

*Московский государственный университет имени М.В.Ломоносова  
Факультет Вычислительной математики и кибернетики*

# **СУПЕРКОМПЬЮТЕРНОЕ МОДЕЛИРОВАНИЕ**



*Московский государственный университет имени М.В.Ломоносова  
Факультет Вычислительной математики и кибернетики*

# **СУПЕРКОМПЬЮТЕРНОЕ МОДЕЛИРОВАНИЕ**

## **СТРУКТУРА АЛГОРИТМОВ**

*Вл.В.Воеводин*

*Зав.кафедрой Суперкомпьютеров и квантовой информатики ВМК МГУ  
Зам.директора НИВЦ МГУ,  
д.ф.-м.н., профессор, чл.-корр. РАН*

*voevodin@parallel.ru*

*ВМК МГУ, 2016*

# Суперкомпьютер МГУ “Ломоносов”



# Суперкомпьютер МГУ “Ломоносов-2”



Суперкомпьютерный центр МГУ сегодня:

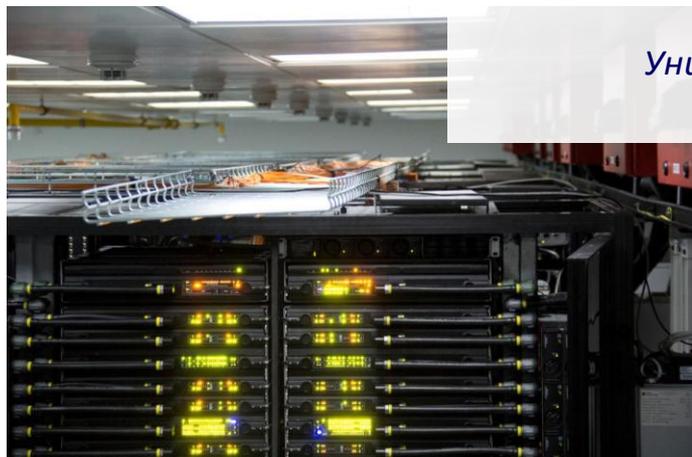
Пользователи: 2955

Проекты: 880

Факультеты / Институты МГУ: 21

Институты РАН: 95

Университеты России: 102



1 стойка = 256 узлов: Intel Xeon (14с) + NVIDIA K40= 515 Tflap/s

Суперкомпьютер “Ломоносов-2” (6 стоек) = 3 Pflap/s

# Степень параллелизма

2005

2016

2025

$10^4$

$10^6$

$10^9$

2-4

12-64

$10^4$

1

4-8

$10^3$

1

1-4

$10^2$

Суперкомпьютеры

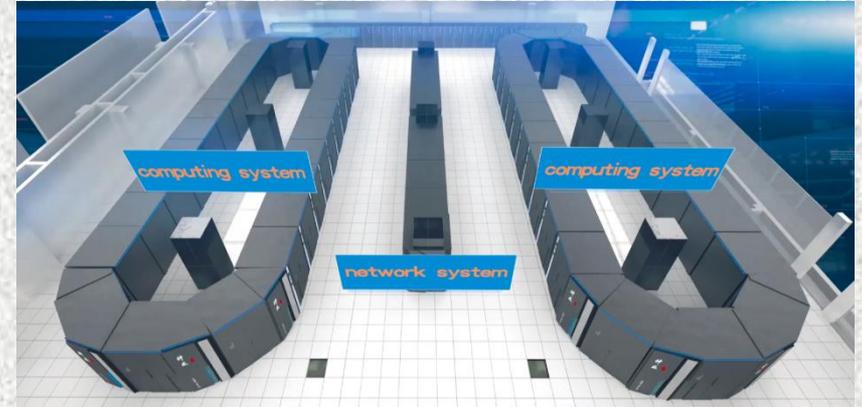
Серверы...

ПК, ноутбуки...

Планшеты, смартфоны...



# Суперкомпьютер Sunway TaihuLight System, Куньмин (#1 Top500 в 2016 г.)



40 960 вычислительных узлов  
40 960 CPUs (SW26010, 260 cores)

Всего: 10 649 600 ядер

1,31 PBytes  
15,4 MW (6 Gflops/W)

Производительность:  
**Peak: 125,4 Pflop/s**  
**Linpack: 93 Pflop/s (74%)**

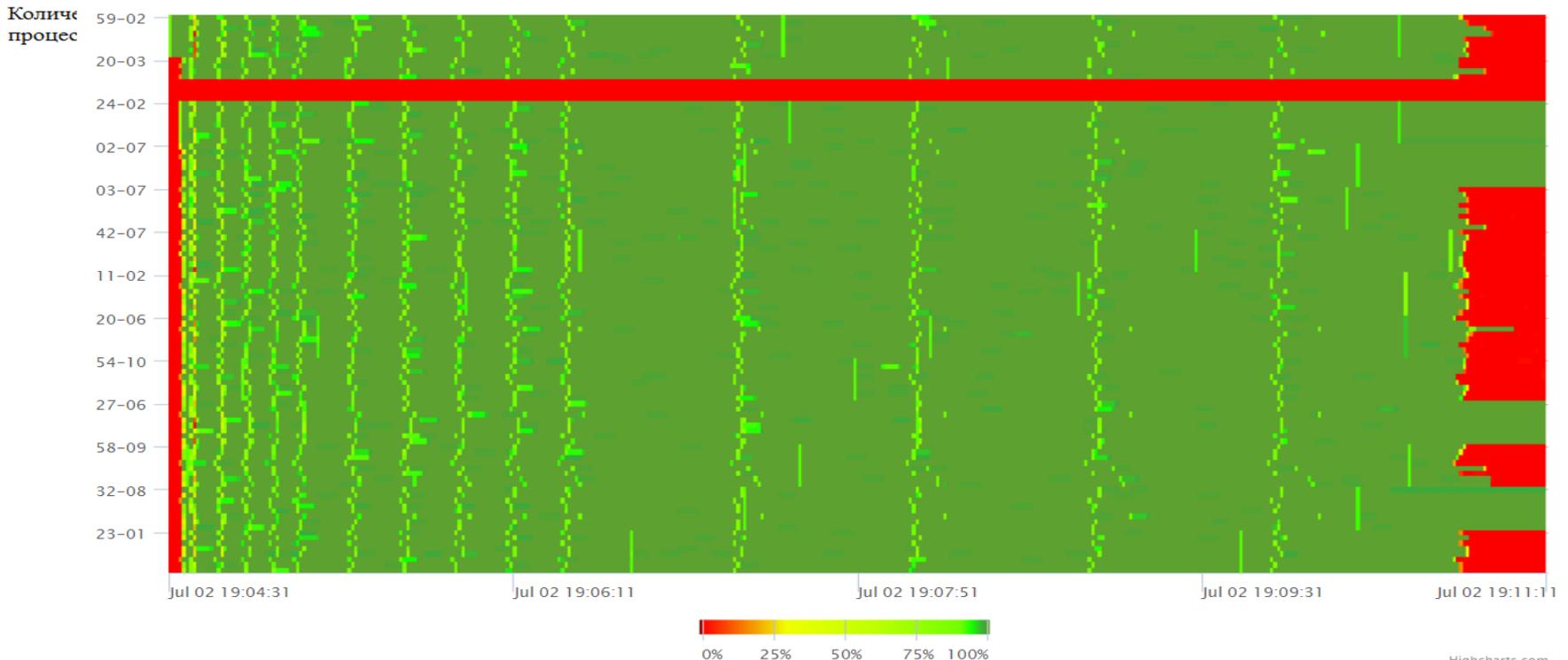
# Тонкий анализ суперкомпьютерных приложений: динамика исполнения

