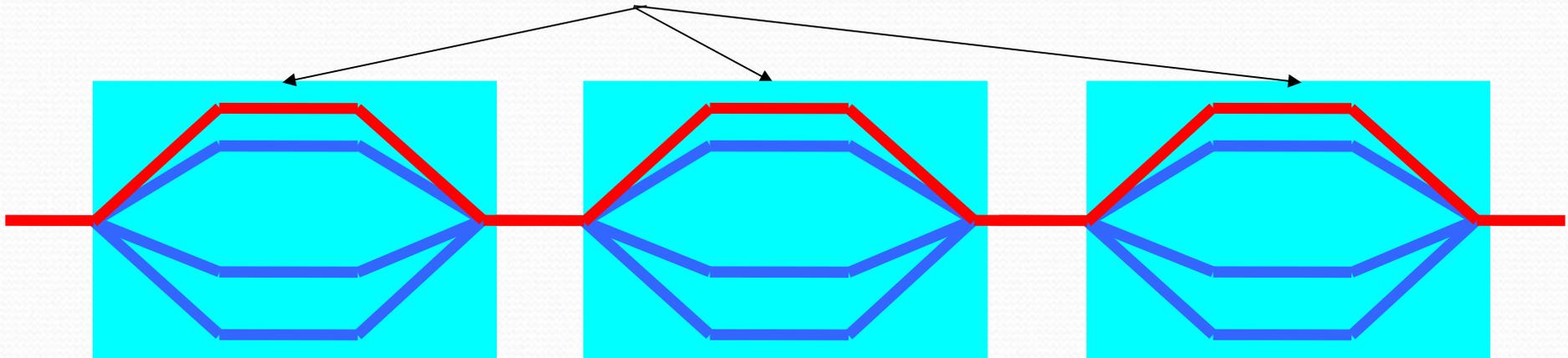




# Суперкомпьютеры и параллельная обработка данных

**Бахтин Владимир Александрович**  
*к.ф.-м.н., ведущий научный сотрудник  
Института прикладной математики им М.В.Келдыша  
РАН  
кафедра системного программирования  
факультет вычислительной математики и кибернетики  
Московского университета им. М.В. Ломоносова*

# Параллельная область (директива parallel)

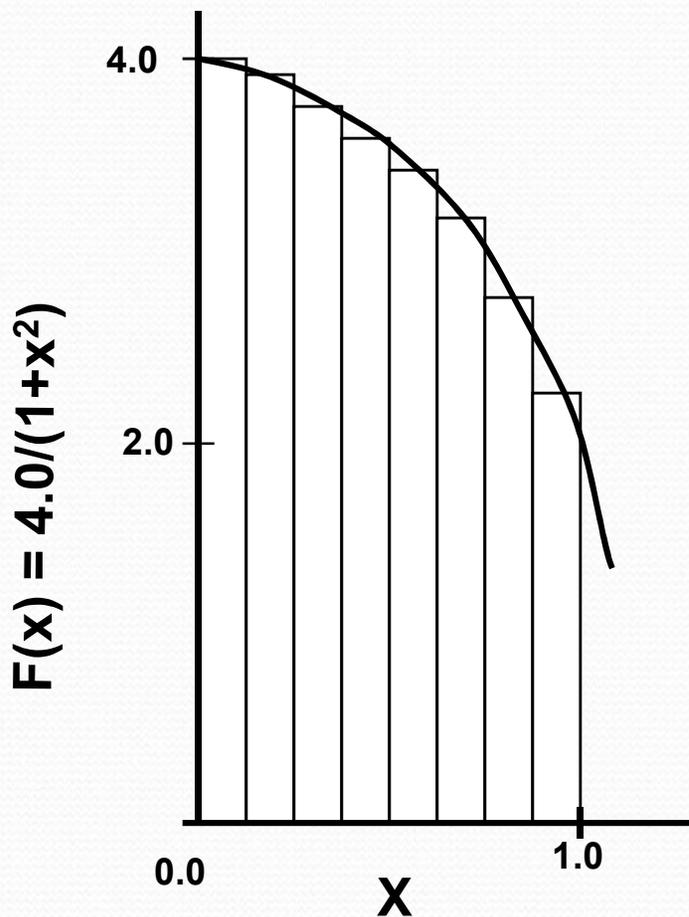


**#pragma omp parallel** [ *клауза* [ [, ] *клауза* ] ... ]  
*структурный блок*

где *клауза* одна из :

- **default(shared | none)**
- **private(*list*)**
- **firstprivate(*list*)**
- **shared(*list*)**
- **reduction(*operator: list*)**
- **if(*scalar-expression*)**
- **num\_threads(*integer-expression*)**
- **copyin(*list*)**
- **proc\_bind ( master | close | spread )** //OpenMP 4.0

# Вычисление числа $\pi$



$$\int_0^1 \frac{4.0}{(1+x^2)} dx = \pi$$

Мы можем  
аппроксимировать интеграл  
как сумму прямоугольников:

$$\sum_{i=0}^N F(x_i) \Delta x \approx \pi$$

Где каждый прямоугольник  
имеет ширину  $\Delta x$  и высоту  
 $F(x_i)$  в середине интервала

# Вычисление числа $\pi$ . Последовательная программа

```
#include <stdio.h>
int main ()
{
    int n =100000, i;
    double pi, h, sum, x;
    h = 1.0 / (double) n;
    sum = 0.0;
    for (i = 1; i <= n; i ++)
    {
        x = h * ((double)i - 0.5);
        sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
    }
    pi = h * sum;
    printf("pi is approximately %.16f", pi);
    return 0;
}
```

# Вычисление числа $\pi$ . Параллельная программа

```
#include <omp.h>
int main ()
{
    int n =100000, i;
    double pi, h, sum, x;
    h = 1.0 / (double) n;
    sum = 0.0;
#pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h,sum)
    {
        int id = omp_get_thread_num();
        int numt = omp_get_num_threads();
        for (i = id + 1; i <= n; i=i+numt) {
            x = h * ((double)i - 0.5);
            sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
        }
    }
    pi = h * sum;
    printf("pi is approximately %.16f", pi);
    return 0;
}
```

# Конфликт доступа к данным

При взаимодействии через общую память нити должны синхронизовать свое выполнение.

Thread0: `sum = sum + val;` && Thread1: `sum = sum + val;`

Время	Thread 0	Thread 1
1	LOAD R1,sum	
2	LOAD R2,val	
3	ADD R1,R2	LOAD R3,sum
4	STORE R1,sum	LOAD R4,val
5		ADD R3,R4
6		STORE R3,sum

Результат зависит от порядка выполнения команд. Требуется взаимное исключение критических интервалов.

