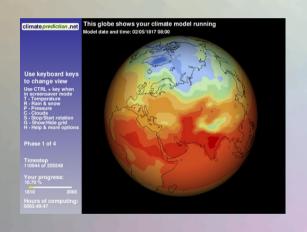
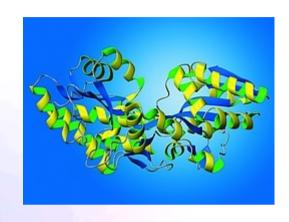
### Высокопроизводительные вычисления

Калишенко Е.Л. Академический Университет

#### Мотивация

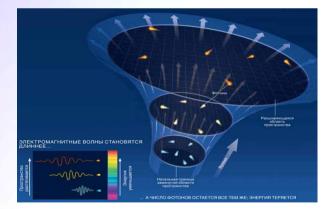
• Генетика и протеомика





• Климатология

- Физика высоких энергий
- Астрономия, банковские транзакции...



# История (кратко)

Год	Событие
1958	IBM 709 – независимые процессоры ввода/вывода
2002	Intel Hyper-Trading
2005	Intel Pentium 4D / AMD Athlon X2
2006	Intel Core 2 Duo
2008	Intel Core Quad, Nehalem (8/16) + SSE 4.2

## Содержание



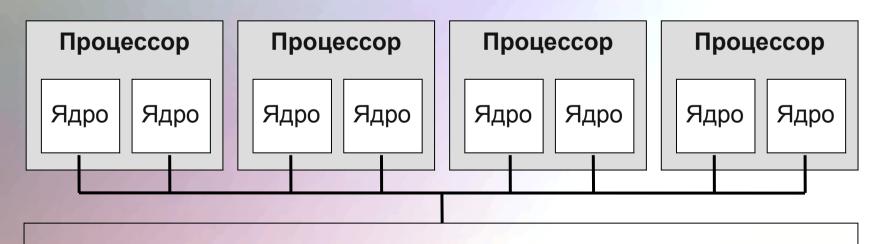
#### Схема средств

- // todo нарисовать нормальную схему
- Пока смотрим на доску:)

#### Обращаем внимание...

- 1. Ускорение и Масштабируемость
- 2. Закон Амдала:
  - · а доля последовательного кода,
  - р число процессоров

$$S = \frac{1}{a + \frac{(1-a)}{p}}$$



Оперативная память

# SSE (Streaming SIMD Extensions)

Версия	Возможности
1	Восемь 128-битных регистров для 4 чисел по 32 бит (с плавающей точкой)
2	Теперь два 64-битных числа в регистре
3	Уже 13 инструкций (+горизонтальная работа с регистрами)
4.1	47 инструкций (ускорение видео)
4.2	54 инструкции (операции со строками)

```
float a[4] = { 300.0, 4.0, 4.0, 12.0 };
float b[4] = { 1.5, 2.5, 3.5, 4.5 };

__asm {
    movups xmm0, a ; // поместить из а в регистр xmm0
    movups xmm1, b ; // поместить из b в регистр xmm1
    mulps xmm1, xmm0 ; // перемножить пакеты плавающих точек
    movups a, xmm1; // выгрузить результаты из xmm1 по адресам a
};
```

#### Процессы и потоки

Стэк
потока
main()

Стэк
Стэк
потока
потока

Сегмент кода
Сегмент данных

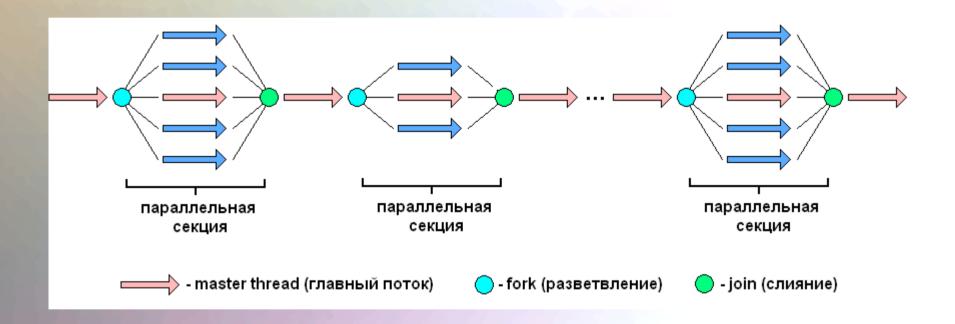
Процесс – исполнение последовательности действий