## Информация о задаче № regular-1404302831-496016 пользователя

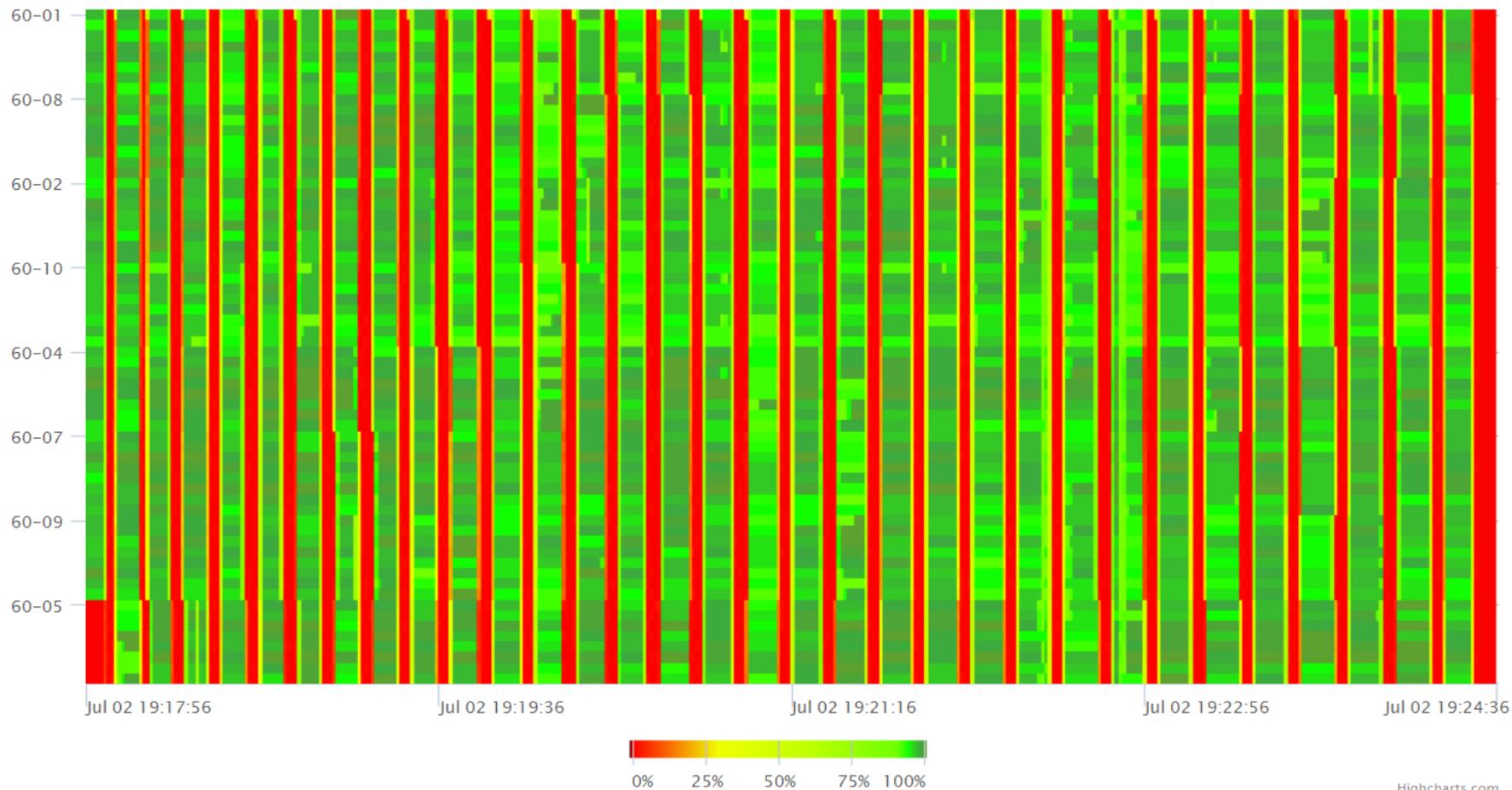
expand all

### Информация о запуске

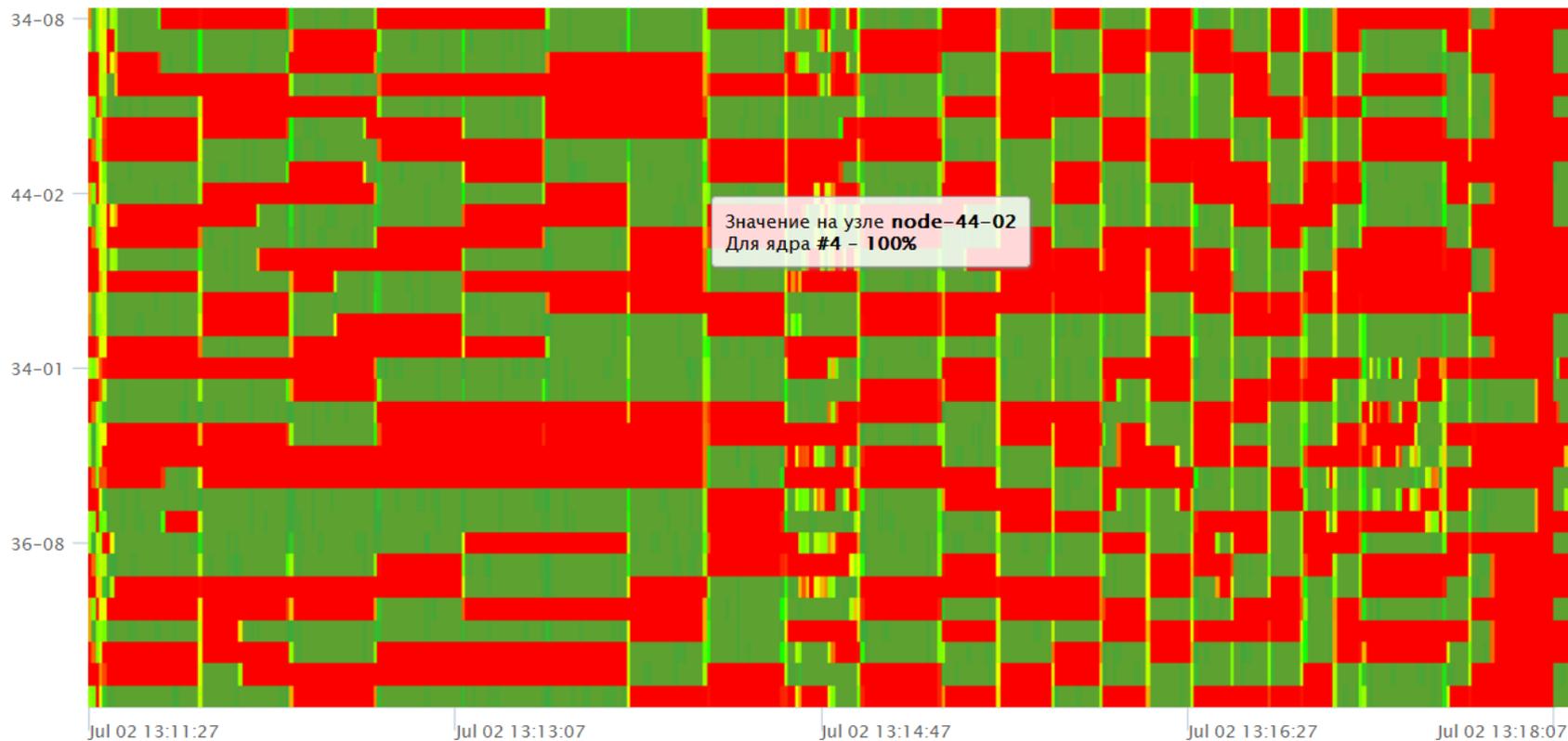
Строка запуска: ./2dxy\_m01\_p08.ex  
Число ядер: 100  
Номера узлов: node-02-07,node-03-07,node-11-02,node-20-03,node-20-06,node-23-01,node-24-02,node-27-06,node-32-08,node-42-07,node-54-10,node-58-09,node-59-02  
Дата постановки в очередь: Wed, 02 Jul 2014 16:07:11 (1404302831)  
Дата запуска: Wed, 02 Jul 2014 19:04:29 (1404313469)  
Дата окончания счета: Wed, 02 Jul 2014 19:46:13 (1404315973)  
Время счета: 0 days 0 hours 41 minutes 44 seconds  
Время ожидания: 0 days 2 hours 57 minutes 18 seconds



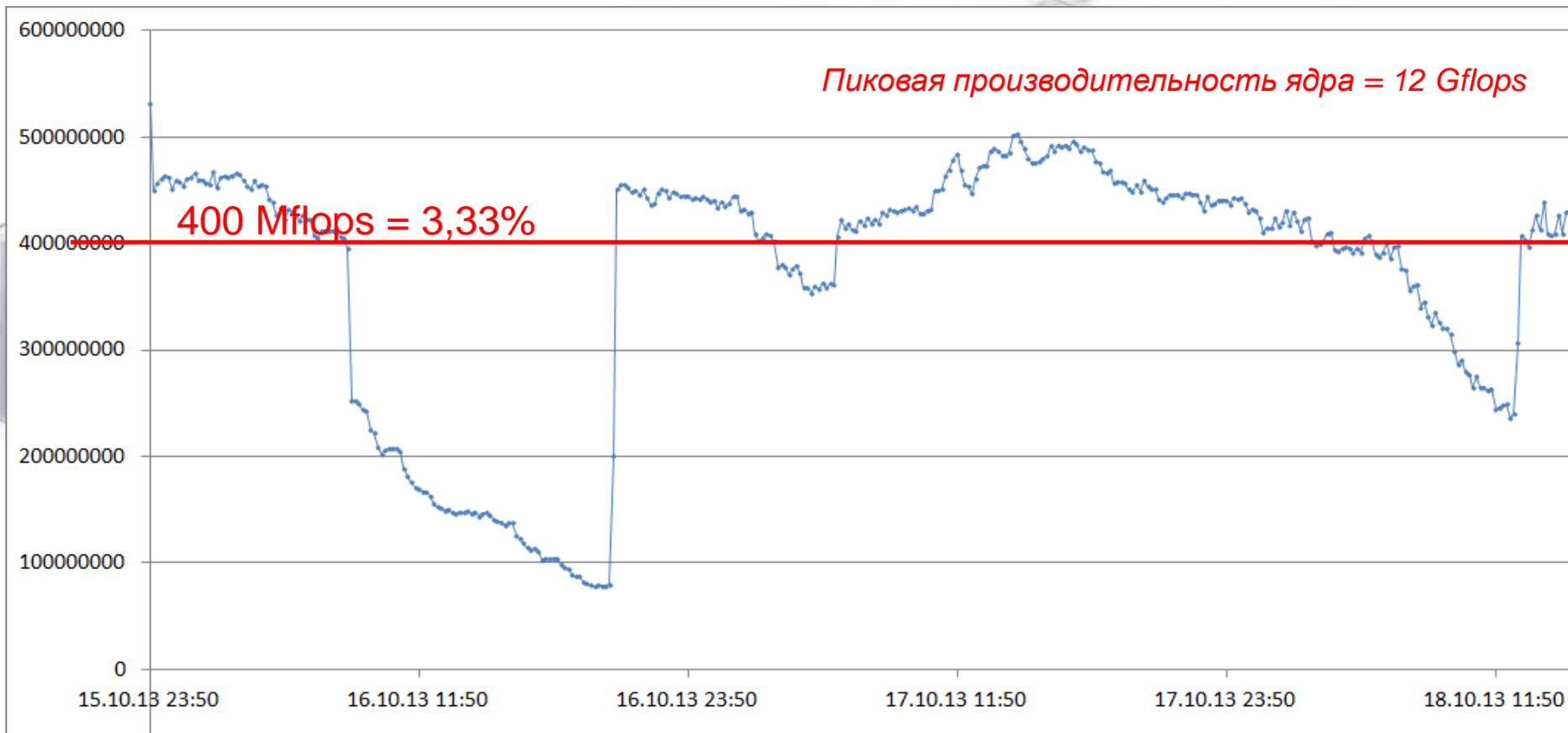
# Тонкий анализ суперкомпьютерных приложений: динамика исполнения



# Тонкий анализ суперкомпьютерных приложений: динамика исполнения

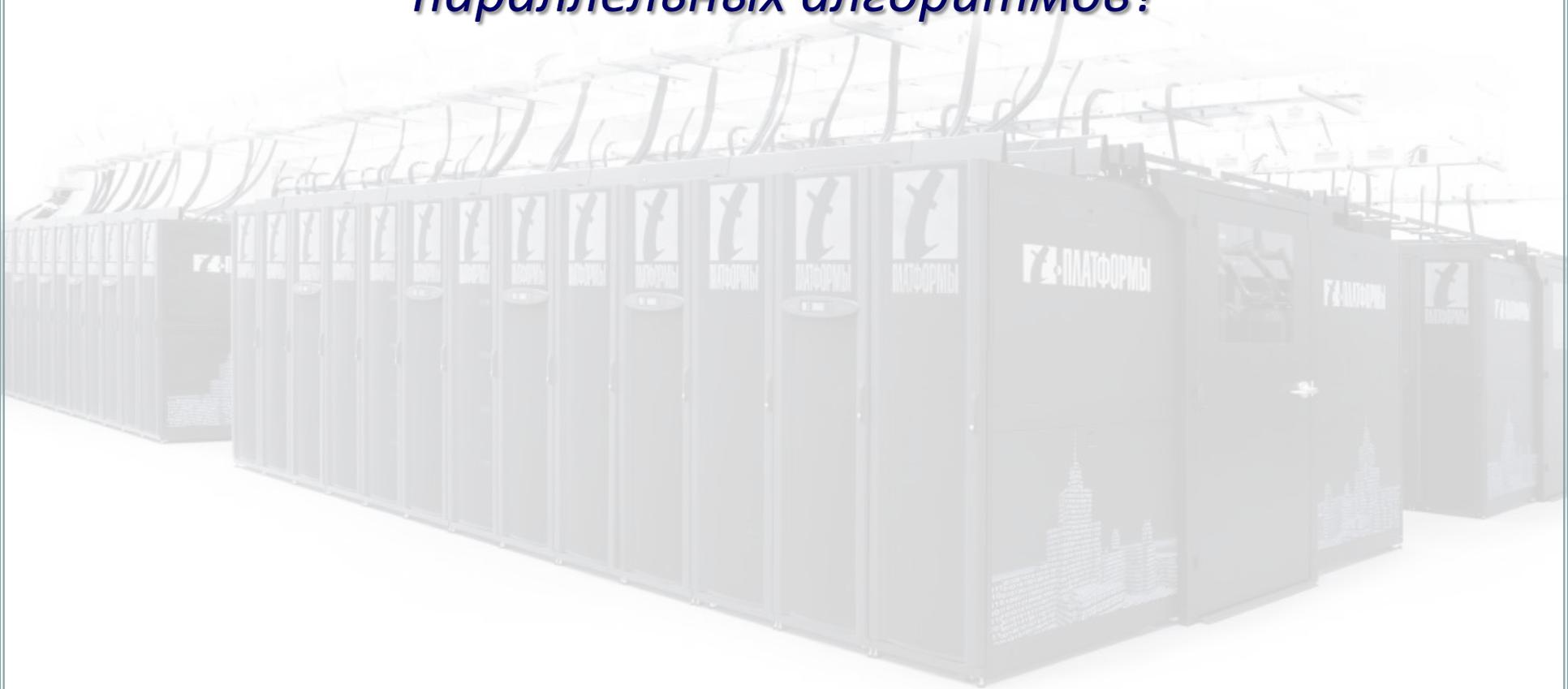


# Эффективность суперкомпьютерных центров (простая оценка)



Усредненная производительность одного ядра  
суперкомпьютера “Чебышев” за 3 дня

*Хорошо ли мы знаем свойства, особенности, статические и динамические характеристики параллельных алгоритмов?*



*Хорошо ли мы знаем свойства, особенности, статические и динамические характеристики параллельных алгоритмов?*

*Насколько хорошо мы знаем архитектуру параллельных компьютеров ?*

*А должны ли мы думать об архитектуре?*

*Да... К сожалению, Да...*

# *Поколения архитектур и парадигмы программирования (или как часто мы были вынуждены полностью переписывать приложения?)*



## Векторно-конвейерные компьютеры

Середина 70-х годов.

**Особенности архитектуры:** векторные функциональные устройства, зацепление функциональных устройств, векторные команды в системе команд, векторные регистры.



**Программирование:** векторизация самых внутренних циклов.

Суперкомпьютер Cray-1

# Поколения архитектур и парадигмы программирования (или как часто мы были вынуждены полностью переписывать приложения?)



Суперкомпьютер Cray X-MP



Суперкомпьютер Cray Y-MP

## Векторно-параллельные компьютеры

Начало 80-х годов.

**Особенности архитектуры:** векторные функциональные устройства, зацепление функциональных устройств, векторные команды в системе команд, векторные регистры.

Небольшое число процессоров объединяются над общей памятью.