# Вычисление числа $\pi$ . Параллельная программа

```
#include <omp.h>
int main ()
{
    int n =100000, i;
    double pi, h, sum, x;
    h = 1.0 / (double) n;
    sum = 0.0;
#pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h,sum)
    {
        int id = omp_get_thread_num();
        int numt = omp_get_num_threads();
        for (i = id + 1; i <= n; i=i+numt) {
            x = h * ((double)i - 0.5);
            #pragma omp critical
                sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
        }
    }
    pi = h * sum;
    printf("pi is approximately %.16f", pi);
    return 0;
}
```

# Вычисление числа $\pi$ . Параллельная программа

```
#include <omp.h>
int main ()
{
    int n =100000, i;
    double pi, h, sum, x;
    h = 1.0 / (double) n;
    sum = 0.0;
#pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h,sum)
    {
        double local_sum = 0.0;
        int id = omp_get_thread_num();
        int numt = omp_get_num_threads();
        for (i = id + 1; i <= n; i=i+numt) {
            x = h * ((double)i - 0.5);
            local_sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
        }
#pragma omp critical
        sum += local_sum;
    }
    pi = h * sum;
    printf("pi is approximately %.16f", pi);
    return 0;
}
```

# Вычисление числа $\pi$ на OpenMP. Клауза reduction

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main ()
{
    int n =100000, i;
    double pi, h, sum, x;
    h = 1.0 / (double) n;
    sum = 0.0;
    #pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h) reduction(+:sum)
    {
        int id = omp_get_thread_num();
        int numt = omp_get_num_threads();
        for (i = id + 1; i <= n; i=i+numt)
        {
            x = h * ((double)i - 0.5);
            sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
        }
    }
    pi = h * sum;
    printf("pi is approximately %.16f", pi);
    return 0;
}
```

# Редукционные операции

## reduction(operator:list)

- ❑ Внутри параллельной области для каждой переменной из списка `list` создается копия этой переменной. Эта переменная инициализируется в соответствии с оператором `operator` (например, 0 для «+»).
- ❑ Для каждой нити компилятор заменяет в параллельной области обращения к редукционной переменной на обращения к созданной копии.
- ❑ По завершении выполнения параллельной области осуществляется объединение полученных результатов.

Оператор	Начальное значение
+	0
*	1
-	0
&	~0
	0
^	0
&&	1
	0
max	Least number in reduction list item type
min	Largest number in reduction list item type

# Клауза if

***if(scalar-expression)***

В зависимости от значения *scalar-expression* для выполнения структурного блока будет создана группа нитей или он будет выполняться одной нитью.

```
#include <omp.h>
int main()
{
    int n = 0;
    printf("Enter the number of intervals: (0 quits) ");
    scanf("%d",&n);
    #pragma omp parallel if (n>10)
    {
        int id = omp_get_thread_num();
        int numt = omp_get_num_threads();
        for (int i = id + 1; i <= n; i=i+numt)
            func (i);
    }
    return 0;
}
```

# Клауза `num_threads`

`num_threads(integer-expression)`

`integer-expression` задает максимально возможное число нитей, которые будут созданы для выполнения структурного блока

```
#include <omp.h>
int main()
{
    int n = 0;
    printf("Enter the number of intervals: (0 quits) ");
    scanf("%d",&n);
    #pragma omp parallel num_threads(10)
    {
        int id = omp_get_thread_num ();
        func (n, id);
    }
    return 0;
}
```

# Определение числа нитей в параллельной области

Число создаваемых нитей зависит от:

- клаузы `if`
- клаузы `num_threads`
- значений переменных, управляющих выполнением OpenMP-программы:
  - `dyn-var` (включение/отключение режима, в котором количество создаваемых нитей может изменяться динамически: **OMP\_DYNAMIC, omp\_set\_dynamic()**)
  - `nthreads-var` (максимально возможное число нитей, создаваемых при входе в параллельную область: **OMP\_NUM\_THREADS, omp\_set\_num\_threads()**)
  - `thread-limit-var` (максимально возможное число нитей, создаваемых для выполнения всей OpenMP-программы: **OMP\_THREAD\_LIMIT**)
  - `nest-var` (включение/отключение режима поддержки вложенного параллелизма: **OMP\_NESTED, omp\_set\_nested()**)
  - `max-active-level-var` (максимально возможное количество вложенных параллельных областей: **OMP\_MAX\_ACTIVE\_LEVELS, omp\_set\_max\_active\_levels()**)

## Определение числа нитей в параллельной области

Пусть ***ThreadsBusy*** - количество OpenMP нитей, выполняемых в данный момент;

Пусть ***ActiveParRegions*** - количество активных параллельных областей;

**if** в директиве `parallel` существует клауза **if**

**then** присвоить переменной ***IfClauseValue*** значение выражения в клаузе **if**;

**else *IfClauseValue* = true;**

**if** в директиве `parallel` существует клауза **num\_threads**

**then** присвоить переменной ***ThreadsRequested*** значение выражения в клаузе **num\_threads**;

**else *ThreadsRequested* = *nthreads-var*;**

***ThreadsAvailable* = (*thread-limit-var* - *ThreadsBusy* + 1);**

## Определение числа нитей в параллельной области

```
if (IfClauseValue == false)
then number of threads = 1;
else if (ActiveParRegions >= 1) and (nest-var == false)
then number of threads = 1;
else if (ActiveParRegions == max-active-levels-var)
then number of threads = 1;
else if (dyn-var == true) and (ThreadsRequested <= ThreadsAvailable)
then number of threads = [ 1 : ThreadsRequested ];
else if (dyn-var == true) and (ThreadsRequested > ThreadsAvailable)
then number of threads = [ 1 : ThreadsAvailable ];
else if (dyn-var == false) and (ThreadsRequested <= ThreadsAvailable)
then number of threads = ThreadsRequested;
else if (dyn-var == false) and (ThreadsRequested > ThreadsAvailable)
then number of threads зависит от реализации компилятора;
```

# Определение числа нитей в параллельной области

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main (void)
{
    omp_set_nested(1);
    omp_set_max_active_levels(8);
    omp_set_dynamic(0);
    omp_set_num_threads(2);
    #pragma omp parallel
    {
        omp_set_num_threads(3);
        #pragma omp parallel
        {
            ...
        }
    }
}
```

