

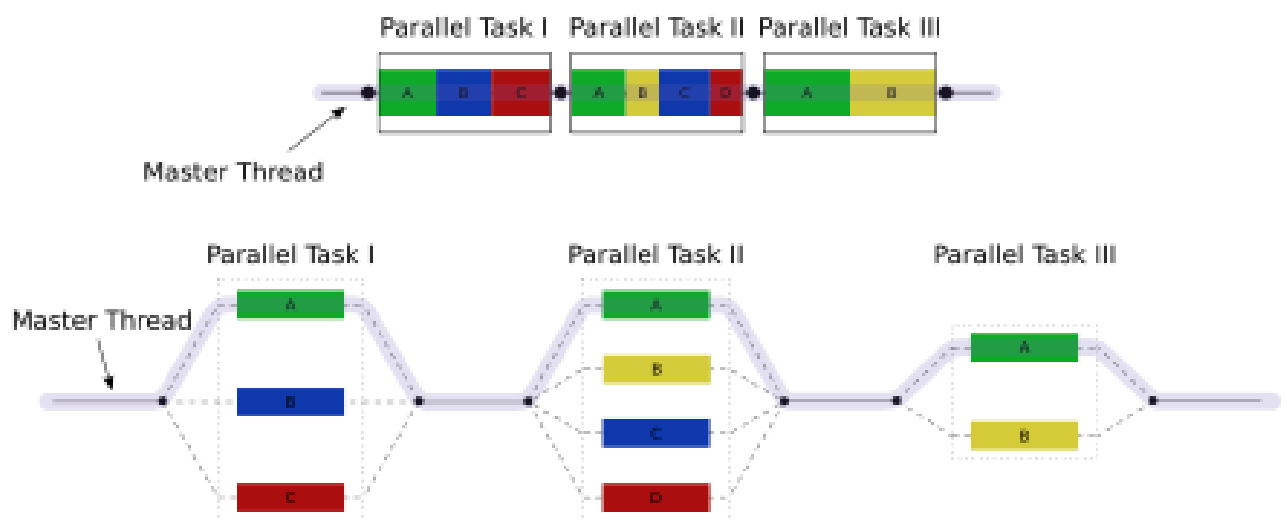
# OpenMP (Open Multi-Processing)

Для многопроцессорных систем с общей памятью.

- Fortran, C
- современные компиляторы поддерживают (gcc, XL C/C++ (IBM), Oracle (ex. Sun Studio в том числе), Intel(C++ compiler, Fortran, Parallel Studio), Microsoft Visual C++, PGI, Absoft Pro Fortran, Lahey/Fujitsu Fortran, PathScale, Cray, NAG, OpenUH Research Compiler, LLVM, LLNL Rose Research Compiler, Appentra Solutions parallware compiler, Texas Instruments (C), Barcelona Supercomputing Center, ARM.... etc.

Для пользователя предоставляются:

- директивы компилятора
- библиотечные функции (процедуры)
- переменные окружения



Библиотека:

**#include <omp.h>**

Опция компилятора (gcc):

**gcc -fopenmp**

Все директивы OpenMP начинаются с:

**#pragma omp**

Директивы:

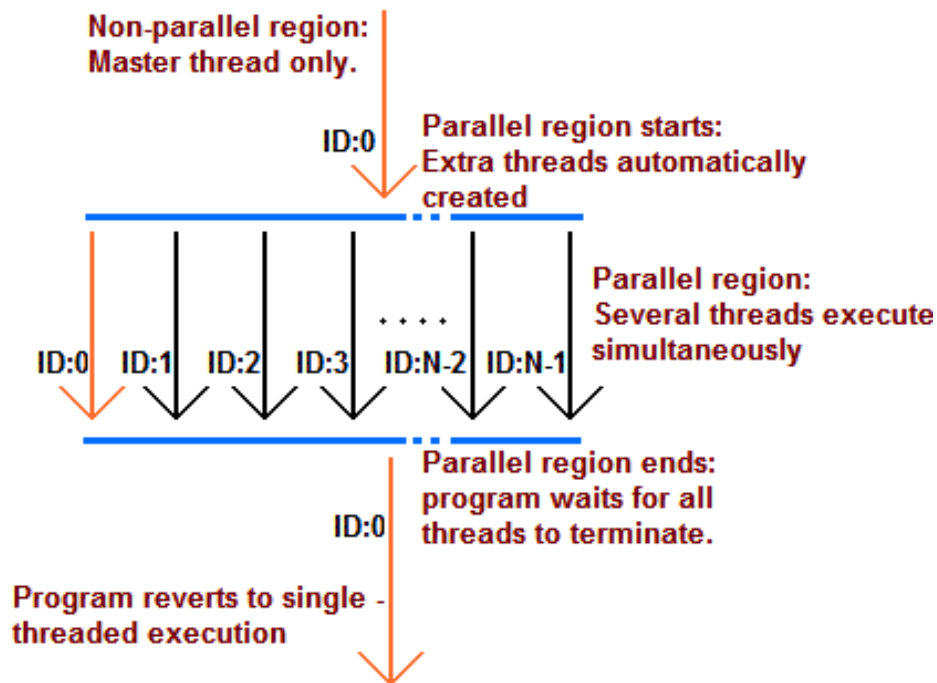
**parallel**

```
#pragma omp parallel
{

    // Код внутри блока выполняется параллельно.

    printf("Hello! \n");

}
```



