

Семинар 3

Стандарт OpenMP (часть 3)

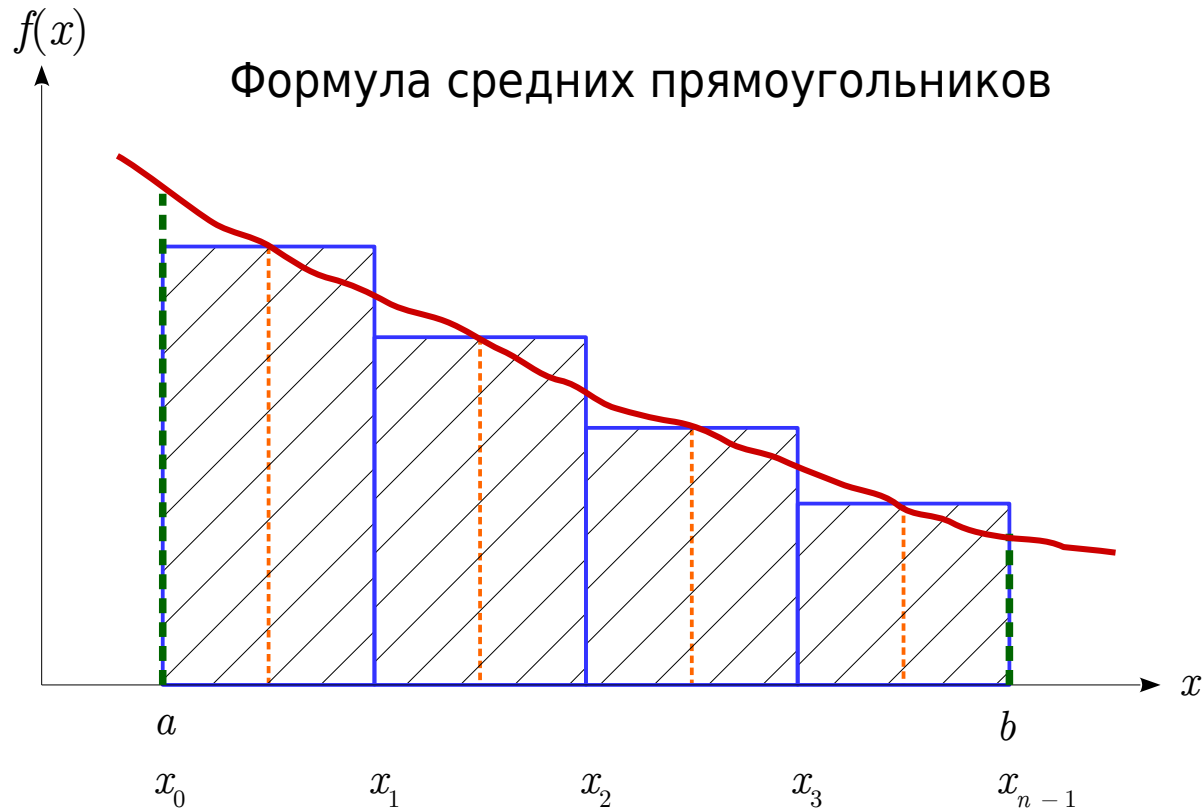
Михаил Курносов

E-mail: mkurnosov@gmail.com

WWW: www.mkurnosov.net

Цикл семинаров «Основы параллельного программирования»
Институт физики полупроводников им. А. В. Ржанова СО РАН
Новосибирск, 2015

Численное интегрирование (метод прямоугольников)



```
const double a = -4.0;           /* [a, b] */
const double b = 4.0;
const int nsteps = 40000000;    /* n */

double func(double x)
{
    return exp(-x * x);
}

double integrate(double a, double b, int n)
{
    double h = (b - a) / n;
    double sum = 0.0;

    for (int i = 0; i < n; i++)
        sum += func(a + h * (i + 0.5));

    sum *= h;
    return sum;
}
```

$$\int_a^b f(x) dx \approx h \sum_{i=1}^n f\left(x_{i-1} + \frac{h}{2}\right) = h \sum_{i=1}^n f\left(x_i - \frac{h}{2}\right), \quad h = \frac{b-a}{n}$$

