Результаты лабораторной работы представляются в виде отчета по лабораторной работе. В отчет включается титульный лист, цель работы, задание на лабораторную работу, описание и обоснование правильности алгоритма, листинг с комментариями, скриншоты, доказывающие правильность работы программы, полученные результаты и выводы по лабораторной работе.

Пример оформления титульного листа приведен на следующей странице.

Отчет оформляется в электронном виде и высылается на e-mail <a href="mailto:vbyzov.vyatsu@gmail.com">vbyzov.vyatsu@gmail.com</a> (в теме или тексте письма, а также в названии документа с отчетом должны фигурировать ФИ студента, его группа, номер лабораторной работы).

Лабораторная работа считается зачтенной после её устной защиты у преподавателя.