# Клауза copyin

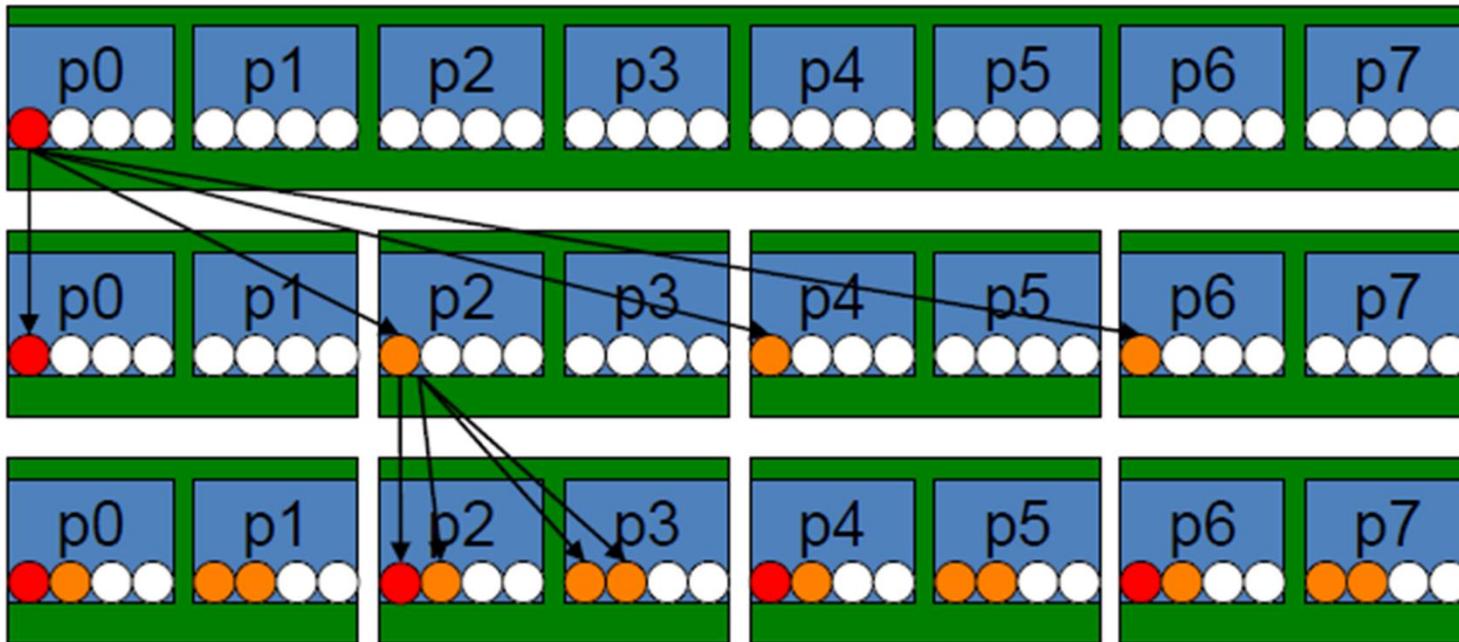
## copyin(list)

Значение каждой threadprivate-переменной из списка list, устанавливается равным значению этой переменной в master-нити

```
float* work;  
int size;  
float val;  
#pragma omp threadprivate(work,size,val)  
void compute()  
{  
    work = (float*)malloc( sizeof(float)*size);  
    for(int i = 0; i < size; ++i ) work[i] = val;  
    ... // computation with work array elements  
}  
int main()  
{  
    printf("Enter the size of array and value\n");  
    scanf("%d",&size);  
    scanf("%f",&val);  
    #pragma omp parallel copyin(val,size)  
        compute();  
}
```

# Клауза `proc_bind` (OpenMP 4.0)

```
#pragma omp parallel proc_bind(spread) num_threads(4)  
{  
  #pragma omp parallel proc_bind(close) num_threads(4)  
  work();  
}
```



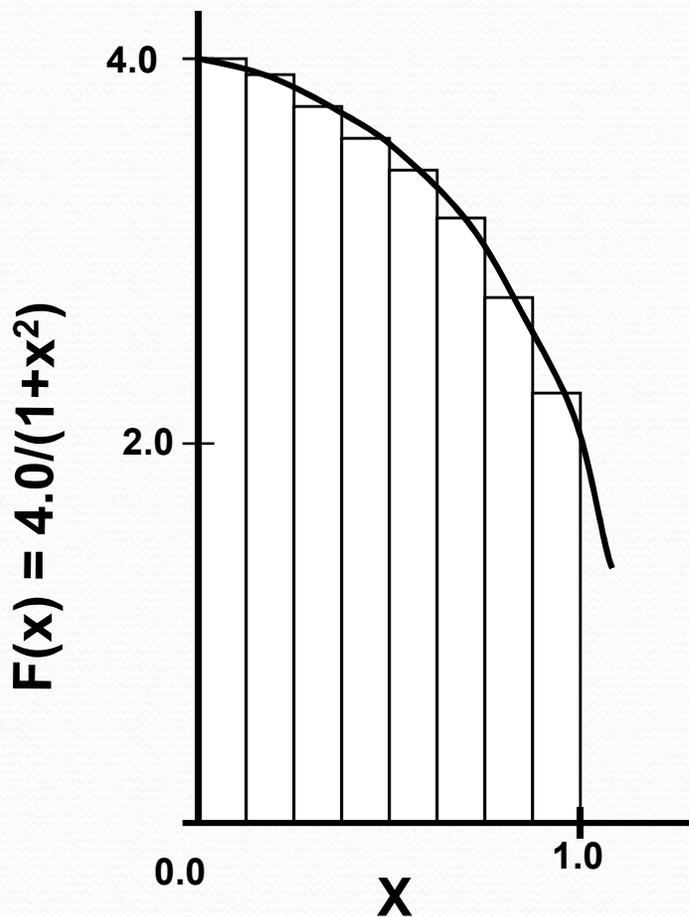
# Содержание

- ❑ Тенденции развития современных вычислительных систем
- ❑ OpenMP – модель параллелизма по управлению
- ❑ Конструкции распределения работы
- ❑ Конструкции для синхронизации нитей
- ❑ Система поддержки выполнения OpenMP-программ
- ❑ Новые возможности OpenMP

# Конструкции распределения работы

- Распределение витков циклов (директива for)
- Циклы с зависимостью по данным. Организация конвейерного выполнения для циклов с зависимостью по данным.
- Распределение нескольких структурных блоков между нитями (директива SECTION).
- Выполнение структурного блока одной нитью (директива single)
- Распределение операторов одного структурного блока между нитями (директива WORKSHARE)
- Понятие задачи

# Вычисление числа $\pi$



$$\int_0^1 \frac{4.0}{(1+x^2)} dx = \pi$$

Мы можем  
аппроксимировать интеграл  
как сумму прямоугольников:

$$\sum_{i=0}^N F(x_i) \Delta x \approx \pi$$

Где каждый прямоугольник  
имеет ширину  $\Delta x$  и высоту  
 $F(x_i)$  в середине интервала

# Вычисление числа $\pi$ на OpenMP

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main ()
{
    int n =100000, i;
    double pi, h, sum, x;
    h = 1.0 / (double) n;
    sum = 0.0;
    #pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h) reduction(+:sum)
    {
        int id = omp_get_thread_num();
        int numt = omp_get_num_threads();
        for (i = id + 1; i <= n; i=i+numt)
        {
            x = h * ((double)i - 0.5);
            sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
        }
    }
    pi = h * sum;
    printf("pi is approximately %.16f", pi);
    return 0;
}
```

# Вычисление числа $\pi$ на OpenMP

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main ()
{
    int n =100000, i;
    double pi, h, sum, x;
    h = 1.0 / (double) n;
    sum = 0.0;
    #pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h) reduction(+:sum)
    {
        #pragma omp for schedule (static,1)
        for (i = 1; i <= n; i++)
        {
            x = h * ((double)i - 0.5);
            sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
        }
    }
    pi = h * sum;
    printf("pi is approximately %.16f", pi);
    return 0;
}
```