**Программирование:** векторизация самых внутренних циклов и распараллеливание на внешнем уровне, единое адресное пространство, локальные и глобальные переменные.

# Поколения архитектур и парадигмы программирования (или как часто мы были вынуждены полностью переписывать приложения?)



Суперкомпьютер Cray T3D



Суперкомпьютер Intel Paragon XPS140

## Массивно-параллельные компьютеры

Начало 90-х годов.

**Особенности архитектуры:** тысячи процессоров объединяются с помощью коммуникационной сети по некоторой топологии, распределенная память.

**Программирование:** обмен сообщениями, отсутствие единого адресного пространства, PVM, Message Passing Interface. Необходимость выделения массового параллелизма, явного распределения данных и согласования параллелизма с распределением.

# Поколения архитектур и парадигмы программирования (или как часто мы были вынуждены полностью переписывать приложения?)



DEC AlphaServer

Параллельные компьютеры с общей памятью

Середина 90-х годов.

**Особенности архитектуры:** сотни процессоров объединяются над общей памятью.

**Программирование:** единое адресное пространство, локальные и глобальные переменные, Linda, OpenMP.



Суперкомпьютер Sun StarFire

# Поколения архитектур и парадигмы программирования (или как часто мы были вынуждены полностью переписывать приложения?)



Суперкомпьютер МГУ “Чебышев”

Кластеры из узлов с общей памятью

Начало 2000-х.

**Особенности архитектуры:** большое число многопроцессорных узлов объединяются вместе с помощью коммуникационной сети по некоторой топологии, распределенная память; в рамках каждого узла несколько (многоядерных) процессоров объединяются над общей памятью.



“К” суперкомпьютер

**Программирование:** неоднородная схема MPI+OpenMP; необходимость выделения массового параллелизма, явное распределение данных, обмен сообщениями на внешнем уровне; распараллеливание в едином адресном пространстве, локальные и глобальные переменные на уровне узла с общей памятью.

# Поколения архитектур и парадигмы программирования (или как часто мы были вынуждены полностью переписывать приложения?)



Суперкомпьютер МГУ “Ломоносов”

Кластеры из узлов с общей памятью с ускорителями

Середина 2000-х.

**Особенности архитектуры:** большое число многопроцессорных узлов объединяются вместе с помощью коммуникационной сети по некоторой топологии, распределенная память; в рамках каждого узла несколько (многоядерных) процессоров объединяются над общей памятью; на каждом узле несколько ускорителей (GPU, Phi).

**Программирование:**  
MPI+OpenMP+OpenCL/CUDA;



Суперкомпьютер Tianhe-2

# Поколения архитектур и парадигмы программирования (или как часто мы были вынуждены полностью переписывать приложения?)

С 1976 года до наших дней:

70-е – Векторизация циклов

80-е – Распараллеливание циклов (внешних) + Векторизация (внутренних)

90-е - MPI

середина 90-х - OpenMP

середина 2000-х - MPI+OpenMP

2010-е - CUDA, OpenCL, MPI+OpenMP+ускорители (GPU, Xeon Phi)

...

Виден ли конец процессу переписывания программ?...

Для каждого поколения компьютеров мы вынуждены:

- Анализировать алгоритмы, чтобы понять, как их приспособить под новую компьютерную платформу ;
- Описывать найденные свойства, чтобы получить эффективную реализацию для новой платформы.

Можно ли  
выполнить  
такой анализ  
“раз и навсегда” ?

*Что значит “выполнить анализ алгоритма”?*

*Что мы должны найти в алгоритмах?*

*“...выполнить анализ раз и навсегда...” – как записать результаты?*

*Что представляет “единое” / “универсальное” описание алгоритмов?*

*Какие свойства алгоритмов нужно исследовать и описать чтобы получать эффективные реализации в будущем для будущих платформ?*

*Слишком много “простых” вопросов...*

*Хорошо ли мы знаем свойства, особенности, статические и динамические характеристики параллельных алгоритмов?*

*Какие свойства алгоритмов важны?*

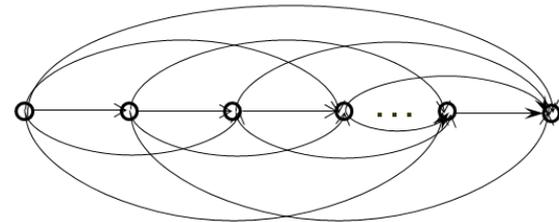
*На какие свойства алгоритмов нужно обращать внимание?*



# *И простые свойства могут быть важны...*

*(объем входных/выходных данных)*

Нахождение транзитивного замыкания графа:



На входе:  $n$  вершин,  $n-1$  дуга.

На выходе:  $n$  вершин,  $n(n-1)/2$  дуга.

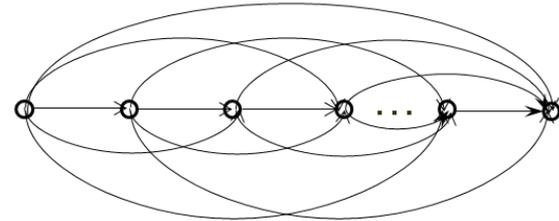
Социальные сети:  $10^8$  вершин,  $10^{11}$  дуг.

---

# *И простые свойства могут быть важны...*

*(объём входных/выходных данных)*

Нахождение транзитивного замыкания графа:



На входе:  $n$  вершин,  $n-1$  дуга.

На выходе:  $n$  вершин,  $n(n-1)/2$  дуга.

Социальные сети:  $10^8$  вершин,  $10^{11}$  дуг.

---

Вычислительная мощность алгоритма =  $\frac{\text{Число операций}}{\text{Объём данных}}$

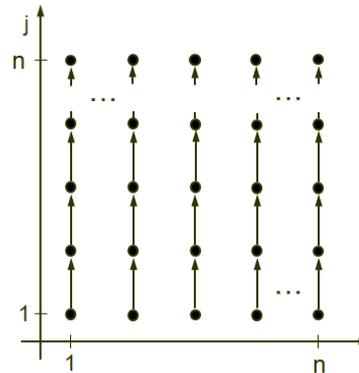
Тест Linpack (решение линейной системы):  $\approx n$

Поэлементное сложение двух векторов:  $1/3$

# Параллелизм бывает неудобным

(Что нужно знать про алгоритмы)

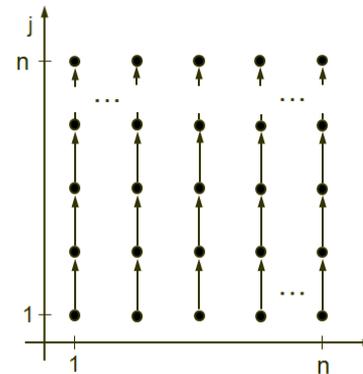
```
#pragma OpenMP parallel for  
for( i = 1 ; i <= n ; ++i)  
  for( j = 1 ; j <= m ; ++j)  
    A[i][j] = (A[i][j] * A[i][j-1]) / 2 ;
```



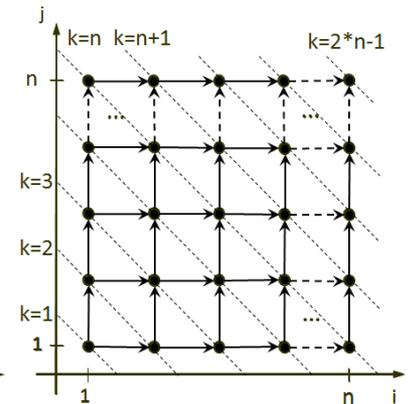
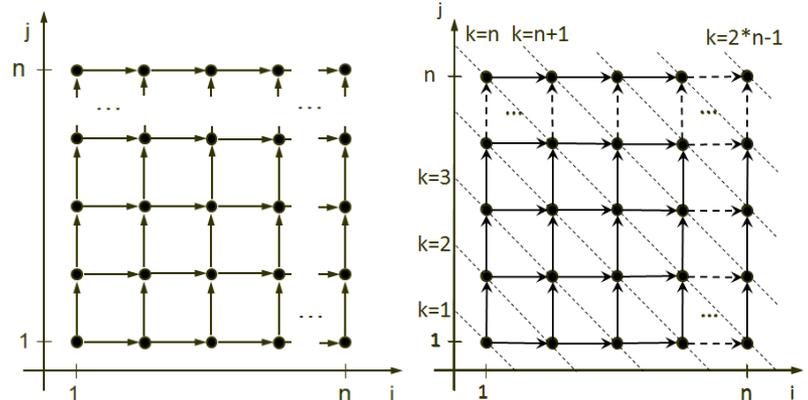
# Параллелизм бывает неудобным

(Что нужно знать про алгоритмы)

```
#pragma OpenMP parallel for  
for( i = 1 ; i <= n ; ++i)  
  for( j = 1 ; j <= m ; ++j)  
    A[i][j] = (A[i][j] * A[i][j-1]) / 2 ;
```



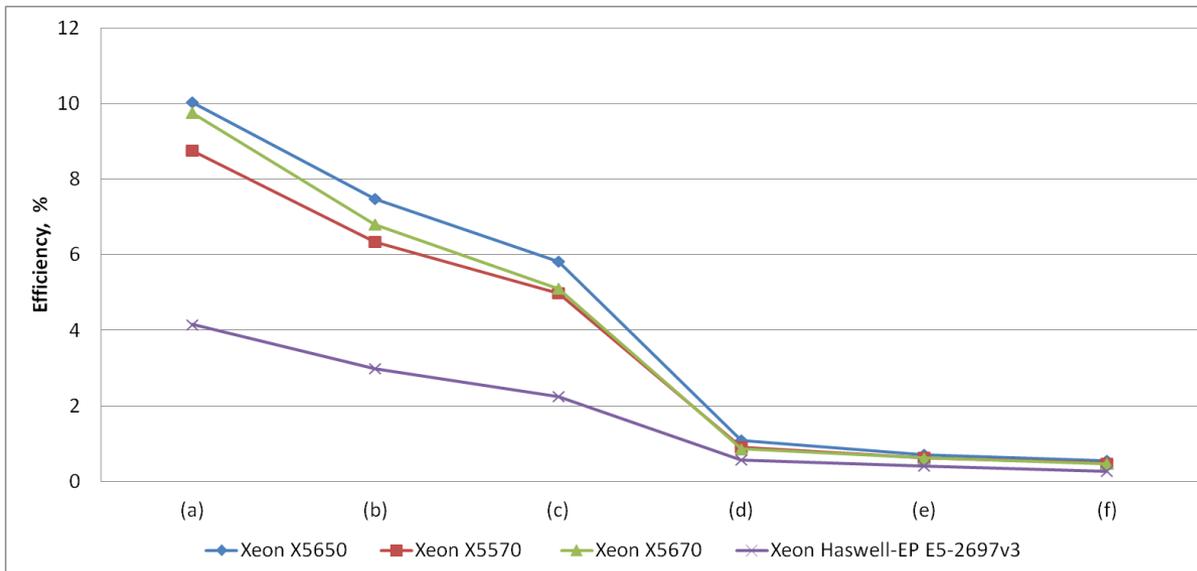
```
for( i = 1 ; i <= n ; ++i)  
  for( j = 1 ; j <= m ; ++j)  
    A[i][j] = (A[i-1][j] * A[i][j-1]) / 2 ;
```



# Локальность определяет многое

(Что нужно знать про алгоритмы)

- (a)  $A[i] = B[i]*x + c$
- (b)  $A[i] = B[i]*x + C[i]$
- (c)  $A[i] = B[i]*X[i] + C[i]$
- (d)  $A[ind[i]] = B[ind[i]]*x+c$
- (e)  $A[ind[i]] = B[ind[i]]*x+C[ind[i]]$
- (f)  $A[ind[i]] = B[ind[i]]*X[ind[i]]+C[ind[i]]$



*Какие свойства должны войти в “универсальное”  
 (“полное”) описание алгоритмов?*



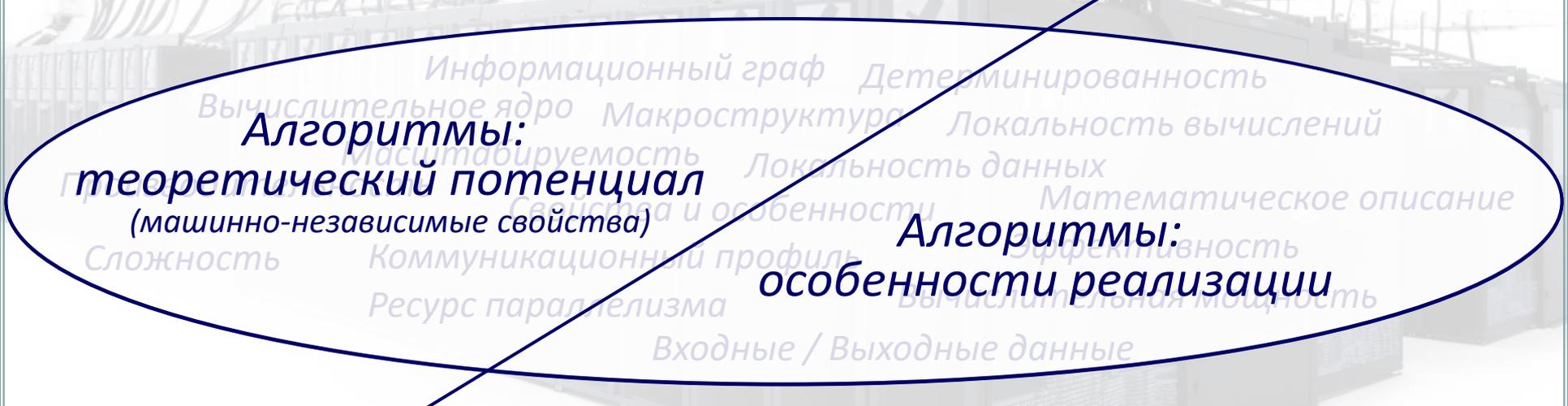
# Описание алгоритмов

(Что должно быть учтено в подобном описании?)

