Лабораторная работа №2. Параллельные и последовательные области

В момент запуска программы порождается единственная нить-мастер или «основная» нить, которая начинает выполнение программы с первого оператора. Основная нить и только она исполняет все последовательные области программы. При входе в параллельную область порождаются дополнительные нити.

Директива parallel

Параллельная область задаётся при помощи директивы **parallel**. Си:

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

Возможные опции:

- **if**(условие) выполнение параллельной области по условию. Вхождение в параллельную область осуществляется только при выполнении некоторого условия. Если условие не выполнено, то директива не срабатывает и продолжается обработка программы в прежнем режиме;
- num_threads (целочисленное выражение) явное задание количества нитей, которые будут выполнять параллельную область; по умолчанию выбирается последнее значение, установленное с помощью функции omp_set_num_threads(), или значение переменной OMP NUM THREADS;
- default (private|firstprivate|shared|none) всем переменным в параллельной области, которым явно не назначен класс, будет назначен класс private, firstprivate или shared соответственно;
- **none** означает, что всем переменным в параллельной области класс должен быть назначен явно; в языке Си задаются только варианты **shared** или **none**;
- **private**(список) задаёт список переменных, для которых порождается локальная копия в каждой нити; начальное значение локальных копий переменных из списка не определено;
- **firstprivate**(список) задаёт список переменных, для которых порождается локальная копия в каждой нити; локальные копии переменных инициализируются значениями этих переменных в нити-мастере;
- shared(список) задаёт список переменных, общих для всех нитей;
- copyin(список) задаёт список переменных, объявленных как threadprivate, которые при входе в параллельную область инициализируются значениями соответствующих переменных в нити-мастере;
- reduction(оператор:список) задаёт оператор и список общих переменных; для каждой переменной создаются локальные копии в каждой

нити; локальные копии инициализируются соответственно типу оператора (для аддитивных операций — 0 или его аналоги, для мультипликативных операций — 1 или её аналоги); над локальными копиями переменных после выполнения всех операторов параллельной области выполняется заданный оператор; оператор это: для языка $Cu - +, *, -, \&, |, ^{\wedge}, \&\&, ||$; порядок выполнения операторов не определён, поэтому результат может отличаться от запуска к запуску.

При входе в параллельную область порождаются новые **OMP_NUM_THREADS-1** нитей, каждая нить получает свой уникальный номер, причём порождающая нить получает номер **0** и становится основной нитью группы («мастером»).

Остальные нити получают в качестве номера целые числа с **1** до **ОМР_NUM_THREADS-1**. Количество нитей, выполняющих данную параллельную область, остаётся неизменным до момента выхода из области. При выходе из параллельной области производится неявная синхронизация и уничтожаются все нити, кроме породившей.

Все порождённые нити исполняют один и тот же код, соответствующий параллельной области. Предполагается, что в SMP-системе нити будут распределены по различным процессорам (однако это, как правило, находится в ведении операционной системы).

Пример 3 демонстрирует использование директивы **parallel**. В результате выполнения нить-мастер напечатает текст "Последовательная область 1", затем по директиве **parallel** порождаются новые нити, каждая из которых напечатает текст "Параллельная область", затем порождённые нити завершаются и оставшаяся нить-мастер напечатает текст "Последовательная область 2".

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
  printf("Последовательная область 1\n");
  #pragma omp parallel
  {
  printf("Параллельная область\n");
  }
  printf("Последовательная область 2\n");
}
Пример 3. Параллельная область на языке Си.
```

Пример 4 демонстрирует применение опции **reduction**. В данном примере производится подсчет общего количества порождённых нитей. Каждая нить инициализирует локальную копию переменной **count** значением **0**. Далее, каждая нить увеличивает значение собственной копии переменной **count** на единицу и выводит полученное число. На выходе из параллельной

области происходит суммирование значений переменных **count** по всем нитям, и полученная величина становится новым значением переменной **count** в последовательной области.

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
  int count = 0;
#pragma omp parallel reduction (+: count)
{
  count++;
  printf("Текущее значение count: %d\n", count);
}
  printf("Число нитей: %d\n", count);
}
Пример 4. Опция reduction на языке Си.
```

Сокращённая запись

Если внутри параллельной области содержится только один параллельный цикл, одна конструкция sections или одна конструкция workshare, то можно использовать укороченную запись: parallel for, parallel sections или parallel workshare. При этом допустимо указание всех опций этих директив, за исключением опции nowait.