#pragma omp atomic + локальная переменная

```
double integrate_omp(double (*func)(double), double a, double b, int n)
{
    double h = (b - a) / n;
    double sum = 0.0;

    #pragma omp parallel
    {
        int nthreads = omp_get_num_threads();
        int threadid = omp_get_thread_num();
        int items_per_thread = n / nthreads;
        int lb = threadid * items_per_thread;
        int ub = (threadid == nthreads - 1) ? (n - 1) : (lb + items_per_thread - 1);
        double sumloc = 0.0;

        for (int i = lb; i <= ub; i++)
            sumloc += func(a + h * (i + 0.5));

        #pragma omp atomic
        sum += sumloc;
    }
    sum *= h;
    return sum;
}
```

Вручную определяем диапазон
[lb, ub] значений i для каждого потока

- Каждый поток накапливает сумму в своей локальной переменной sumloc
- Затем атомарной операцией вычисляется итоговая сумма

Распараллеливание циклов (#pragma omp for)

```
double integrate_omp(double (*func)(double), double a, double b, int n)
{
    double h = (b - a) / n;
    double sum = 0.0;

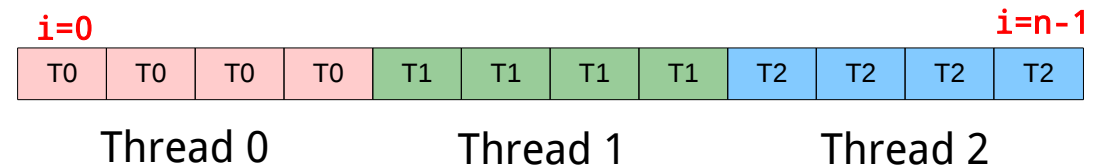
    #pragma omp parallel
    {
        double sumloc = 0.0;

        #pragma omp for
        for (int i = 0; i < n; i++)
            sumloc += func(a + h * (i + 0.5));

        #pragma omp atomic
        sum += sumloc;
    }
    sum *= h;
    return sum;
}
```

Разбивает пространство итераций на nthreads непрерывных смежных интервалов

**Разбиение пространства итераций
на смежные непрерывные части**



Распределение итераций по потокам

Обозначения:

- p — число потоков в параллельном регионе (nthreads)
- $q = \text{ceil}(n / p)$
- $n = p * q - r$

```
#pragma omp for  
for (int i = 0; i < n; i++)
```

```
#pragma omp for schedule(static, k)  
for (int i = 0; i < n; i++)
```

Разбиение на p смежных непрерывных диапазонов

- Первым $p - r$ потокам достается по q итераций, остальным r потокам — по $q - 1$
- Пример для $p = 3$, $n = 10$ ($n = 3 * 4 - 2$):

0 0 0 0 1 1 1 2 2 2

Циклическое распределение итераций (round-robin)

- Первые k итераций достаются потоку 0, следующие k итераций потоку 1, ..., k итераций потоку $p - 1$, и заново k итераций потоку 0 и т.д.
- Пример для $p = 3$, $n = 10$, $k = 1$ ($n = 3 * 4 - 2$):

0 1 2 0 1 2 0 1 2 0

Распределение итераций по потокам

Обозначения:

- p — число потоков в параллельном регионе (nthreads)
- $q = \text{ceil}(n / p)$
- $n = p * q - r$

```
#pragma omp for schedule(dynamic, k)  
for (int i = 0; i < n; i++)
```

Динамическое выделение блоков по k итераций

- Потоки получают по k итераций, по окончании их обработки запрашивают еще k итераций и т.д.
- Заранее неизвестно какие итерации достанутся потокам (зависит от порядка и длительности их выполнения)

```
#pragma omp for schedule(guided, k)  
for (int i = 0; i < n; i++)
```