Информационный граф    Детерминированность  
Вычислительное ядро    Макроструктура    Локальность вычислений  
Производительность    Масштабируемость    Локальность данных  
Сложность    Свойства и особенности    Математическое описание  
Коммуникационный профиль    Эффективность  
Ресурс параллелизма    Вычислительная мощность  
Входные / Выходные данные

# Описание алгоритмов

(Что должно быть учтено в подобном описании?)



Информационный граф    Детерминированность  
Вычислительное ядро    Макроструктура    Локальность вычислений  
**Алгоритмы:**  
**теоретический потенциал**  
(машинно-независимые свойства)  
Масштабируемость    Локальность данных    Математическое описание  
Сложность    Связь с особенностями    Эффективность  
Коммуникационный профиль    Вычислительная мощность  
Ресурс параллелизма  
Входные / Выходные данные

# Описание алгоритмов (на примере *разложения Холецкого*)

Кратко о важном

## 1 Свойства и структура алгоритма

### 1.1 Общее описание алгоритма

**Разложение Холецкого** впервые предложено французским офицером и математиком Андре-Луи Холецким в конце Первой Мировой войны, незадолго до его гибели в бою в августе 1918 г. Идея этого разложения была опубликована в 1924 г. его сослуживцем. Потом оно было использовано поляком Т. Банашевичем в 1938 г. В советской математической литературе называется также методом квадратного корня [1-3]; название связано с характерными операциями, отсутствующими в родственном разложении Гаусса.

Первоначально разложение Холецкого использовалось исключительно для плотных симметричных положительно определенных матриц. В настоящее время его использование гораздо шире. Оно может быть применено также, например, к эрмитовым матрицам. Для повышения производительности вычислений часто применяется блочная версия разложения.

Для разреженных матриц разложение Холецкого также широко применяется в качестве основного этапа прямого метода решения линейных систем. В этом случае используют специальные упорядочивания для уменьшения ширины профиля исключения, а следовательно и уменьшения количества арифметических операций. Другие упорядочивания используются для выделения независимых блоков вычислений при работе на системах с параллельной организацией.

### 1.2 Математическое описание алгоритма

Исходные данные: положительно определённая симметрическая матрица  $A$  (элементы  $a_{ij}$ ).

Вычисляемые данные: нижняя треугольная матрица  $L$  (элементы  $l_{ij}$ ).

Формулы метода:

$$l_{ii} = \sqrt{a_{ii}}$$

#### Свойства алгоритма:

- Последовательная сложность алгоритма:  $O(n^3)$
- Высота ярусно-параллельной формы:  $O(n)$
- Ширина ярусно-параллельной формы:  $O(n^2)$
- Объём входных данных:  $\frac{n(n+1)}{2}$
- Объём выходных данных:  $\frac{n(n+1)}{2}$

# Описание алгоритмов (на примере разложения Холецкого)

## Общее описание

For positive definite Hermitian matrices (*symmetric matrices in the real case*), we use the decomposition  $A = LL^*$ , where  $L$  is the *lower triangular matrix*, or the decomposition  $A = U^*U$ , where  $U$  is the *upper triangular matrix*. These forms of the Cholesky decomposition are equivalent in the sense of the amount of arithmetic operations and are different in the sense of data representation. The essence of this decomposition consists in the implementation of formulas obtained uniquely for the elements of the matrix  $L$  from the above equality. The Cholesky decomposition is widely used due to the following features.

## Математическое описание

Input data: a symmetric positive definite matrix  $A$  whose elements are denoted by  $a_{ij}$ .

Output data: the lower triangular matrix  $L$  whose elements are denoted by  $l_{ij}$ .

The Cholesky algorithm can be represented in the form

$$l_{11} = \sqrt{a_{11}},$$

$$l_{j1} = \frac{a_{j1}}{l_{11}}, \quad j \in [2, n],$$

$$l_{ii} = \sqrt{a_{ii} - \sum_{p=1}^{i-1} l_{ip}^2}, \quad i \in [2, n],$$

$$l_{ji} = \left( a_{ji} - \sum_{p=1}^{i-1} l_{ip}l_{jp} \right) / l_{ii}, \quad i \in [2, n-1], j \in [i+1, n].$$

## Комментарии к алгоритму

The Cholesky decomposition allows one to use the so-called *accumulation mode* due to the fact that the significant part of computation involves *dot product operations*. Hence, these dot products can be accumulated in double precision for additional accuracy. In this mode, the Cholesky method has the least *equivalent perturbation*. During the process of decomposition, no growth of the matrix elements can occur, since the matrix is symmetric and positive definite. Thus, the Cholesky algorithm is unconditionally stable.

# Описание алгоритмов (на примере *разложения Холецкого*)

## Вычислительное ядро

A computational kernel of its serial version can be composed of  $\frac{n(n-1)}{2}$  dot products of the matrix rows:

$$\sum_{p=1}^{i-1} l_{ip}l_{jp}$$

## Последовательная сложность

The following number of operations should be performed to decompose a matrix of order  $n$  using a serial version of the Cholesky algorithm:

- $n$  square roots,
- $\frac{n(n-1)}{2}$  divisions,
- $\frac{n^3-n}{6}$  multiplications and  $\frac{n^3-n}{6}$  additions (subtractions): the main amount of computational work.

## Дополнительная информация

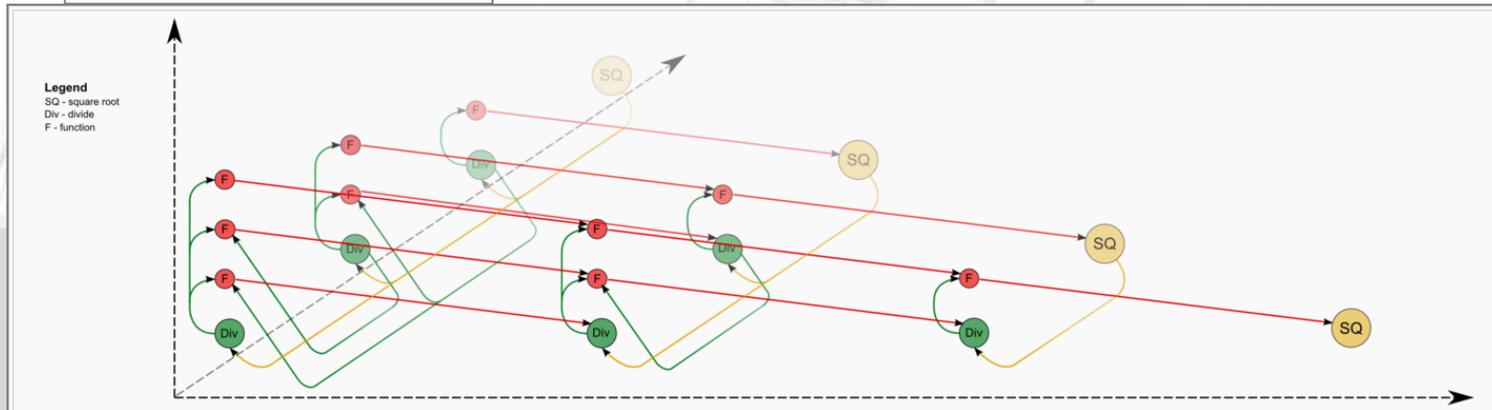
There exist block versions of this algorithm;

## Базовая схема реализации

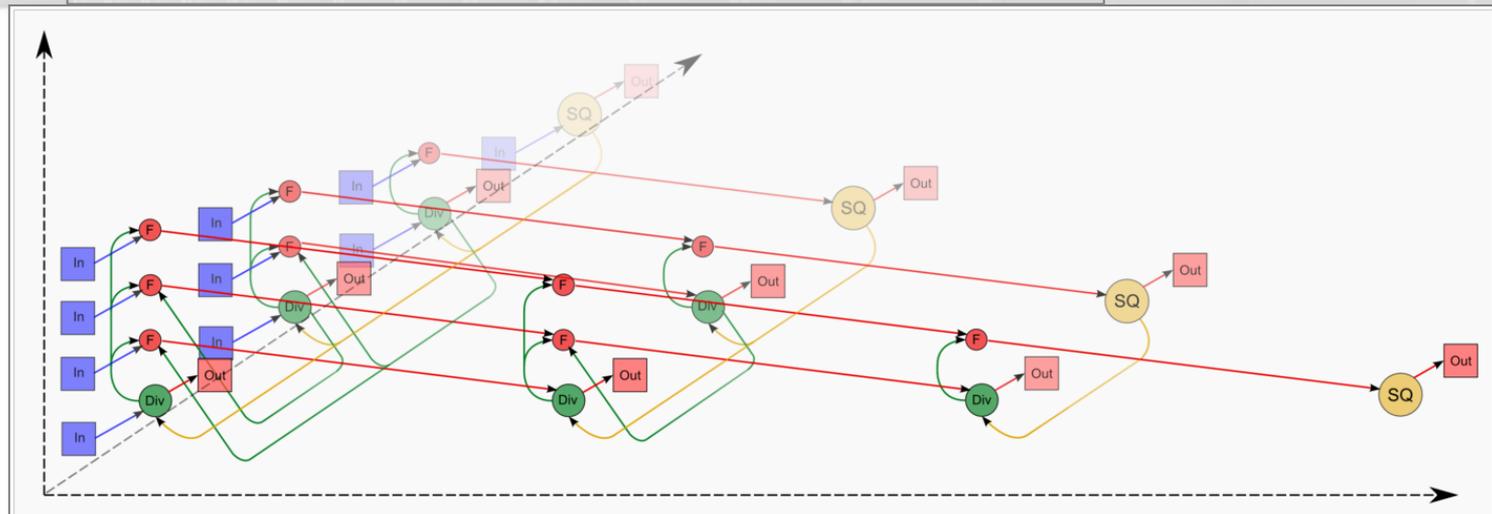
```
DO I = 1, N
  S = A(I,I)
  DO IP=1, I-1
    S = S - DPROD(A(I,IP), A(I,IP))
  END DO
  A(I,I) = SQRT(S)
  DO J = I+1, N
    S = A(J,I)
    DO IP=1, I-1
      S = S - DPROD(A(I,IP), A(J,IP))
    END DO
    A(J,I) = S/A(I,I)
  END DO
END DO
```