Переменные среды и вспомогательные функции

Перед запуском программы количество нитей, выполняющих параллельную область, можно задать, определив значение переменной среды **ОМР_NUM_THREADS**. Например, в Linux в командной оболочке bash это можно сделать при помощи следующей команды:

```
export OMP NUM THREADS=n
```

Значение по умолчанию переменной **OMP_NUM_THREADS** зависит от реализации. Из программы её можно изменить с помощью вызова функции **omp_set_num_threads()**. Си:

```
void omp set num threads(int num);
```

Пример 5 демонстрирует применение функции omp_set_num_threads() и опции num_threads. Перед первой параллельной областью вызовом функции omp_set_num_threads(2) выставляется количество нитей, равное 2. Но к первой параллельной области применяется опция num_threads(3), которая указывает, что данную область следует выполнять тремя нитями. Следовательно, сообщение "Параллельная область 1" будет выведено тремя нитями. Ко второй параллельной области

опция num_threads не применяется, поэтому действует значение, установленное функцией omp_set_num_threads (2), и сообщение "Параллельная область 2" будет выведено двумя нитями.

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
omp_set_num_threads(2);
#pragma omp parallel num_threads(3)
{
printf("Параллельная область 1\n");
}
#pragma omp parallel
{
printf("Параллельная область 2\n");
}
```

Пример 5. Функция omp_set_num_threads() и опция num_threads на языке Си.

В некоторых случаях система может динамически изменять количество нитей, используемых для выполнения параллельной области, например, для оптимизации использования ресурсов системы. Это разрешено делать, если переменная среды **ОМР_DYNAMIC** установлена в **true**. Например, в Linux в командной оболочке bash её можно установить при помощи следующей команды:

export OMP DYNAMIC=true

В системах с динамическим изменением количества нитей значение по умолчанию не определено, иначе значение по умолчанию: **false**.

Переменную **OMP_DYNAMIC** можно установить с помощью функции **omp_set_dynamic()**.
Cu:

```
void omp set dynamic(int num);
```

На языке Си в качестве значения параметра функции **omp_set_dynamic()** задаётся **0** или **1.** Если система не поддерживает динамическое изменение количества нитей, то при вызове функции **omp_set_dynamic()** значение переменной **OMP DYNAMIC** не изменится.

Узнать значение переменной **OMP_DYNAMIC** можно при помощи функции **omp_get_dynamic()**.

```
C<sub>M</sub>: int omp get dynamic(void);
```

Пример 6 демонстрирует применение функций omp_set_dynamic() и omp get dynamic(). Сначала распечатывается значение, полученное

функцией omp_get_dynamic() — это позволяет узнать значение переменной OMP_DYNAMIC по умолчанию. Затем при помощи функции omp_set_dynamic() переменная OMP_DYNAMIC устанавливается в true, что подтверждает выдача ещё один раз значения функции omp get dynamic().

Затем порождается параллельная область, выполняемая заданным количеством нитей (128). В параллельной области печатается реальное число выполняющих её нитей. Директива master позволяет обеспечить печать только процессом-мастером. В системах с динамическим изменением числа нитей выданное значение может отличаться от заданного (128).

Функция **omp_get_max_threads()** возвращает максимально допустимое число нитей для использования в следующей параллельной области. Си:

```
int omp get max threads(void);
```

Функция **omp_get_num_procs ()** возвращает количество процессоров, доступных для использования программе пользователя на момент вызова. Нужно учитывать, что количество доступных процессоров может динамически изменяться.

Си:

int omp_get_num_procs(void);

Параллельные области могут быть вложенными; по умолчанию вложенная параллельная область выполняется одной нитью. Это управляется установкой переменной среды **OMP_NESTED**. Например, в Linux в командной

оболочке bash разрешить вложенный параллелизм можно при помощи следующей команды:

export OMP NESTED=true

Изменить значение переменной **OMP_NESTED** можно с помощью вызова функции **omp_set_nested()**.

Си:

```
void omp_set_nested(int nested)
```

Функция omp_set_nested() разрешает или запрещает вложенный параллелизм. На языке Си в качестве значения параметра задаётся 0 или 1. Если вложенный параллелизм разрешён, то каждая нить, в которой встретится описание параллельной области, породит для её выполнения новую группу нитей. Сама породившая нить станет в новой группе нитью-мастером. Если система не поддерживает вложенный параллелизм, данная функция не будет иметь эффекта.

Пример 7 демонстрирует использование вложенных параллельных областей и функции omp_set_nested(). Вызов функции omp_set_nested() перед первой частью разрешает использование вложенных параллельных областей.

Для определения номера нити в текущей параллельной секции используются вызовы функции omp_get_thread_num(). Каждая нить внешней параллельной области породит новые нити, каждая из которых напечатает свой номер вместе с номером породившей нити. Далее вызов omp_set_nested() запрещает использование вложенных параллельных областей. Во второй части вложенная параллельная область будет выполняться без порождения новых нитей, что и видно по получаемой выдаче.

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
  int n;
  omp_set_nested(1);
  #pragma omp parallel private(n)
{
    n=omp_get_thread_num();
  #pragma omp parallel
  {
    printf("Часть 1, нить %d - %d\n", n,
    omp_get_thread_num());
  }
}
omp_set_nested(0);
#pragma omp parallel private(n)
{
```

```
n=omp get thread num();
#pragma omp parallel
printf("Часть 2, нить %d - %d\n", n,
omp get thread num());
Пример 7. Вложенные параллельные области на языке Си.
     Узнать значение переменной ОМР NESTED можно при помощи функ-
ции omp get nested().
Си:
int omp get nested(void);
     Функция omp in parallel () возвращает 1, если она была вызвана
из активной параллельной области программы.
Си:
int omp in parallel(void);
    Пример 8 иллюстрирует применение функции omp in parallel().
Функция mode демонстрирует изменение функциональности в зависимости
от того, вызвана она из последовательной или из параллельной области. В
последовательной области будет напечатано "Последовательная область", а
в параллельной – "Параллельная область".
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
void mode(void) {
if (omp in parallel()) printf("Параллельная область\n");
else printf("Последовательная область \n");
}
int main(int argc, char *argv[])
mode();
#pragma omp parallel
#pragma omp master
mode();
}
}
Пример 8. Функция отр іп parallel () на языке Си.
```

Директива single

Если в параллельной области какой-либо участок кода должен быть выполнен лишь один раз, то его нужно выделить директивами **single**. Си:

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

Возможные опции:

_ private(список) — задаёт список переменных, для которых порождается локальная копия в каждой нити; начальное значение локальных копий переменных из списка не определено;

_ firstprivate(список) — задаёт список переменных, для которых порождается локальная копия в каждой нити; локальные копии переменных инициализируются значениями этих переменных в нити-мастере;

_ copyprivate(список) — после выполнения нити, содержащей конструкцию single, новые значения переменных списка будут доступны всем одноименным частным переменным (private и firstprivate), описанным в начале параллельной области и используемым всеми её нитями; опция не может использоваться совместно с опцией nowait; переменные списка не должны быть перечислены в опциях private и firstprivate данной директивы single;

_ nowait — после выполнения выделенного участка происходит неявная барьерная синхронизация параллельно работающих нитей: их дальнейшее выполнение происходит только тогда, когда все они достигнут данной точки; если в подобной задержке нет необходимости, опция nowait позволяет нитям, уже дошедшим до конца участка, продолжить выполнение без синхронизации с остальными.