Динамическое выделение уменьшающихся блоков

- Каждый поток получает n / p итераций
- По окончании их обработки, из оставшихся n' итераций поток запрашивает n' / p

Подсчет количества простых чисел

```
const int a = 1;  
const int b = 10000000;
```

```
int is_prime_number(int n)  
{  
    int limit = sqrt(n) + 1;  
    for (int i = 2; i <= limit; i++) {  
        if (n % i == 0)  
            return 0;  
    }  
    return (n > 1) ? 1 : 0;  
}
```

Определяет, является ли
число n простым

```
int count_prime_numbers(int a, int b)  
{  
    int nprimes = 0;  
  
    if (a <= 2) {  
        nprimes = 1;    /* Count '2' as a prime number */  
        a = 2;  
    }  
    if (a % 2 == 0)      /* Shift 'a' to odd number */  
        a++;  
  
    /* Loop over odd numbers: a, a + 2, a + 4, ... , b */  
    for (int i = a; i <= b; i += 2) {  
        if (is_prime_number(i))  
            nprimes++;  
    }  
    return nprimes;  
}
```

Подсчитывает количество
простых чисел в интервале [a, b]

Подсчет количества простых чисел (OpenMP)

```
int count_prime_numbers_omp(int a, int b)
{
    int nprimes = 0;

    if (a <= 2) {
        nprimes = 1;    /* Count '2' as a prime number */
        a = 2;
    }
    if (a % 2 == 0)      /* Shift 'a' to odd number */
        a++;

    #pragma omp parallel
    {
        int nloc = 0;

        /* Loop over odd numbers: a, a + 2, a + 4, ... , b */
        #pragma omp for
        for (int i = a; i <= b; i += 2) {
            if (is_prime_number(i))
                nloc++;
        }

        #pragma omp atomic
        nprimes += nloc;
    }
    return nprimes;
}
```

Разбили интервал $[a, b]$ проверяемых чисел
на смежные непрерывные отрезки

Неравномерная загрузка потоков (load imbalance)

```
int count_prime_numbers_omp(int a, int b)
{
    int nprimes = 0;

    if (a <= 2) {
        nprimes = 1;
        a = 2;
    }
    if (a % 2 == 0)
        a++;

    #pragma omp parallel
    {
        double t = omp_get_wtime();
        int nloc = 0;

        #pragma omp for nowait
        for (int i = a; i <= b; i += 2) {
            if (is_prime_number(i))
                nloc++;
        } /* 'nowait' disables barrier after for */

        #pragma omp atomic
        nprimes += nloc;

        t = omp_get_wtime() - t;
        printf("Thread %d execution time: %.6f sec.\n",
               omp_get_thread_num(), t);
    }
    return nprimes;
}
```

```
$ OMP_NUM_THREADS=4 ./primes
```

```
Count prime numbers on [1, 10000000]
```

```
Result (serial): 664579
```

```
Thread 0 execution time: 1.789976
```

```
Thread 1 execution time: 2.961944
```

```
Thread 2 execution time: 3.004635
```

```
Thread 3 execution time: 3.588935
```

```
Result (parallel): 664579
```

```
Execution time (serial): 7.190282
```

```
Execution time (parallel): 3.590609
```

```
Speedup: 2.00
```

Load
imbalance

Потоки загружены не равномерно (load imbalance) —
потоки с большими номерами выполняются дольше

Причина?

Неравномерная загрузка потоков (load imbalance)

```
int count_prime_numbers_omp(int a, int b)
{
    int nprimes = 0;

    if (a <= 2) {
        nprimes = 1;    /* Count '2' as a prime number */
        a = 2;
    }
    if (a % 2 == 0)    /* Shift 'a' to odd number */
        a++;

    #pragma omp parallel
    {
        int nloc = 0;

        /* Loop over odd numbers: a, a + 2, a + 4, ... , b */
        #pragma omp for
        for (int i = a; i <= b; i += 2) {
            if (is_prime_number(i))
                nloc++;
        }

        #pragma omp atomic
        nprimes += nloc;
    }
    return nprimes;
}
```