# Описание алгоритмов (на примере *разложения Холецкого*)

Информационная структура



Информационная структура с указанием входных и выходных данных



# Описание алгоритмов (на примере *разложения Холецкого*)

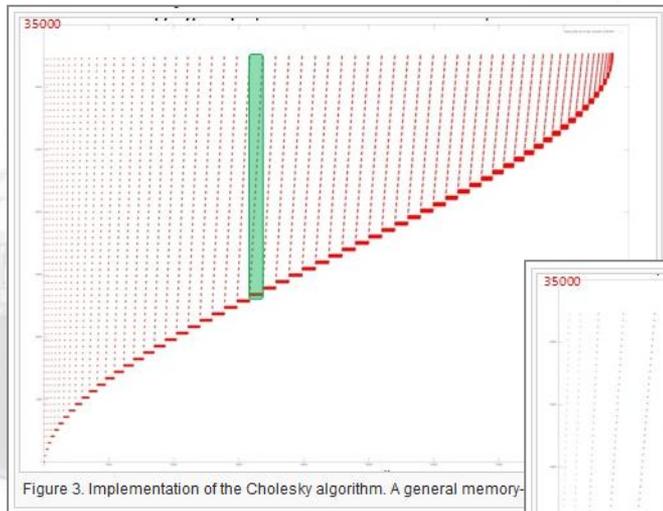


Figure 3. Implementation of the Cholesky algorithm. A general memory-

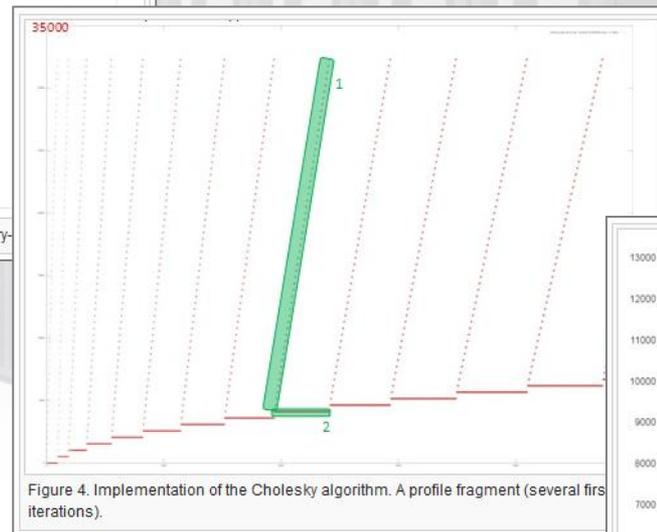


Figure 4. Implementation of the Cholesky algorithm. A profile fragment (several first iterations).

Локальность данных (профиль работы с памятью)

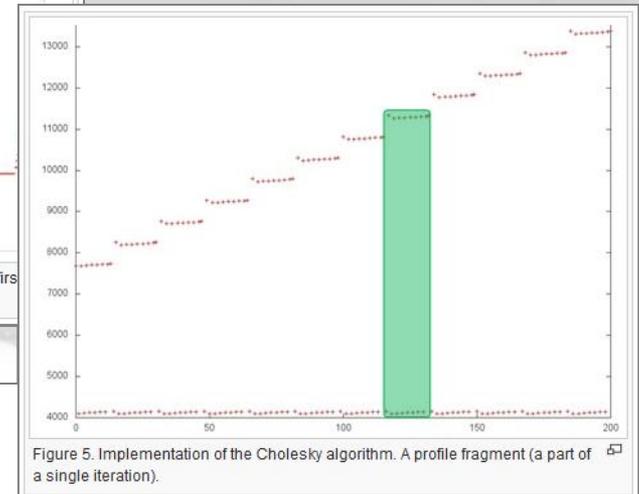
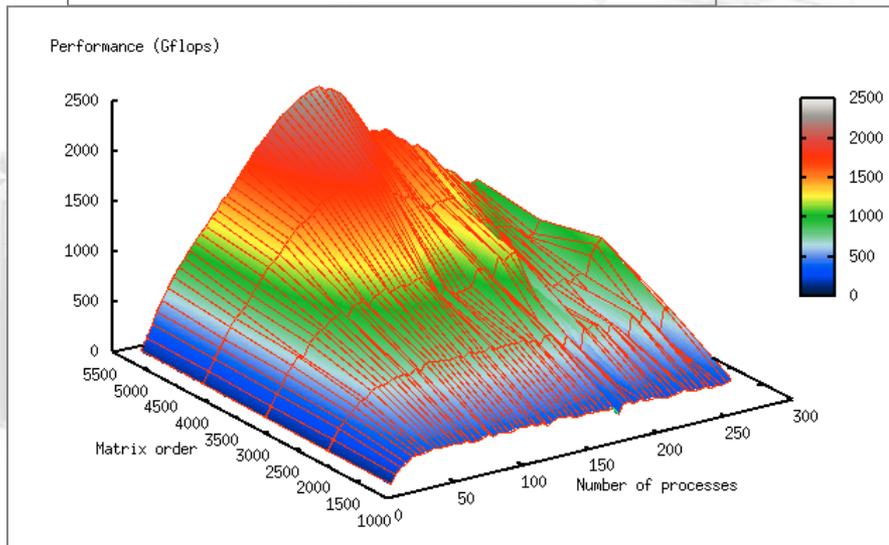


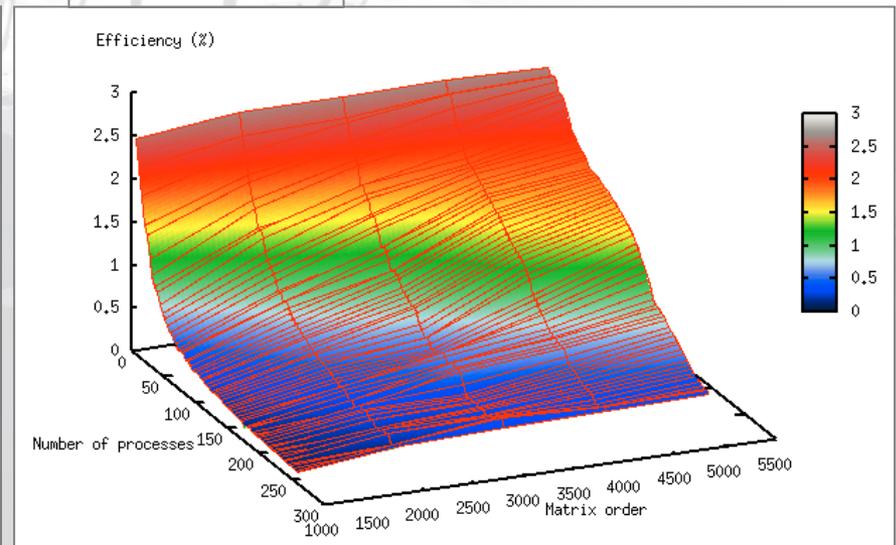
Figure 5. Implementation of the Cholesky algorithm. A profile fragment (a part of a single iteration).

# Описание алгоритмов (на примере *разложения Холецкого*)

Масштабируемость (производительность) \*



Эффективность \*



\* Масштабируемость, производительность, эффективность измерялись на суперкомпьютере МГУ "Ломоносов".

# Описание алгоритмов (на примере *разложения Холецкого*)

Динамические характеристики \*

CPU Load

Floating point operations per second (FLOPS)

Data transfer speed (bytes/sec)

Data transfer speed (packages/sec)

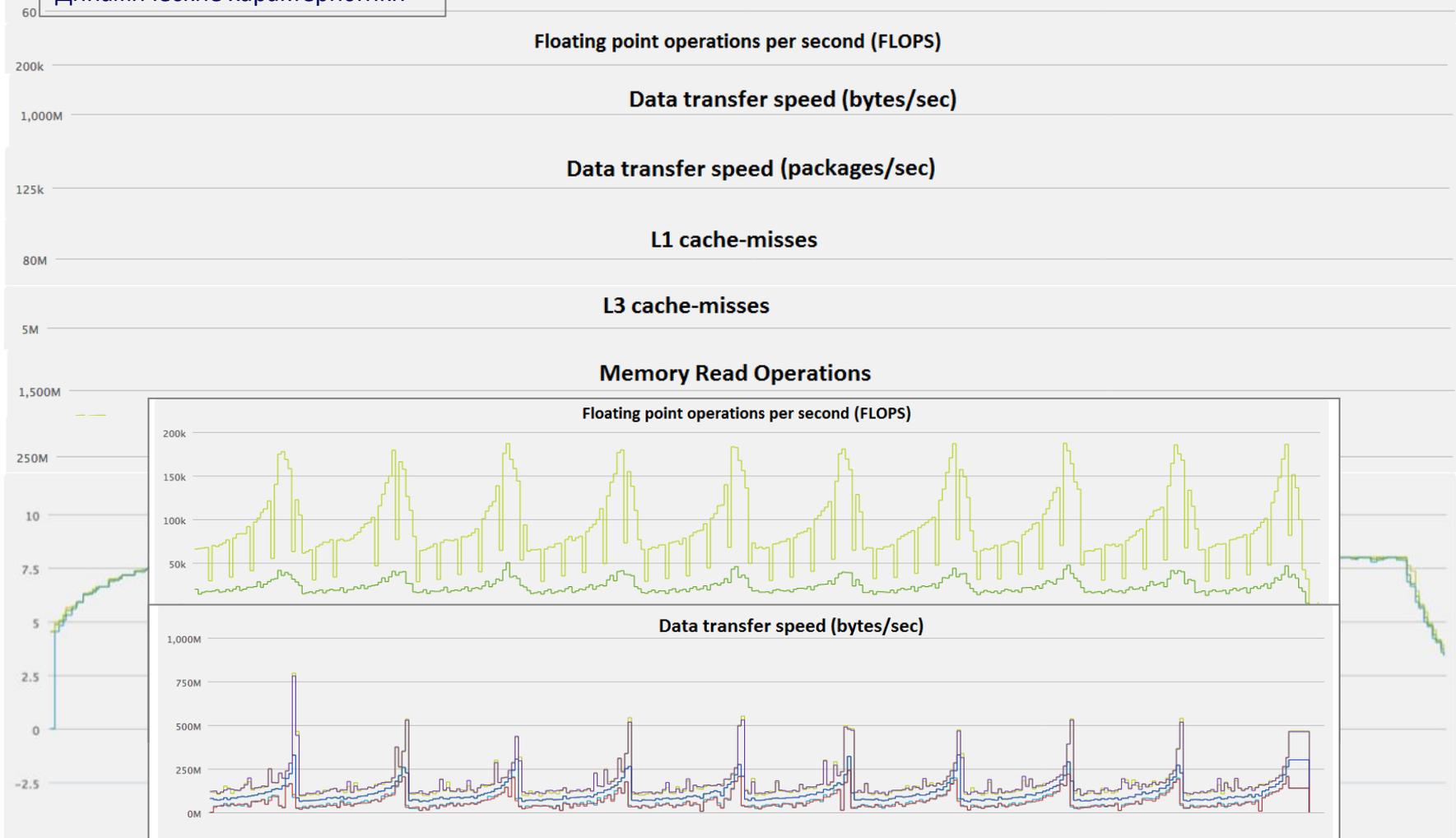
L1 cache-misses

L3 cache-misses

Memory Read Operations

Floating point operations per second (FLOPS)

Data transfer speed (bytes/sec)



\* Динамические характеристики получены на суперкомпьютере МГУ "Ломоносов".