# Вычисление числа $\pi$ на OpenMP

```
int main ()
{
    int n =100000, i;
    double pi, h, sum, x;
    h = 1.0 / (double) n;
    sum = 0.0;
    #pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h) reduction(+:sum)
    {
        int iam = omp_get_thread_num();
        int numt = omp_get_num_threads();
        int start = iam * n / numt + 1;
        int end = (iam + 1) * n / numt;
        if (iam == numt-1) end = n;
        for (i = start; i <= end; i++)
        {
            x = h * ((double)i - 0.5);
            sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
        }
    }
    pi = h * sum;
    printf("pi is approximately %.16f", pi);
    return 0;
}
```

# Вычисление числа $\pi$ на OpenMP

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main ()
{
    int n =100, i;
    double pi, h, sum, x;
    h = 1.0 / (double) n;
    sum = 0.0;
    #pragma omp parallel default (none) private (i,x) shared (n,h) reduction(+:sum)
    {
        #pragma omp for schedule (static)
        for (i = 1; i <= n; i++)
        {
            x = h * ((double)i - 0.5);
            sum += (4.0 / (1.0 + x*x));
        }
    }
    pi = h * sum;
    printf("pi is approximately %.16f", pi);
    return 0;
}
```

# Распределение витков цикла

**#pragma omp for** [*клауза*[[,*клауза*] ... ]  
*for* (*init-expr*; *test-expr*; *incr-expr*) структурный блок

где *клауза* одна из :

- **private**(*list*)
- **firstprivate**(*list*)
- **lastprivate**(*list*)
- **reduction**(*operator*: *list*)
- **schedule**(*kind*[, *chunk\_size*])
- **collapse**(*n*)
- **ordered**(*n*)
- **nowait**

# Распределение витков цикла

*init-expr* : *var* = *loop-invariant-expr1*

| *integer-type var* = *loop-invariant-expr1*

| *random-access-iterator-type var* = *loop-invariant-expr1*

| *pointer-type var* = *loop-invariant-expr1*

*test-expr*:

*var relational-op loop-invariant-expr2*

| *loop-invariant-expr2 relational-op var*

*relational-op*: <

| <=

| >

| >=

*incr-expr*: ++*var*

| *var*++

| --*var*

| *var* --

| *var* += *loop-invariant-integer- expr*

| *var* -= *loop-invariant-integer- expr*

| *var* = *var* + *loop-invariant-integer- expr*

| *var* = *loop-invariant-integer- expr* + *var*

| *var* = *var* - *loop-invariant-integer- expr*

*var*: *signed or unsigned integer type*

| *random access iterator type*

| *pointer type*

## Parallel Random Access Iterator Loop (OpenMP 3.0)

```
#include <vector>
void iterator_example()
{
    std::vector<int> vec(23);
    std::vector<int>::iterator it;
    #pragma omp parallel for default(none) shared(vec)
    for (it = vec.begin(); it < vec.end(); it++)
    {
        // do work with *it //
    }
}
```

## Использование указателей в цикле (OpenMP 3.0)

```
void pointer_example ()  
{  
    char a[N];  
    #pragma omp for default (none) shared (a,N)  
    for (char *p = a; p < (a+N); p++ )  
    {  
        use_char (p);  
    }  
}
```

for (char \*p = a; p != (a+N); p++ ) - **ошибка**

# Распределение витков многомерных циклов. Клауза collapse (OpenMP 3.0)

```
void work(int i, int j) {}  
void good_collapsing(int n)  
{  
    int i, j;  
    #pragma omp parallel default(shared)  
    {  
        #pragma omp for collapse (2)  
        for (i=0; i<n; i++) {  
            for (j=0; j < n; j++)  
                work(i, j);  
        }  
    }  
}
```

Клауза collapse:  
collapse (*положительная целая константа*)

# Распределение витков многомерных циклов. Клауза collapse (OpenMP 3.0)

```
void work(int i, int j) {}  
void error_collapsing(int n)  
{  
    int i, j;  
    #pragma omp parallel default(shared)  
    {  
        #pragma omp for collapse (2)  
        for (i=0; i<n; i++) {  
            work_with_i (i);           // Ошибка  
            for (j=0; j < n; j++)  
                work(i, j);  
        }  
    }  
}
```

Клауза collapse может быть использована только для распределения витков тесно-вложенных циклов.

# Распределение витков многомерных циклов. Клауза collapse (OpenMP 3.0)

```
void work(int i, int j) {}  
void error_collapsing(int n)  
{  
    int i, j;  
    #pragma omp parallel default(shared)  
    {  
        #pragma omp for collapse (2)  
        for (i=0; i<n; i++) {  
            for (j=0; j < i; j++) // Ошибка  
                work(i, j);  
        }  
    }  
}
```

Клауза collapse может быть использована только для распределения витков циклов с прямоугольным индексным пространством.

# Использование редуционных операций

```
void reduction (float *x, int *y, int n)
{
    int i, b, c;
    float a, d;
    a = 0.0;
    b = 0;
    c = y[0];
    d = x[0];
    #pragma omp parallel for private(i) shared(x, y, n) \
        reduction(+:a) reduction(^:b) \
        reduction(min:c) reduction(max:d)
    for (i=0; i<n; i++) {
        a += x[i];
        b ^= y[i];
        if (c > y[i]) c = y[i];
        d = fmaxf(d,x[i]);
    }
}
```

# Реализация редукционных операций

```
#include <limits.h>
void reduction_by_hand (float *x, int *y, int n)
{
    int i, b, b_p, c, c_p;
    float a, a_p, d, d_p;
    a = 0.0f;
    b = 0;
    c = y[0];
    d = x[0];
    #pragma omp parallel shared(a, b, c, d, x, y, n) private(a_p, b_p, c_p, d_p)
    {
        a_p = 0.0f; b_p = 0; c_p = INT_MAX; d_p = -HUGE_VALF;
        #pragma omp for private(i) nowait
        for (i=0; i<n; i++) {
            a_p += x[i]; b_p ^= y[i]; if (c_p > y[i]) c_p = y[i]; d_p = fmaxf(d_p,x[i]);
        }
        #pragma omp critical
        {
            a += a_p; b ^= b_p; if ( c > c_p ) c = c_p; d = fmaxf(d,d_p);
        }
    }
}
```

# Редукционные операции, определяемые пользователем (OpenMP 4.0)

```
#pragma omp declare reduction (reduction-identifier : typename-list :  
combiner) [initializer(initializer-expr)]
```

- reduction-identifier** - название редукционной операции
- typename-list** – тип (типы)
- combiner** – выражение для объединения частичных результатов
- initializer** – начальное значение создаваемых частных переменных
- omp\_out** refers to private copy that holds combined value
- omp\_in** refers to the other private copy
- omp\_priv** represents the private element
- omp\_orig** represents the original variable

# Использование редукционных операций, определяемых пользователем (OpenMP 4.0)