Неэффективное распределение итераций по потокам

- Время выполнения функции `is_prime_number(i)` зависит от значения `i`
- Потокам с большими номерами достались большие значения `i`

0000000000000011111111111111222222222222333333333333

Динамическое распределение итераций

```
int count_prime_numbers_omp(int a, int b)
{
    int nprimes = 0;

    if (a <= 2) {
        nprimes = 1;    /* Count '2' as a prime number */
        a = 2;
    }
    if (a % 2 == 0)      /* Shift 'a' to odd number */
        a++;

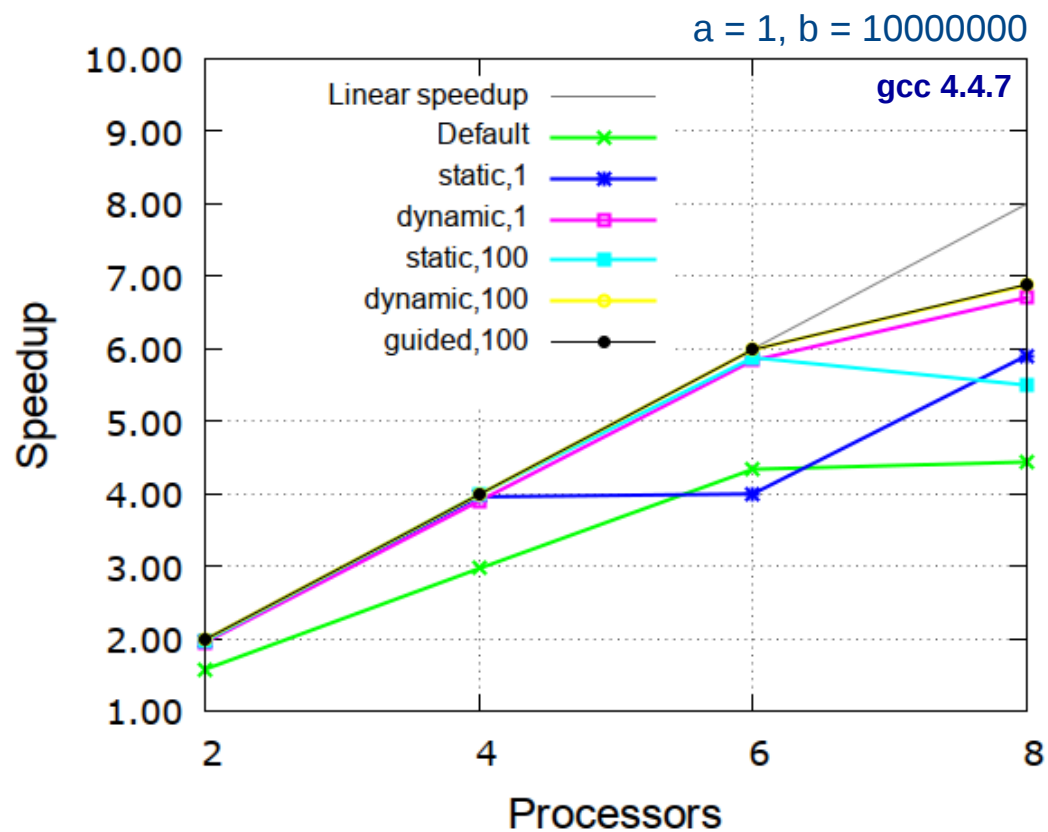
    #pragma omp parallel
    {
        int nloc = 0;

        /* Loop over odd numbers: a, a + 2, a + 4, ... , b */
        #pragma omp for schedule(dynamic,100) nowait
        for (int i = a; i <= b; i += 2) {
            if (is_prime_number(i))
                nloc++;
        } /* 'nowait' disables barrier after for */

        #pragma omp atomic
        nprimes += nloc;
    }
    return nprimes;
}
```