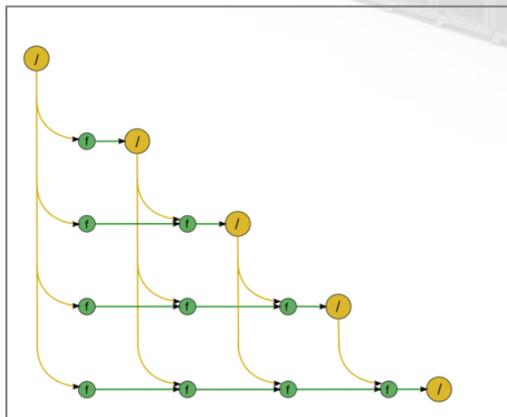
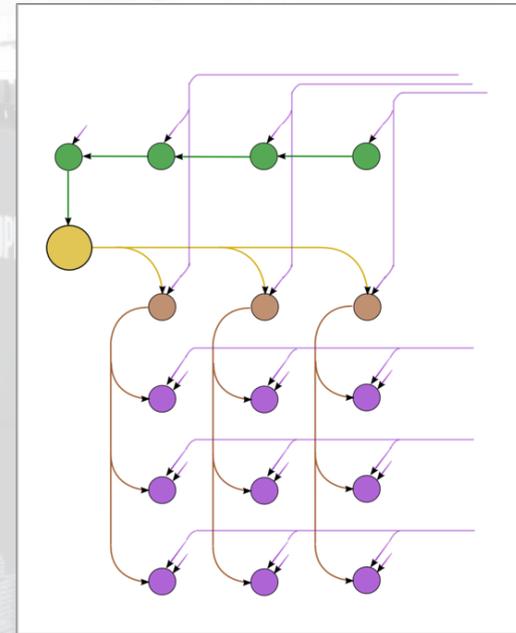
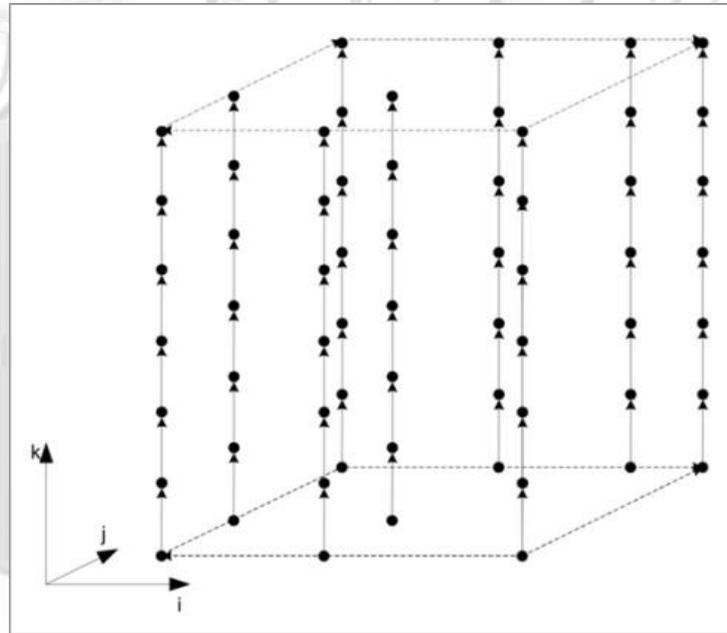
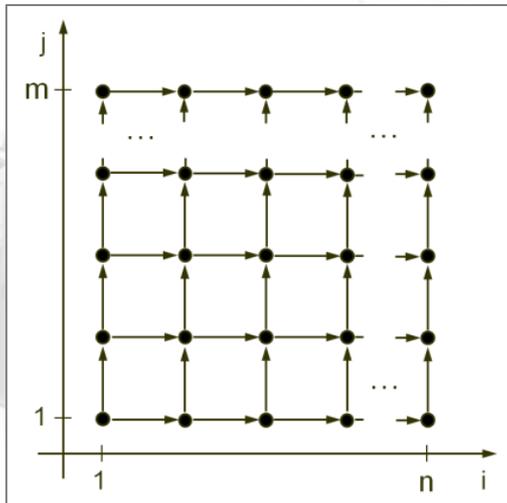
*Это очень полезная информация об алгоритме,  
она действительно нужна.*

*Но...*

*Создание полного описания алгоритма это не сложно.  
Это очень сложно !*

# Информационная структура: как получать, описывать, показывать... ?

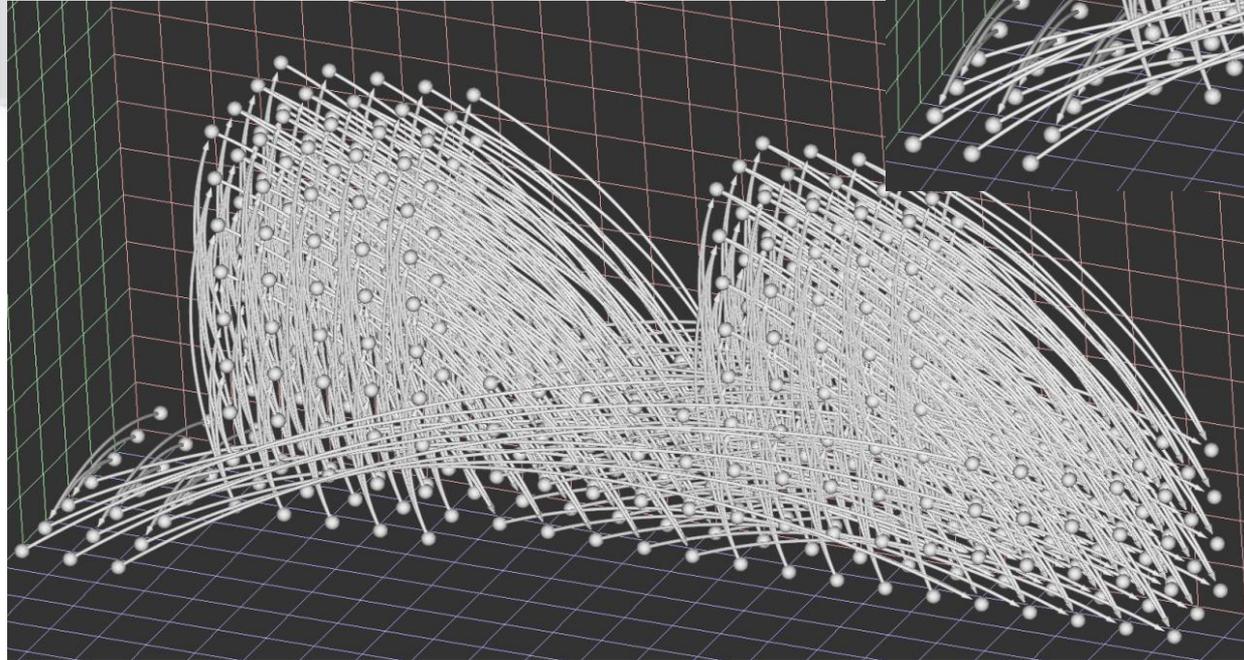
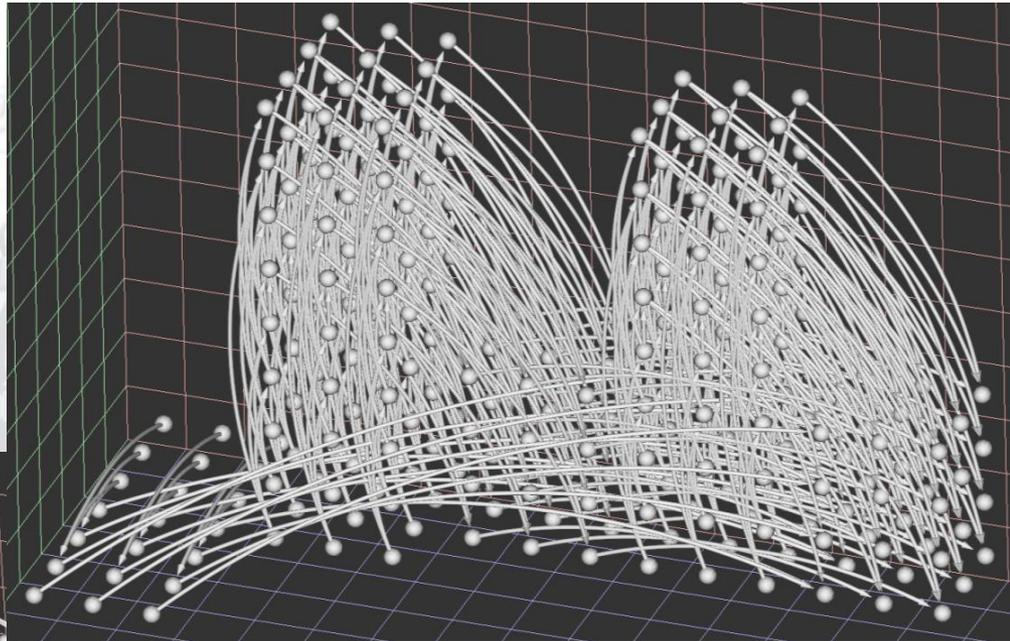
(сложности описания алгоритмов)



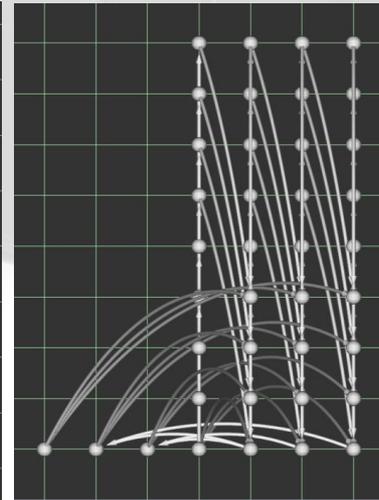
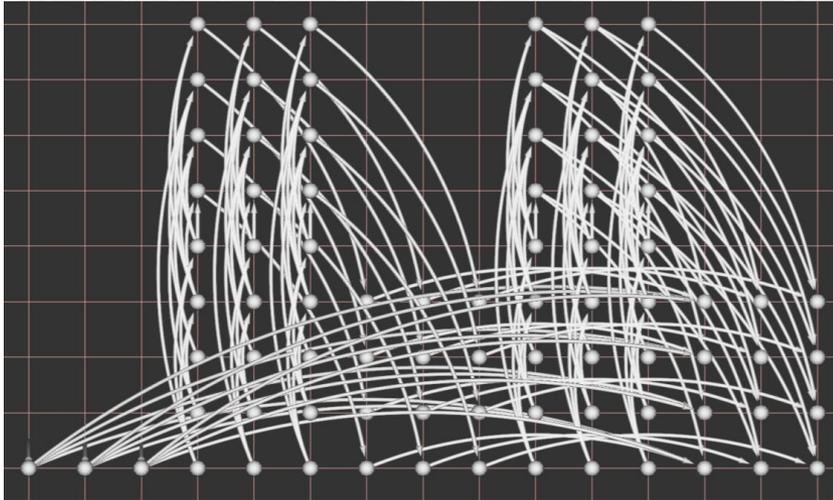
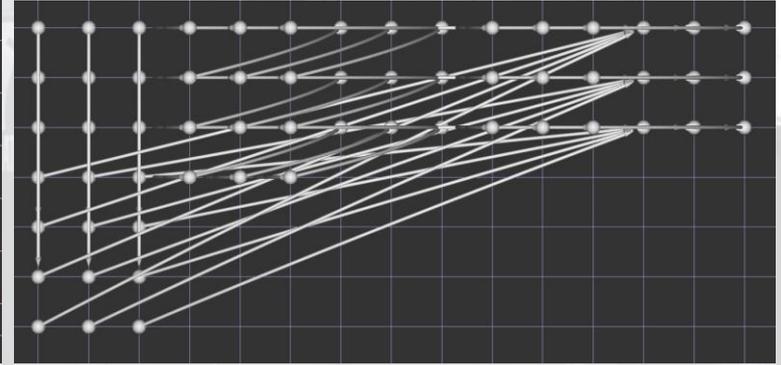
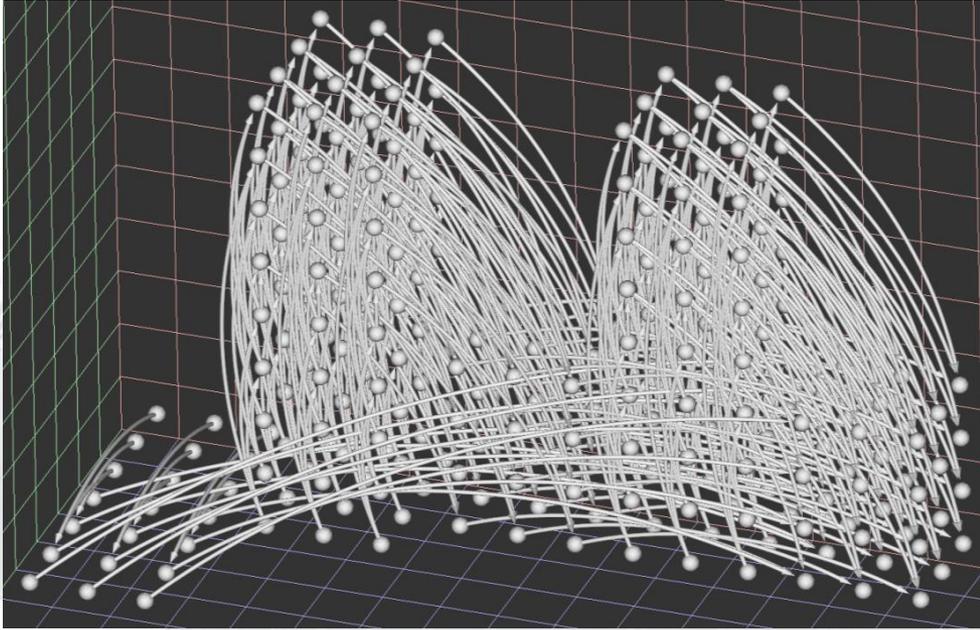
- Как изобразить потенциально бесконечный граф ?
- Как изобразить потенциально многомерный граф ?
- Как показать зависимость структуры графа от размера задачи ?