```
struct point
{
    int x;
    int y;
} points[N], minp = { MAX_INT, MAX_INT };

#pragma omp declare reduction (min : struct point : \
    omp_out.x = omp_in.x > omp_out.x ? omp_out.x : omp_in.x, \
    omp_out.y = omp_in.y > omp_out.y ? omp_out.y : omp_in.y ) \
    initializer ( omp_priv = { MAX_INT, MAX_INT })

#pragma omp parallel for reduction (min: minp)
for (int i = 0; i < N; i++)
{
    if (points[i].x < minp.x) minp.x = points[i].x;
    if (points[i].y < minp.y) minp.y = points[i].y;
}
```

# Редукционные операции, определяемые пользователем (OpenMP 4.0)

```
#pragma omp declare reduction (merge : std::vector<int> :  
omp_out.insert (omp_out.end(), omp_in.begin(), omp_in.end()))
```

```
void schedule (std::vector<int> &v, std::vector<int> &filtered)  
{  
    #pragma omp parallel for reduction (merge: filtered)  
    for (std::vector<int>::iterator it = v.begin(); it < v.end(); it++)  
        if ( filter(*it) ) filtered.push_back(*it);  
}
```

# Распределение витков цикла. Клауза schedule

Клауза schedule:

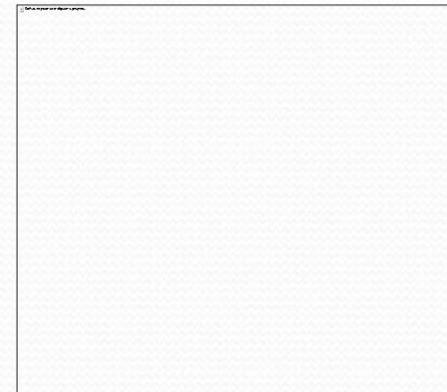
`schedule(алгоритм планирования[, число_итераций])`

Где алгоритм планирования один из:

- `schedule(static[, число_итераций])` - статическое планирование;
- `schedule(dynamic[, число_итераций])` - динамическое планирование;
- `schedule(guided[, число_итераций])` - управляемое планирование;
- `schedule(runtime)` - планирование в период выполнения;
- `schedule(auto)` - автоматическое планирование (OpenMP 3.0).

```
#pragma omp parallel for private(tmp) shared (a) schedule (runtime)
```

```
for (int i=0; i<N-2; i++)  
  for (int j = i+1; j< N-1; j++) {  
    tmp = a[i][j];  
    a[i][j]=a[j][i];  
    a[j][i]=tmp;  
  }
```



# Распределение витков цикла. Клауза schedule

```
#pragma omp parallel for schedule(static)  
for(int i = 1; i <= 100; i++)
```

Результат выполнения программы на 4-х ядерном процессоре будет следующим:

- Поток 0 получает право на выполнение итераций 1-25.
- Поток 1 получает право на выполнение итераций 26-50.
- Поток 2 получает право на выполнение итераций 51-75.
- Поток 3 получает право на выполнение итераций 76-100.

# Распределение витков цикла. Клауза schedule

```
#pragma omp parallel for schedule(static, 10)  
for(int i = 1; i <= 100; i++)
```

**Результат выполнения программы на 4-х ядерном процессоре будет следующим:**

- Поток 0 получает право на выполнение итераций 1-10, 41-50, 81-90.
- Поток 1 получает право на выполнение итераций 11-20, 51-60, 91-100.
- Поток 2 получает право на выполнение итераций 21-30, 61-70.
- Поток 3 получает право на выполнение итераций 31-40, 71-80

# Распределение витков цикла. Клауза schedule

```
#pragma omp parallel for schedule(dynamic, 15)  
for(int i = 1; i <= 100; i++)
```

**Результат выполнения программы на 4-х ядерном процессоре может быть следующим:**

- Поток 0 получает право на выполнение итераций 1-15.
- Поток 1 получает право на выполнение итераций 16-30.
- Поток 2 получает право на выполнение итераций 31-45.
- Поток 3 получает право на выполнение итераций 46-60.
- Поток 3 завершает выполнение итераций.
- Поток 3 получает право на выполнение итераций 61-75.
- Поток 2 завершает выполнение итераций.
- Поток 2 получает право на выполнение итераций 76-90.
- Поток 0 завершает выполнение итераций.
- Поток 0 получает право на выполнение итераций 91-100.

# Распределение витков цикла. Клауза schedule

число\_выполняемых\_поток\_итераций =  
max(число\_нераспределенных\_итераций/omp\_get\_num\_threads(),  
число\_итераций)

```
#pragma omp parallel for schedule(guided, 10)  
for(int i = 1; i <= 100; i++)
```

Пусть программа запущена на 4-х ядерном процессоре.

- ❑ Поток 0 получает право на выполнение итераций 1-25.
- ❑ Поток 1 получает право на выполнение итераций 26-44.
- ❑ Поток 2 получает право на выполнение итераций 45-59.
- ❑ Поток 3 получает право на выполнение итераций 60-69.
- ❑ Поток 3 завершает выполнение итераций.
- ❑ Поток 3 получает право на выполнение итераций 70-79.
- ❑ Поток 2 завершает выполнение итераций.
- ❑ Поток 2 получает право на выполнение итераций 80-89.
- ❑ Поток 3 завершает выполнение итераций.
- ❑ Поток 3 получает право на выполнение итераций 90-99.
- ❑ Поток 1 завершает выполнение итераций.
- ❑ Поток 1 получает право на выполнение 100 итерации.

# Распределение витков цикла. Клауза schedule

```
#pragma omp parallel for schedule(runtime)
for(int i = 1; i <= 100; i++) /* способ распределения витков цикла между
нитями будет задан во время выполнения программы*/
```

При помощи переменных среды:

ssh:

```
setenv OMP_SCHEDULE "dynamic,4"
```

ksh:

```
export OMP_SCHEDULE="static,10"
```

Windows:

```
set OMP_SCHEDULE=auto
```

или при помощи функции системы поддержки:

```
void omp_set_schedule(omp_sched_t kind, int modifier);
```

# Распределение витков цикла. Клауза schedule

```
#pragma omp parallel for schedule(auto)  
for(int i = 1; i <= 100; i++)
```

**Способ распределения витков цикла между нитями определяется реализацией компилятора.**

**На этапе компиляции программы или во время ее выполнения определяется оптимальный способ распределения.**

## Распределение витков цикла. Клауза `nowait`

```
void example(int n, float *a, float *b, float *c, float *z)
{
    int i;
    #pragma omp parallel
    {
        #pragma omp for schedule(static) nowait
        for (i=0; i<n; i++) {
            c[i] = (a[i] + b[i]) / 2.0;
            ...
        }
        #pragma omp for schedule(static) nowait
        for (i=0; i<n; i++)
            z[i] = sqrt(c[i]);
    }
}
```

Верно в OpenMP 3.0, если количество итераций у циклов совпадает и параметры клаузы `schedule` совпадают (`STATIC` + *число\_итераций*).

## Распределение циклов с зависимостью по данным