Какая именно нить будет выполнять выделенный участок программы, не специфицируется. Одна нить будет выполнять данный фрагмент, а все остальные нити будут ожидать завершения её работы, если только не указана опция **nowait**. Необходимость использования директивы **single** часто возникает при работе с общими переменными.

Пример 9 иллюстрирует применение директивы single вместе с опцией nowait. Сначала все нити напечатают текст "Сообщение 1", при этом одна нить (не обязательно нить-мастер) дополнительно напечатает текст "Одна нить". Остальные нити, не дожидаясь завершения выполнения области single, напечатают текст "Сообщение 2". Таким образом, первое появление "Сообщение 2" в выводе может встретиться как до текста "Одна нить", так и после него. Если убрать опцию nowait, то по окончании области single произойдёт барьерная синхронизация, и ни одна выдача "Сообщение 2" не может появиться до выдачи "Одна нить".

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char *argv[])
```

```
{
    #pragma omp parallel
    {
        printf("Сообщение 1\n");
        #pragma omp single nowait
        {
        printf("Одна нить\n");
        }
        printf("Сообщение 2\n");
    }
}
```

Пример 9. Директива single и опция nowait на языке Си.

Пример 10 иллюстрирует применение опции **copyprivate**. В данном примере переменная **n** объявлена в параллельной области как локальная. Каждая нить присвоит переменной **n** значение, равное своему порядковому номеру, и напечатает данное значение. В области **single** одна из нитей присвоит переменной **n** значение **100**, и на выходе из области это значение будет присвоено переменной **n** на всех нитях. В конце параллельной области значение **n** печатается ещё раз и на всех нитях оно равно **100**.

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
  int n;
#pragma omp parallel private(n)
{
  n=omp_get_thread_num();
  printf("Значение n (начало): %d\n", n);
#pragma omp single copyprivate(n)
{
  n=100;
}
  printf("Значение n (конец): %d\n", n);
}
Пример 10. Опция сорургіvate на языке Си.
```

Директива master

Директивы **master** выделяют участок кода, который будет выполнен только нитью-мастером. Остальные нити просто пропускают данный участок и продолжают работу с оператора, расположенного следом за ним. Неявной синхронизации данная директива не предполагает.

Си:

#pragma omp master

Пример 11 демонстрирует применение директивы **master**. Переменная **n** является локальной, то есть каждая нить работает со своим экземпляром. Сначала все нити присвоят переменной **n** значение **1**. Потом нить-мастер присвоит переменной **n** значение **2**, и все нити напечатают значение **n**. Затем нить-мастер присвоит переменной **n** значение **3**, и снова все нити напечатают значение **n**. Видно, что директиву **master** всегда выполняет одна и та же нить. В данном примере все нити выведут значение **1**, а нить-мастер сначала выведет значение **2**, а потом - значение **3**.

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
int n;
#pragma omp parallel private(n)
{
    n=1;
#pragma omp master
{
    n=2;
}
printf("Первое значение n: %d\n", n);
#pragma omp barrier
#pragma omp master
{
    n=3;
}
printf("Второе значение n: %d\n", n);
}
Пример 11. Директива master на языке Си.
```

Задания

- 1. Определите, какое максимальное количество нитей позволяет породить для выполнения параллельных областей программы ваша система.
- 2. В каких случаях может быть необходимо использование опции **if** директивы **parallel**?
- 3. Определите, сколько процессоров доступно в вашей системе для выполнения параллельной части программы, и займите каждый из доступных процессоров выполнением одной нити в рамках общей параллельной области.

- 4. При помощи трёх уровней вложенных параллельных областей породите 8 нитей (на каждом уровне параллельную область должны исполнять 2 нити). Посмотрите, как будет исполняться программа, если запретить вложенные параллельные области
- 5. Чем отличаются директивы single и master?
- 6. Может ли нить-мастер выполнить область, ассоциированную с директивой **single**?
- 7. Может ли нить с номером **1** выполнить область, ассоциированную с директивой **master**?