# Информационная структура: как получить, описывать, показывать... ?

(сложности описания алгоритмов)



# Информационная структура: как получить, описывать, показывать... ? (сложности описания алгоритмов)



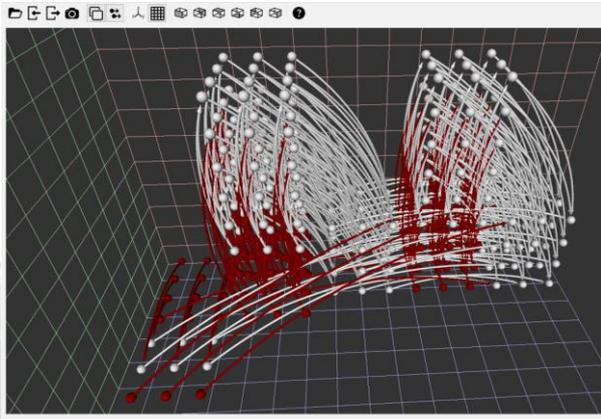
# *Информационная структура: как получать, описывать, показывать... ?*

*(сложности описания алгоритмов)*

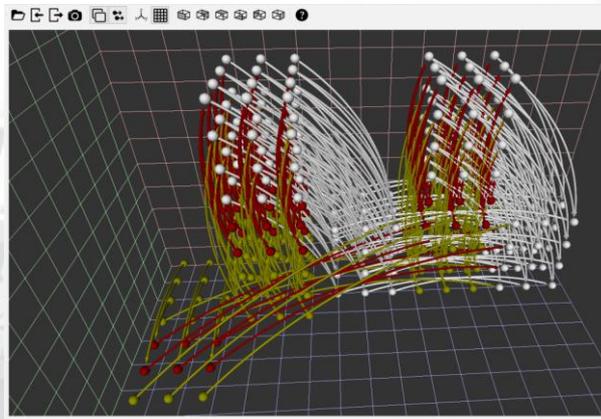
Как выразить имеющийся параллелизм и показать возможный способ  
параллельного исполнения ?



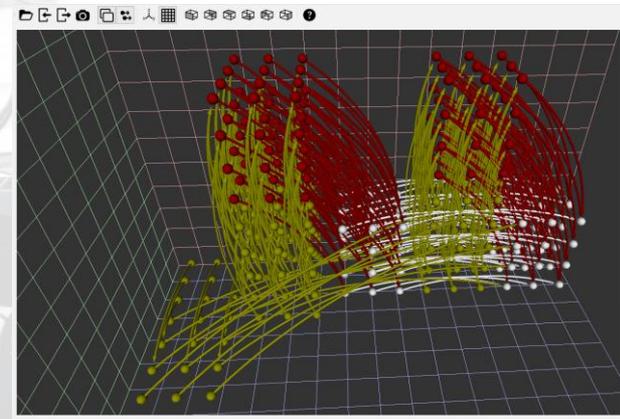
# Информационная структура: как получать, описывать, показывать... ? (сложности описания алгоритмов)



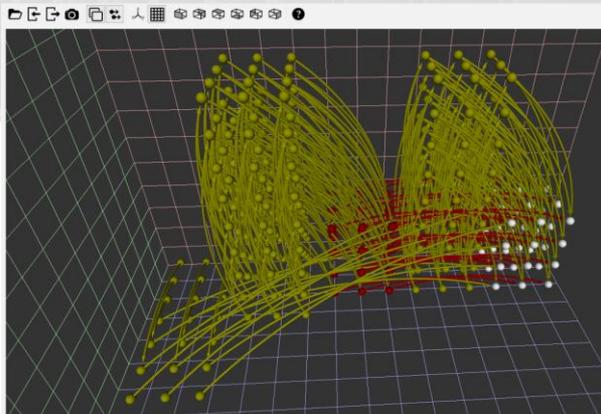
Шаг 1



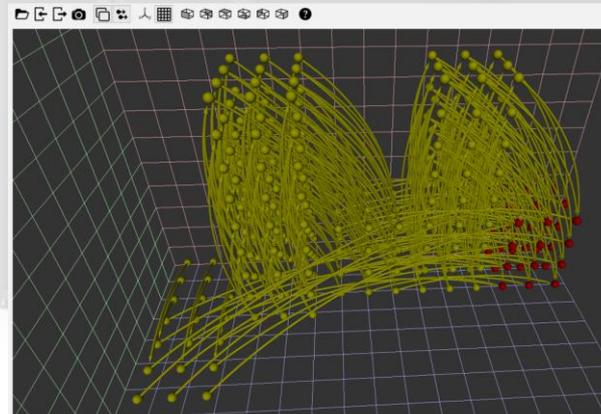
Шаг 2



Шаг 3



Шаг 4



Шаг 5

Цвета в **ярусно-параллельной** форме:

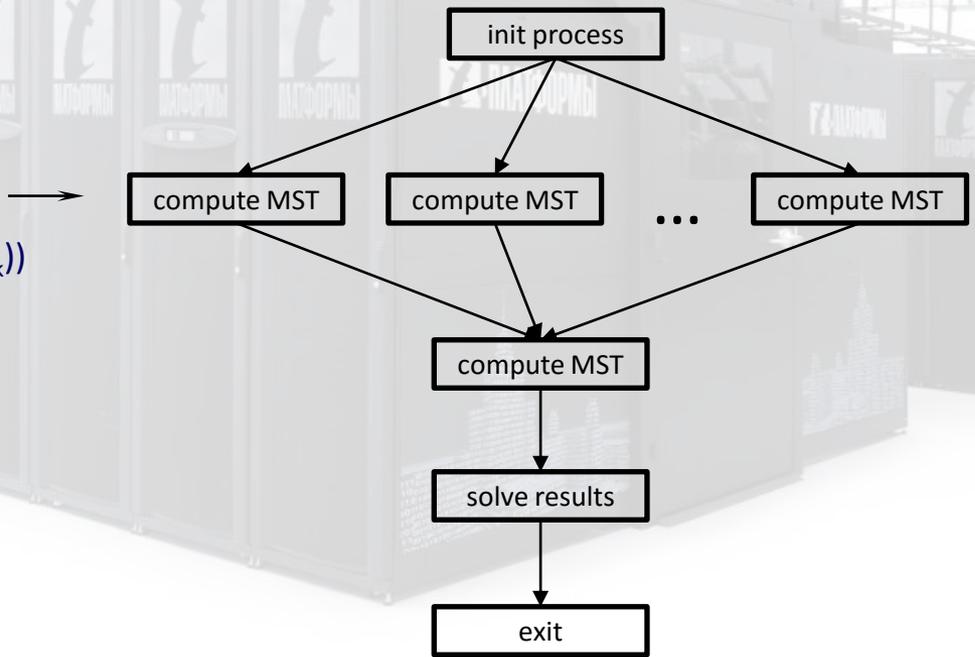
**Красный** – слой выполняющихся операций; **Зеленый** – уже выполненные операции;

**Белый** – операции должны выполняться позже.

# Потенциальный параллелизм: как находить, описывать, показывать... ?

(сложности описания алгоритмов)

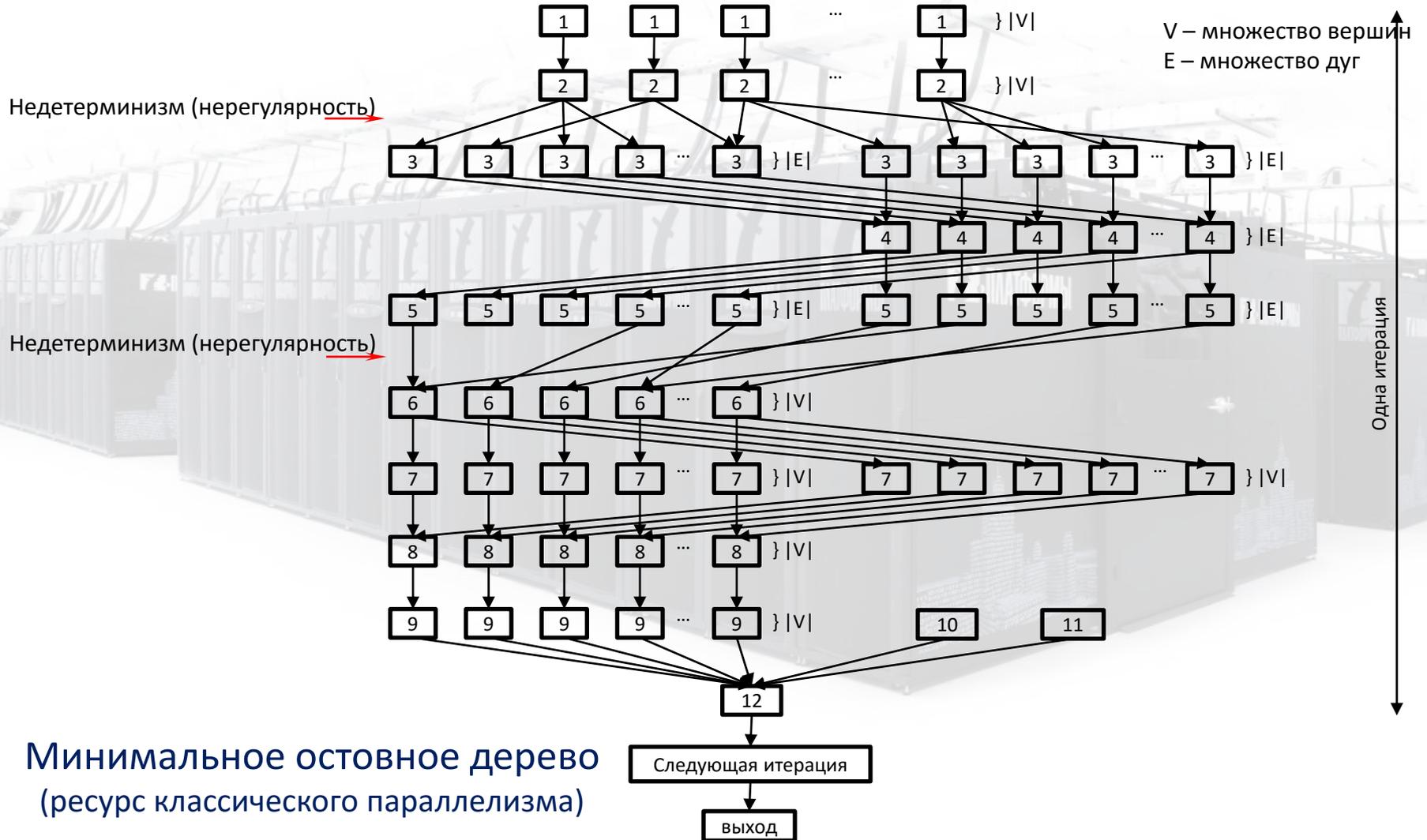
$$E = E_1 \cup E_2 \cup \dots \cup E_k$$
$$MST(E) = MST(E_1 \cup E_2 \cup \dots \cup E_k) =$$
$$= MST(MST(E_1) \cup MST(E_2) \cup \dots \cup MST(E_k))$$



Минимальное остовное дерево (MST)  
(ресурс “математического” параллелизма)

# Потенциальный параллелизм: как находить, описывать, показывать... ?

(сложности описания алгоритмов)



# *Структура алгоритмов: возможные варианты для параллельного кода*

*(сложности описания алгоритмов)*

Предположим, что мы знаем потенциальный параллелизм алгоритма...  
Как выразить “потенциальную свободу” в выборе подходящей формы  
для параллельной программы ?