```
for(int i = 1; i < 100; i++)  
    a[i]= a[i-1] + a[i+1];
```

Между витками цикла с индексами  $i1$  и  $i2$  ( $i1 < i2$ ) существует зависимость по данным (информационная связь) массива  $a$ , если оба эти витка осуществляют обращение к одному элементу массива по схеме запись-чтение или чтение-запись.

Если виток  $i1$  записывает значение, а виток  $i2$  читает это значение, то между этими витками существует потоковая зависимость или просто зависимость  $i1 \rightarrow i2$ .

Если виток  $i1$  читает "старое" значение, а виток  $i2$  записывает "новое" значение, то между этими витками существует обратная зависимость  $i1 \leftarrow i2$ .

В обоих случаях виток  $i2$  может выполняться только после витка  $i1$ .

# Распределение циклов с зависимостью по данным

```
for (int i = 0; i < n; i++) {  
    x = (b[i] + c[i]) / 2;  
    a[i] = a[i + 1] + x;    // ANTI dependency  
}
```

```
#pragma omp parallel shared(a, a_copy) private (x)  
{  
    #pragma omp for  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        a_copy[i] = a[i + 1];  
    }  
    #pragma omp for  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        x = (b[i] + c[i]) / 2;  
        a[i] = a_copy[i] + x;  
    }  
}
```

# Распределение циклов с зависимостью по данным

```
for (int i = 1; i < n; i++) {  
    b[i] = b[i] + a[i - 1];  
    a[i] = a[i] + c[i]; // FLOW dependency  
}
```

```
b[1] = b[1] + a[0];  
#pragma omp parallel for shared(a,b,c)  
for (int i = 1; i < n - 1; i++) {  
    a[i] = a[i] + c[i];  
    b[i + 1] = b[i + 1] + a[i];  
}  
a[n - 1] = a[n - 1] + c[n - 1];
```

```
b[1] = b[1] + a[0];  
a[1] = a[1] + c[1];  
b[2] = b[2] + a[1];  
a[2] = a[2] + c[2];  
b[3] = b[3] + a[2];  
a[3] = a[3] + c[3];
```

# Клауза и директива ordered

```
void print_iteration(int iter) {  
    #pragma omp ordered  
    printf("iteration %d\n", iter);  
}  
  
int main( ) {  
    int i;  
    #pragma omp parallel  
    {  
        #pragma omp for ordered  
        for (i = 0 ; i < 5 ; i++) {  
            print_iteration(i);  
            another_work (i);  
        }  
    }  
}
```

Результат выполнения программы:

```
iteration 0  
iteration 1  
iteration 2  
iteration 3  
iteration 4
```

# Распределение циклов с зависимостью по данным. Клауза и директива `ordered`

```
#pragma omp parallel for ordered
for(int i = 1; i < 100; i++) {
    #pragma omp ordered
    {
        a[i]= a[i-1] + a[i+1];
    }
}
```

# Распределение циклов с зависимостью по данным. Метод переменных направлений (ADI)

```
for(int i = 1; i < M; i++)  
  for(int j = 1; j < N; j++)  
    a[i][j] = (a[i-1][j] + a[i+1][j]) / 2;
```

```
for(int i=1; i < M; i++)  
{  
  #pragma omp parallel for shared(a)  
  for(int j = 1; j < N; j++)  
    a[i][j] = (a[i-1][j]+a[i+1][j])/2.;  
}
```

# Распределение циклов с зависимостью по данным. Метод переменных направлений (ADI)

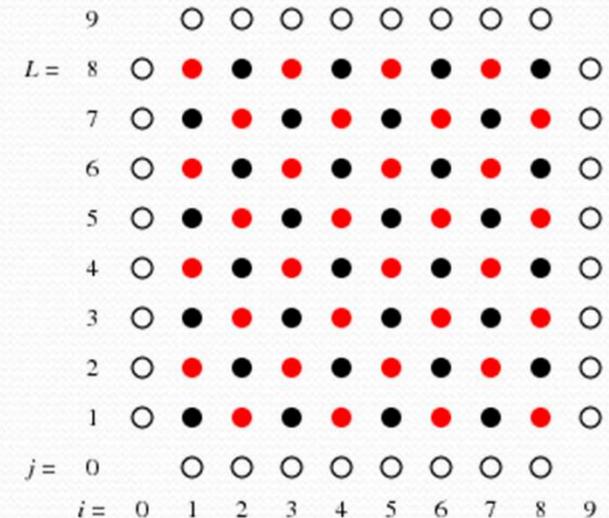
```
for(int i = 1; i < M; i++)  
  for(int j = 1; j < N; j++)  
    a[i][j] = (a[i-1][j] + a[i+1][j]) / 2;
```

```
#pragma omp parallel shared(a)  
{  
  for(int i=1; i < M; i++)  
  {  
    #pragma omp for  
    for(int j = 1; j < N; j++)  
      a[i][j] = (a[i-1][j]+a[i+1][j])/2.;  
  }  
}
```

# Распределение циклов с зависимостью по данным. Метод Red-Black