**for**

**#pragma omp for**

**for ( int i = 0; i < 16; i++)**

**{**

**printf (" %d", n);**

**}**

Порядок вывода неизвестен!

Разница между просто parallel и parallel for !

**#pragma omp parallel**

**{**

**#pragma omp for**

**for(int i=0; i<10; ++i) printf(" %d", i);**

**}**

Или

```
#pragma omp parallel for  
  
for(int i=0; i<10; ++i) printf(" %d", i);
```

Но как задать число исполнителей?

```
void omp_set_num_threads( int num)
```

Разрешить/запретить динамически менять число исполнителей?

```
void omp_set_dynamic(int num) (0 или 1)
```

```
int omp_get_dynamic(void)
```

Узнать число исполнителей?

```
int omp_get_num_threads(void)
```

Свой номер?

```
int omp_get_thread_num(void)
```

Также полезно:

```
int omp_get_max_threads(void)
```

```
int omp_get_num_procs(void)
```

```
int omp_in_parallel(void) (из параллельной ли области?)
```

```
int omp_get_thread_num(void)
```

Вложенный параллелизм

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

```
int omp_get_nested(void)
```

Время

```
double omp_get_wtime(void); (время в секундах)
```

```
double omp_get_wtick(void); (точность таймера)
```

\*\*\*\*\* Продолжение....

**Балансировка. Можно ли как-то повлиять?**

**scheduling (планирование)**

```
#pragma omp parallel for schedule(static)
```

```
for(int i=0; i<16; i++) printf(" %d\n", i);
```

(вариант по умолчанию)

(размер блока – доп. параметр chunk)

**#pragma omp parallel for schedule(dynamic)**

```
for(int i=0; i<16; i++) printf(" %d \n", i);
```

(конвейерный параллелизм, по 1 итерации)

**#pragma omp parallel for schedule(dynamic, 2)**

```
for(int i=0; i<16; i++) printf(" %d \n", i);
```

(конвейерный параллелизм, по 2 итерации)

Также: **guided** (как dynamic, но размер блока уменьшается по ходу выполнения задачи)

**auto,**

**runtime (по переменной OMP\_SCHEDULE)**

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main(int argc, char *argv[])
{
    int i;
    #pragma omp parallel private(i)
    {
        #pragma omp for schedule (static)
        // #pragma omp for schedule (static, 1)
        // #pragma omp for schedule (static, 2)
        // #pragma omp for schedule (dynamic)
        // #pragma omp for schedule (dynamic, 2)
        // #pragma omp for schedule (guided)
        // #pragma omp for schedule (guided, 2)
        for (i=0; i<20; i++)
        {
            printf("Нить %d выполнила итерацию %d\n",
                   omp_get_thread_num(), i);
            sleep(1);
        }
    }
}
```

**ordering (упорядочивание)**

(по одной секции на цикл)

Пример:

```
#pragma omp parallel for ordered
```

```
for(int i=0; i<16; i++)
```

```
{
```

```
    /* в этой части какой-то код */
```

```
#pragma omp ordered
```

```
{
```

```
    /* эта секция должна выполняться упорядочено */
```

```
    printf(" %d", i);
```

```
}
```

```
}
```

## **Зоны видимости переменных**

Переменные, объявленные внутри параллельного блока, являются локальными для потока:

```
#pragma omp parallel
```

```
{
```

```
    int num;
```

```
    num = omp_get_thread_num();
```

```
    printf("%d\n", num);
```

```
}
```

**(до потока - можно управлять директивами)**

**(по умолчанию - общие!)**

- private (список переменных)
- firstprivate
- lastprivate
- shared
- default
- reduction
- threadprivate
- copying

### **private**

```
    int num;
```

```
#pragma omp parallel private (num)
```

```
{
```

```
    num = omp_get_thread_num();
```

```

        printf("%d\n",num);
    }

```

### **firstprivate**

Локальная переменная с инициализацией. Делает переменные локальными и помещает в локальные переменные значение глобальной

```

int num=5;
#pragma omp parallel firstprivate(num)
{
    printf("%d\n",num);
}

```

### **lastprivate**

Локальная переменная с сохранением последнего значения (в последовательном исполнении). В глобальную переменную помещает последнее значение из приватной.

### **shared**

Разделяемая (общая) переменная. Делает переменные разделяемыми (глобальными)

default

Задание области видимости не указанных явно переменных

```

int i,k,n=5;
#pragma omp parallel shared(n) default(private)
{
    i = omp_get_thread_num() / n;
    k = omp_get_thread_num() % n;
    printf("%d %d %d\n",i,k,n);
}

```

**(если не указывать - то shared)**

### **reduction**

Переменная для выполнения редукционной операции

```

int i,s=0;
#pragma omp parallel for reduction(+:s)
for (i=0;i<100;i++)
{
    s += i;
}

```

```
}  
    printf("Sum: %d\n",s);
```

Формат директивы: reduction(оператор: список)

Возможные операторы — "+", "\*", "-", "&", "|", "^", "&&", "||".

Список — перечисляет имена общих переменных. У переменных должен быть скалярный тип (например, float, int или long, но не std::vector, int [] и т. д.).

Принцип работы:

1. Для каждой переменной создаются локальные копии в каждом потоке.
2. Локальные копии инициализируются соответственно типу оператора. Для аддитивных операций — 0 или его аналоги, для мультипликативных операций — 1 или ее аналоги.
3. Над локальными копиями переменных после выполнения всех операторов параллельной области выполняется заданный оператор. Порядок выполнения операторов не определен.

## **threadprivate**

Объявление глобальных переменных локальными для всех потоков, кроме нулевого. Для нулевого x остаётся глобальным.

## **copying**

Объявление глобальных переменных локальными для всех потоков, кроме нулевого с инициализацией

## **Секции:**

```
#pragma omp parallel sections  
{  
    #pragma omp section  
    {  
        Job1();  
    }  
    #pragma omp section  
    Job2();  
  
    #pragma omp section  
    Job3();  
}  
#pragma omp single  
#pragma omp master
```



## Дополнительные директивы для parallel

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;

## Синхронизация потоков

Директивы синхронизации потоков:

- master
- critical Критическая секция
- barrier барьер
- atomic
- flush
- ordered
- nowait
- single

Выполнение кода только главным потоком

```
#pragma omp parallel
{
    //code
    #pragma omp master
    {
        // some code for master
    }
    // code
}
```

```
omp_lock_t
void omp_init_lock(omp_lock_t *lock)
void omp_destroy_lock(omp_lock_t *lock)
void omp_set_lock(omp_lock_t *lock)
void omp_unset_lock(omp_lock_t *lock)
int omp_test_lock(omp_lock_t *lock)
```

На сервере gcc 4.8.5 ( на 2019 год) – т.е. OpenMP 3.1

## Возможности OMP 3.0 и выше

`collapse` (для циклов), «сворачивает» вложенные циклы.

В практическом плане это дает более равномерное распараллеливание, если тредов много, а итераций в самом внешнем цикле — мало.

```
void bar(float *a, int i, int j, int k);
int kl, ku, ks, jl, ju, js, il, iu, is;
//какой-то код ещё, инициализация и т.д. ....
void sub(float *a)
{
    int i, j, k;
    #pragma omp for collapse(2) private(i, k, j)
    for (k=kl; k<=ku; k+=ks)
        for (j=jl; j<=ju; j+=js)
            for (i=il; i<=iu; i+=is)
                bar(a, i, j, k);
}
```

Тут «к» и «j» циклы будут свёрнуты в один, внутренний – останется. Цель – лучшая балансировка, если исполнителей много, а итераций внешнего цикла – мало.