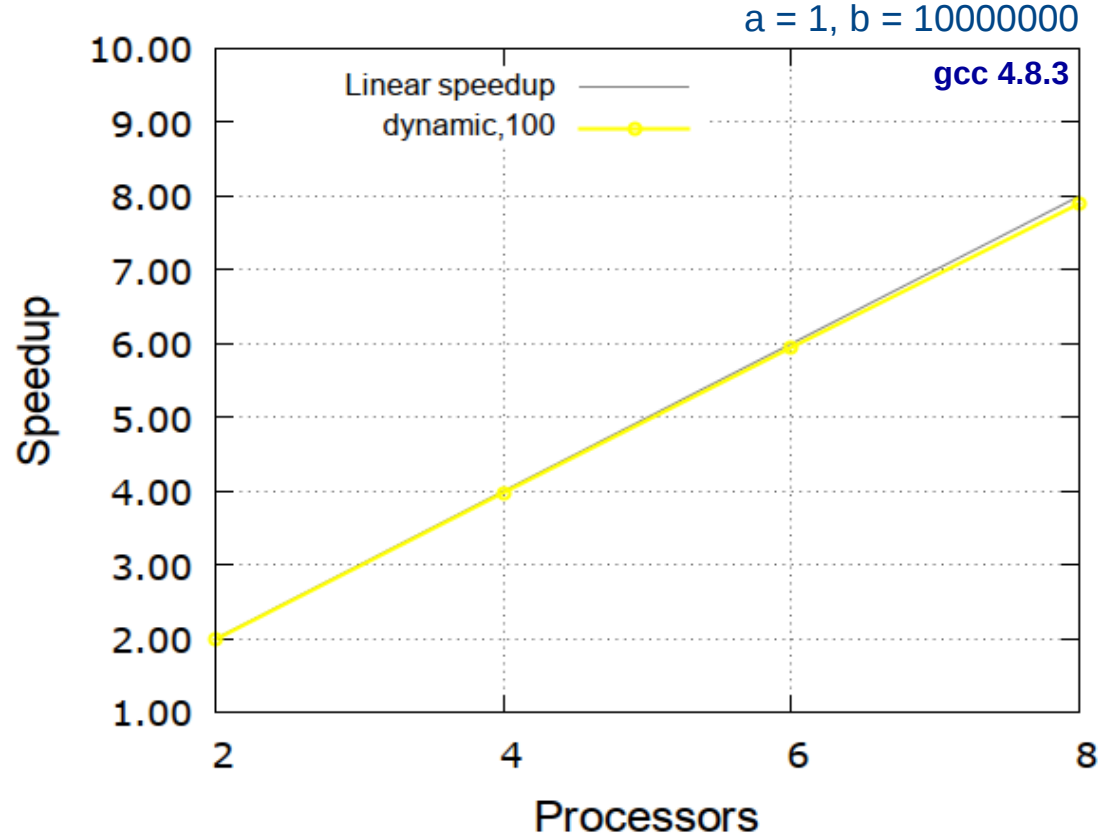
**Динамическое распределение
итераций блоками по 100 элементов**

Анализ эффективности



Вычислительный узел кластера Oak (NUMA)