```
for(int i = 1; i < M; i++)  
  for(int j = 1; j < N; j++)  
    a[i][j] = (a[i-1][j] + a[i][j-1] + a[i+1][j] + a[i][j+1]) / 4;
```

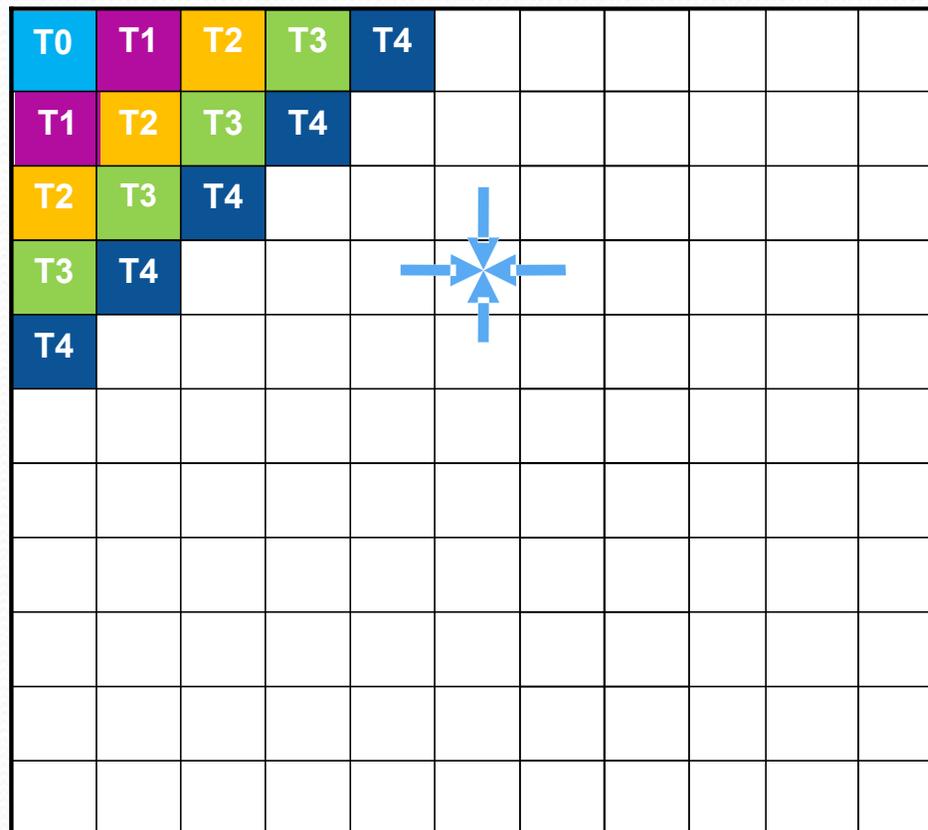
```
#pragma omp parallel shared(a)  
{  
  #pragma omp for  
  for(int i = 1; i < M; i++)  
    for(int j = 1 + i %2 ; j < N; j += 2)  
      a[i][j] = (a[i-1][j] + a[i][j-1] + a[i+1][j] + a[i][j+1]) / 4;  
  #pragma omp for  
  for(int i = 1; i < M; i++)  
    for(int j = 1 + (i + 1)%2 ; j < N; j += 2)  
      a[i][j] = (a[i-1][j] + a[i][j-1] + a[i+1][j] + a[i][j+1]) / 4;  
}
```



# Распределение циклов с зависимостью по данным.

## Параллелизм по гиперплоскостям

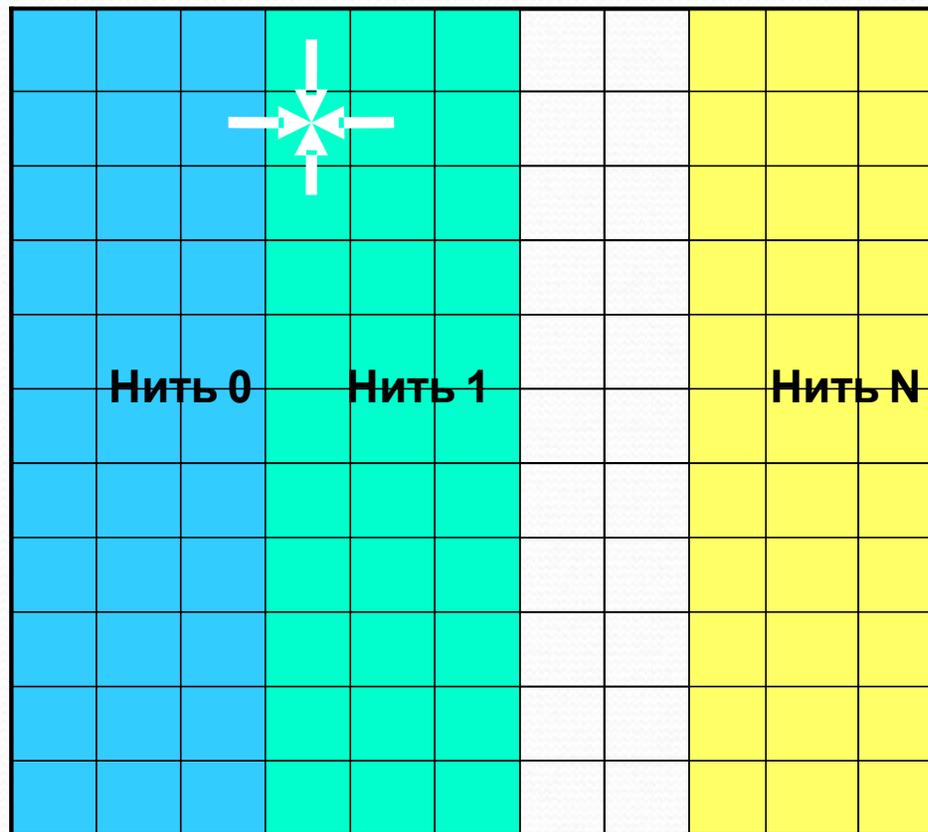
```
for(int i = 1; i < M; i++)  
  for(int j = 1; j < N; j++)  
    a[i][j] = (a[i-1][j] + a[i][j-1] + a[i+1][j] + a[i][j+1]) / 4;
```



# Распределение циклов с зависимостью по данным.

## Организация конвейерного выполнения цикла

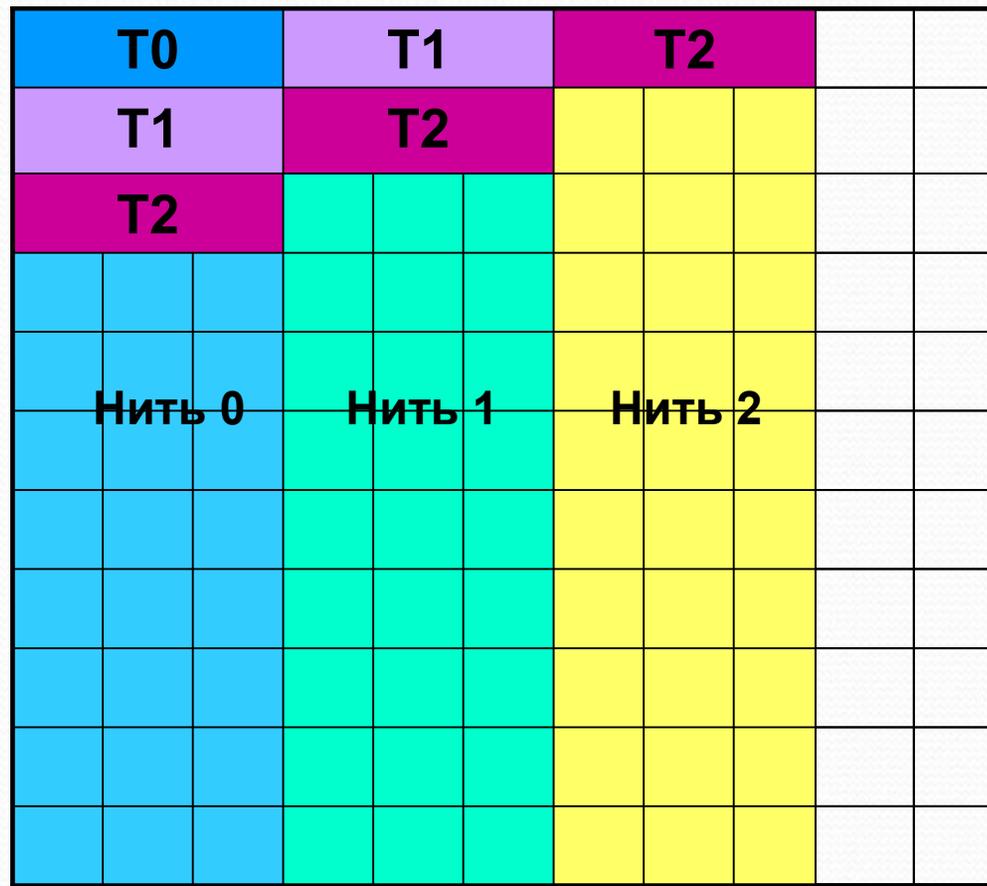
```
for(int i = 1; i < M; i++)  
  for(int j = 1; j < N; j++)  
    a[i][j] = (a[i-1][j] + a[i][j-1] + a[i+1][j] + a[i][j+1]) / 4;
```



# Распределение циклов с зависимостью по данным.

## Организация конвейерного выполнения цикла