- В начале выполнения процесс представляет собой один поток
- Потоки могут создавать новые потоки в пределах одного процесса

• Все потоки данного процесса имеют общие сегмент кода и сегмент данных

• каждый поток имеет свой стэк выполнения

# Вилочный параллелизм



#### Потоки ОС

Операция	Posix Threads
Создание	pthread_create()
Ожидание завершения	pthread_join()
Захват мьютекса	pthread_mutex_lock()
Освобождение мьютекса	pthread_mutex_unlock()

## Пример Posix Threads (1)

```
double integrate(double from, double to, double step) {
    double sum = 0:
    for (double x = from; x < to - \frac{1E-13}{to}; x += step)
        sum += x * step;
    return sum:
struct IntegrateTask {
    double from, to, step, res;
};
void* integrateThread(void* data) {
    IntegrateTask* task = (IntegrateTask*)data;
    task->res = integrate(task->from, task->to, task->step);
    pthread_exit(NULL);
#define NUM THREADS 10
```

## Пример Posix Threads (2)

```
int main() {
    pthread t threads[NUM THREADS] ;
   IntegrateTask tasks[NUM_THREADS];
   IntegrateTask mainTask = \{0, 10, 0.01\};
    double distance = (mainTask.to - mainTask.from) / NUM THREADS;
   for (int i=0; i<NUM THREADS; ++i) {
        tasks[i].from = mainTask.from + i*distance;
        tasks[i].to = mainTask.from + (i + 1)*distance;
        tasks[i].step = mainTask.step;
        pthread create(&threads[i], NULL, integrateThread, (void*)&tasks[i]);
    double res = 0:
   for (int i=0; i<NUM THREADS; ++i) {
        pthread join(threads[i], NULL);
        res += tasks[i].res;
    return 0;
```

#### Java-потоки

- 1. Наследование от Thread
- 2. Реализация Runnable
- 3. Остальное привычно: start(), join()

```
public class IntegrateRunnable implements Runnable {
    public IntegrateTask task;

    @Override
    public void run() {
        task.res = 0;
        for (double x = task.from; x < task.to - 1E-13*task.to; x += task.step) {
            task.res += task.f(x) * task.step;
        }
    }
}</pre>
```

#### Boost-потоки

Обёртка над потоками ОС (Posix или Win threads)

- Конструктор из указателя на функцию
- joinable()
- join()
- timed\_join()
- detach()
- get\_id()
- interrupt()
- sleep()

### Пример boost::thread

```
boost::thread_group th_group;
for(...i)
{
   boost::thread* th = new
boost::thread(boost::bind(&Класс::<функция>, this, i));
   th_group.add_thread(th);
//th_group.create_new(boost::bind(&Класс::<функция>,this, i));
}
th_group.join_all();
```

### **OpenMP**

- 1. Стандарт интерфейса для многопоточного программирования над общей памятью
- 2. Набор средств для языков C/C++ и Fortran:
  - Директивы компилятора (#pragma omp ...)
  - Библиотечные подпрограммы (get\_num\_threads())
  - Переменные окружения (OMP\_NUM\_THREADS)

### Общий вид ОрепМР

```
#include <omp.h>
int main()
  // последовательный код
  #pragma omp parallel
    // параллельный код
  // последовательный код
  return 0;
```

### Пример ОрепМР

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int main()
{ int i;
  #pragma omp parallel
    #pragma omp for
    for (i=0;i<1000;i++)
      printf("%d ",i);
  return 0;
```

## Директивы ОрепМР

1. Управление задачами:

```
For
Master
Section...
```

2. Синхронизация:

```
Private
Shared
Reduction...
```

# Intel TBB (Threading Building Blocks)

#### Параллельные алгоритмы

parallel\_for parallel\_reduce parallel\_scan parallel\_do pipeline parallel\_sort

#### Планировщик задач

task task\_scheduler\_init task\_scheduler\_observer

#### Примитивы синхронизации

atomic, mutex, recursive\_mutex queuing\_mutex, queuing\_rw\_mutex spin\_mutex, spin\_rw\_mutex

#### <u>Контейнеры</u>

concurrent\_hash\_map concurrent\_queue concurrent\_vector

#### <u>Аллокаторы</u>

tbb\_allocator cache\_aligned\_allocator scalable\_allocator

Pабота с потоками tbb\_thread

#### <u>Прочее</u>

tick\_count, task\_group\_context blocked ranges, partitioners

#### Пример Intel TBB

```
void SortExample( ) {
  for( int i = 0; i < N; i++ ) {
    a[i] = sin((double)i);
    b[i] = cos((double)i);
  }
  parallel_sort(a, a + N);
  parallel_sort(b, b + N, std::greater<float>( ));
}
```

```
void ParallelApplyFoo(float a[], size_t n ) {
   parallel_for( blocked_range<size_t>( 0, n ),
      [&] (const blocked_range<size_t>& range) {
      for(int i= range.begin(); i!=range.end(); i++)
            Foo(a[i]);
      },
      auto_partitioner() );
}
```

## Intel TBB с функтором

```
Тело цикла – объект-функция
class ApplyFoo {
  float* const my a;
public:
  ApplyFoo(float* a): my_a(a) {}
 void operator()(const blocked_range<size_t>& range) const {
      float* a = my a;
      for( size_t i=range.begin(); i!=range.end(); i++ )
          Foo(a[i]):
                                    Пространство итераций
};
void ParallelApplyFoo( float a[], size_t n ) {
    parallel_for( blocked_range<size_t>( 0, n ),
           ApplyFoo(a), auto_partitioner());
Параллельный алгоритм
                                  Разбиение области
```

#### Java.util.concurrent

- 1. Пулы потоков:
  - FixedThreadPool
  - CahcedThreadPool
  - SingleThreadPool...
- 2. Атомики (AtomicBoolean, AtomicLong...)
- 3. Потокобезопасные контейнеры (ConcurrentHashMap, ConcurrentLinkedQueue...)
- 4. Свои примитивы (ReentrantLock...)
- 5. Будущее (Future <>>)

```
private ExecutorService thread pool;
private int[] array;
private class quick sort call implements Callable<Boolean>
  public Boolean call()
    thread pool.submit(...);
public array sorter() {
   thread pool = Executors.newCachedThreadPool();
public void start sorting()
   Future<Boolean> main future=null;
   main_future = thread_pool.submit(new quick_sort_call(0, array.length-1, array));
   //waiting for the main future to be obtained...
   if(main_future!=null){
     try
       if(main_future.get())System.out.println("Future obtained.");
     }catch(Exception ex)
       System.out.println("Something wrong with multithread sorting! " + ex.getMessage());
   thread_pool.shutdown();
```

# Сравнение средств

	Intel® TBB	OpenMP	Threads
Параллелизм на уровне задач	+	+	-
Поддержка декомпозиции данных	+	+	-
Сложные параллельные алгоритмы	+	-	-
Вложенный параллелизм	+	-	-
Динамическая балансировка загрузки	+	+	-
Поддержка назначения задач на потоки	-	+	+
Статическое планирование	-	+	-
Структуры данных для многопоточности	+	-	-
Масштабируемое выделение памяти	+	-	-
Задачи ввода/вывода	+	-	+
Примитивы синхронизации	+	+	-
Не требует поддержки компилятора	+	-	+
Кроссплаформенность	+	+	-