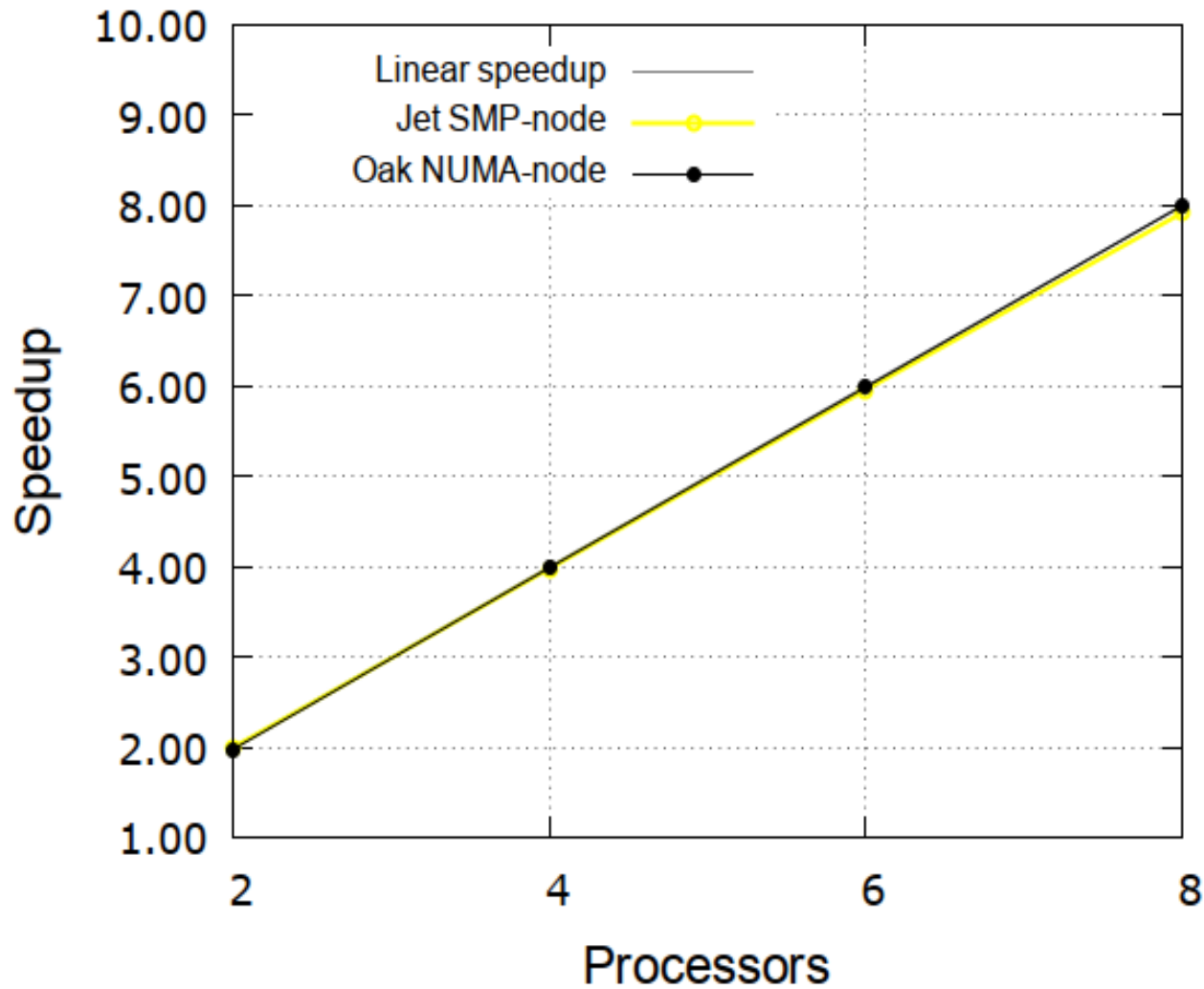
- 8 ядер (два Intel Quad Xeon E5620)
- 24 GiB RAM (6 x 4GB DDR3 1067 MHz)
- CentOS 6.5 x86_64 (kernel 2.6.32), GCC 4.4.7



Вычислительный узел кластера Jet (SMP)

- 8 ядер (два Intel Quad Xeon E5420)
- 8 GiB RAM
- Fedora 20 x86_64 (kernel 3.11.10), GCC 4.8.3

Привязка потоков к процессорам



```
export GOMP_CPU_AFFINITY="0-7"  
export OMP_NUM_THREADS=8  
./primes
```

Задание

Реализовать параллельную версию программы подсчета числа простых чисел в заданном интервале

- написать код функции `count_prime_numbers_omp` с использованием `#pragma omp for` и локальной переменной (слайд 11)
- добиться равномерной загрузки потоков, оценить ускорение программы на 2, 4, 6 и 8 потоках

Шаблон программы находится в каталоге `_task`