```
for(int i = 1; i < M; i++)  
  for(int j = 1; j < N; j++)  
    a[i][j] = (a[i-1][j] + a[i][j-1] + a[i+1][j] + a[i][j+1]) / 4;
```



# Распределение циклов с зависимостью по данным. Организация конвейерного выполнения цикла

isync

1	0	0	0
---	---	---	---

<b>T0</b>	<b>T1</b>	<b>T2</b>		
<b>T1</b>	<b>T2</b>			
<b>T2</b>				
<b>Нить 0</b>	<b>Нить 1</b>	<b>Нить 2</b>		

# Распределение циклов с зависимостью по данным.

## Организация конвейерного выполнения цикла

```
int iam, numt, limit;
int *isync = (int *)
malloc(omp_get_max_threads()*sizeof(int));
#pragma omp parallel private(iam,numt,limit)
{
    iam = omp_get_thread_num ();
    numt = omp_get_num_threads ();
    limit=min(numt-1,N-2);
    isync[iam]=0;
#pragma omp barrier
    for (int i=1; i<M; i++) {
        if ((iam>0) && (iam<=limit)) {
            for (;isync[iam-1]==0;) {
                #pragma omp flush (isync)
            }
            isync[iam-1]=0;
            #pragma omp flush (isync)
        }
    }
}
```

```
#pragma omp for schedule(static) nowait
for (int j=1; j<N; j++) {
    a[i][j]=(a[i-1][j] + a[i][j-1] + a[i+1][j] +
            a[i][j+1])/4;
}
if (iam<limit) {
    for (;isync[iam]==1;) {
        #pragma omp flush (isync)
    }
    isync[iam]=1;
    #pragma omp flush (isync)
}
}
```

# Распределение циклов с зависимостью по данным. Организация конвейерного выполнения цикла

```
#pragma omp parallel
{
  int iam = omp_get_thread_num ();
  int numt = omp_get_num_threads ();
  for (int newi=1; newi<M + numt - 1; newi++) {
    int i = newi - iam;
    #pragma omp for
    for (int j=1; j<N; j++) {
      if ((i >= 1) && (i< M)) {
        a[i][j]=(a[i-1][j] + a[i][j-1] + a[i+1][j] + a[i][j+1])/4;
      }
    }
  }
}
```

# Распределение циклов с зависимостью по данным. OpenMP 4.5

```
#pragma omp parallel for ordered(2) shared(a)
for (int i=1; i<M; i++)
    for (int j=1; j<N; j++) {
        #pragma omp ordered depend (sink: i - 1, j) depend (sink: i, j - 1)
        a[i][j] = (a[i-1][j]+a[i+1][j]+a[i][j-1]+a[i][j+1])/4;
        #pragma omp ordered depend (source)
    }
```

# Распределение нескольких структурных блоков между нитями (директива sections)

```
#pragma omp sections [клауза[,] клауза] ...]
{
  [#pragma omp section]
  структурный блок
  [#pragma omp section
  структурный блок ]
  ...
}
```

где клауза одна из :

- private(list)
- firstprivate(list)
- lastprivate(list)
- reduction(operator: list)
- nowait

```
void XAXIS();
void YAXIS();
void ZAXIS();
void example()
{
  #pragma omp parallel
  {
    #pragma omp sections
    {
      #pragma omp section
      XAXIS();
      #pragma omp section
      YAXIS();
      #pragma omp section
      ZAXIS();
    }
  }
}
```

# Выполнение структурного блока одной нитью (директива `single`)

`#pragma omp single [клауза[[,] клауза] ...]`  
*структурный блок*

где *клауза* одна из :

- `private(list)`
- `firstprivate(list)`
- `copyprivate(list)`
- `nowait`

Структурный блок будет выполнен одной из нитей. Все остальные нити будут дожидаться результатов выполнения блока, если не указана клауза `NOWAIT`.

```
#include <stdio.h>
static float x, y;
#pragma omp threadprivate(x, y)
void init(float *a, float *b ) {
    #pragma omp single copyprivate(a,b,x,y)
        scanf("%f %f %f %f", a, b, &x, &y);
}
int main () {
    #pragma omp parallel
    {
        float x1,y1;
        init (&x1,&y1);
        parallel_work ();
    }
}
```

## Распределение операторов одного структурного блока между нитями (директива WORKSHARE)

```
SUBROUTINE EXAMPLE (AA, BB, CC, DD, EE, FF, GG, HH, N)
  INTEGER N
  REAL AA(N,N), BB(N,N), CC(N,N)
  REAL DD(N,N), EE(N,N), FF(N,N)
  REAL GG(N,N), HH(N,N)
  REAL SHR
!$OMP PARALLEL SHARED(SHR)
!$OMP WORKSHARE
  AA = BB
  CC = DD
  WHERE (EE .ne. 0) FF = 1 / EE
  SHR = 1.0
  GG (1:50,1) = HH(11:60,1)
  HH(1:10,1) = SHR
!$OMP END WORKSHARE
!$OMP END PARALLEL
END SUBROUTINE EXAMPLE
```

# Понятие задачи

**Задачи появились в OpenMP 3.0**

**Каждая задача:**

- Представляет собой последовательность операторов, которые необходимо выполнить.**
- Включает в себя данные, которые используются при выполнении этих операторов.**
- Выполняется некоторой нитью.**

**В OpenMP 3.0 каждый оператор программы является частью одной из задач.**

- При входе в параллельную область создаются неявные задачи (implicit task), по одной задаче для каждой нити.**
- Создается группа нитей.**
- Каждая нить из группы выполняет одну из задач.**
- По завершении выполнения параллельной области, master-нить ожидает, пока не будут завершены все неявные задачи.**

# Понятие задачи. Директива task

Явные задачи (explicit tasks) задаются при помощи директивы:

```
#pragma omp task [клауза[,] клауза] ...]
```

структурный блок

где клауза одна из :

- if (scalar-expression)
- final(scalar-expression) //OpenMP 3.1
- untied
- mergeable //OpenMP 3.1
- shared (list)
- private (list)
- firstprivate (list)
- default (shared | none )
- depend (dependence-type: list) //OpenMP 4.0

В результате выполнения директивы task создается новая задача, которая состоит из операторов структурного блока; все используемые в операторах переменные могут быть локализованы внутри задачи при помощи соответствующих клауз. Созданная задача будет выполнена одной нитью из группы.