# Структура алгоритмов: возможные варианты для параллельного кода (сложности описания алгоритмов)

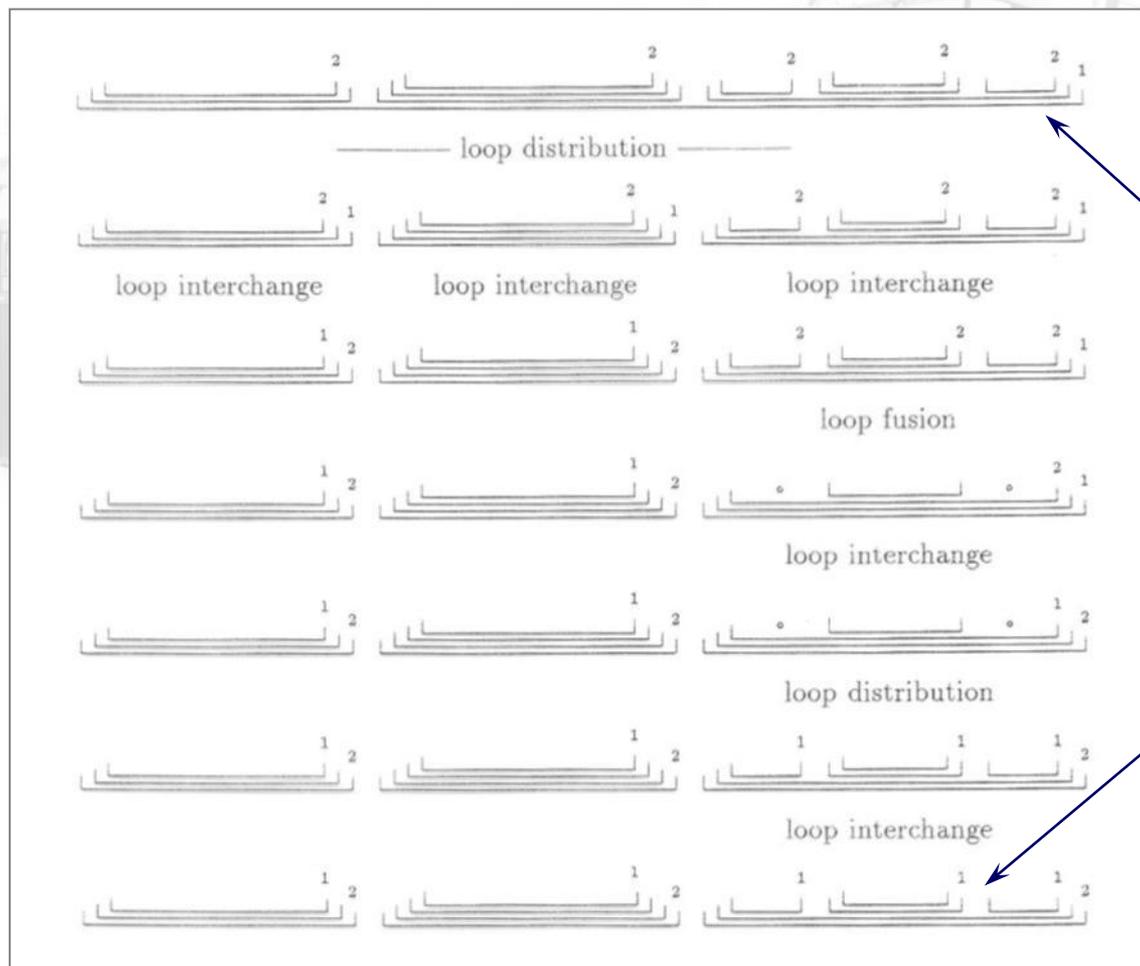


Циклический профиль алгоритма / программы

Самый внешний цикл (отмечен “1”) - параллельный.

Можно ли сделать данный цикл самым внутренним, чтобы векторизовать?

# Структура алгоритмов: возможные варианты для параллельного кода (сложности описания алгоритмов)



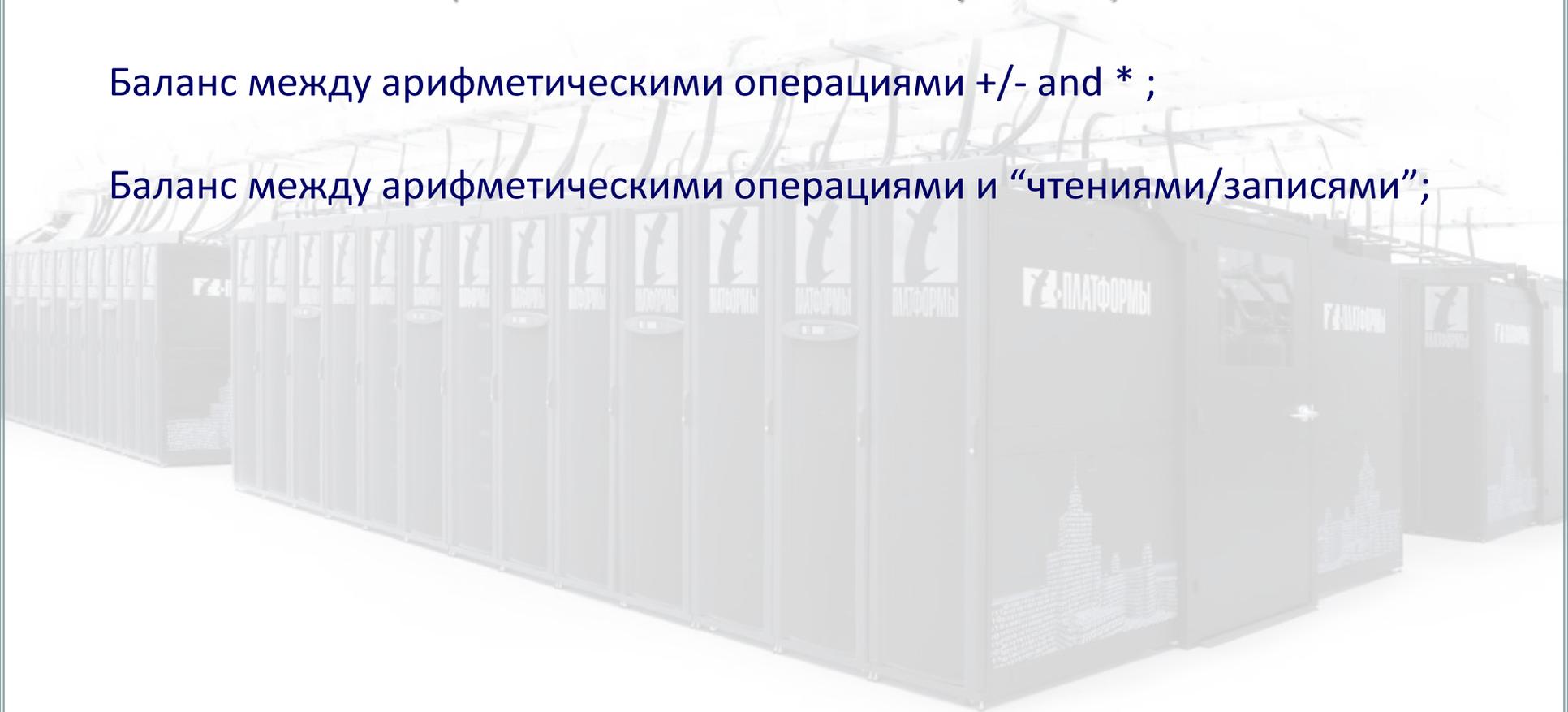
Эта последовательность преобразований делает исходный внешний цикл (1) внутренним и позволяет векторизовать программу (алгоритм).

Как показать подобный потенциал преобразований в общем случае?

# *Возможные источники несбалансированности: это важно, это нужно отметить (сложности описания алгоритмов)*

Баланс между арифметическими операциями  $+/-$  and  $*$  ;

Баланс между арифметическими операциями и “чтениями/записями”;

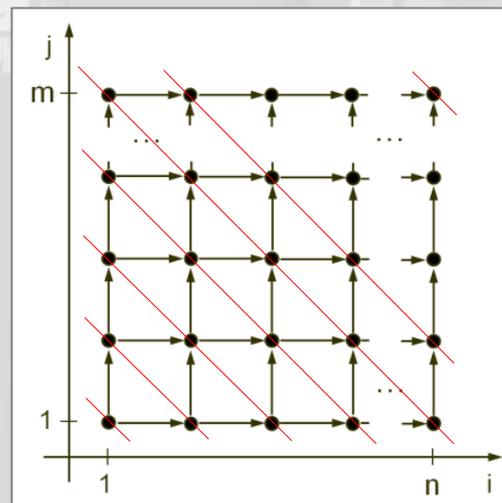


# *Возможные источники несбалансированности: это важно, это нужно отметить (сложности описания алгоритмов)*

Баланс между арифметическими операциями  $+/-$  and  $*$  ;

Баланс между арифметическими операциями и “чтениями/записями”;

Баланс в числе операций, которые  
могут выполняться параллельно;



Баланс между вычислительной и коммуникационной частями...

# *Возможные источники недетерминизма: это важно, это нужно отметить (сложности описания алгоритмов)*

Структура входных данных (разреженные матрицы, графы произвольной структуры...);

Итерационная природа алгоритмов;

Датчики случайных чисел;

Отсутствие повторяемости результатов из-за разного порядка выполнения ассоциативных операций...



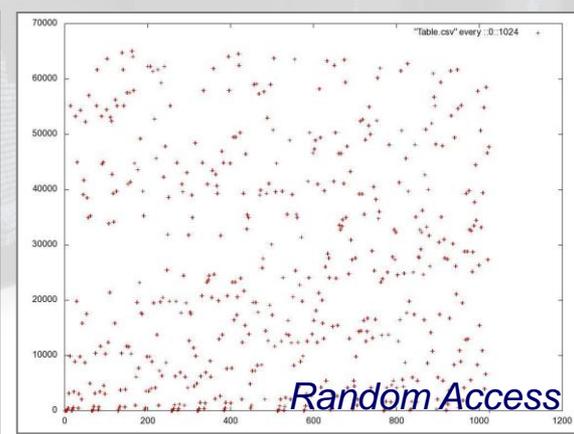
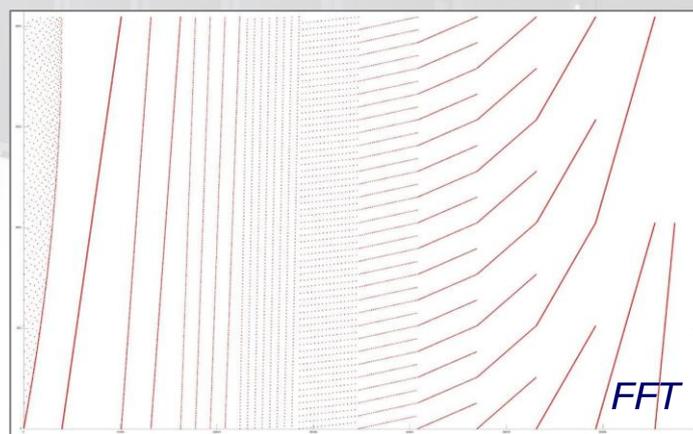
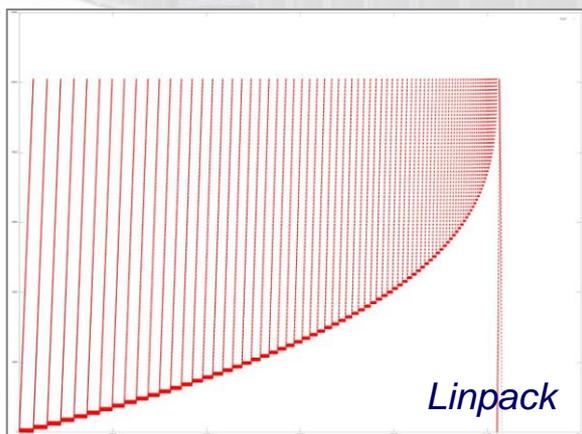
# Локальность данных: множество открытых вопросов (сложности описания алгоритмов)

Как оценивать пространственную\* и временную\*\* локальность данных в программе ?

Как сравнивать пространственную и временную локальность данных разных программ ?

\* Пространственная локальность данных – насколько близко друг к другу расположены последовательные обращения в память.

\*\* Временная локальность данных – насколько часто происходят обращения к одним и тем же данным.



# *Локальность данных: множество открытых вопросов*

*(сложности описания алгоритмов)*

Как оценивать пространственную и временную локальность данных в программе ?

Как сравнивать пространственную и временную локальность данных разных программ ?

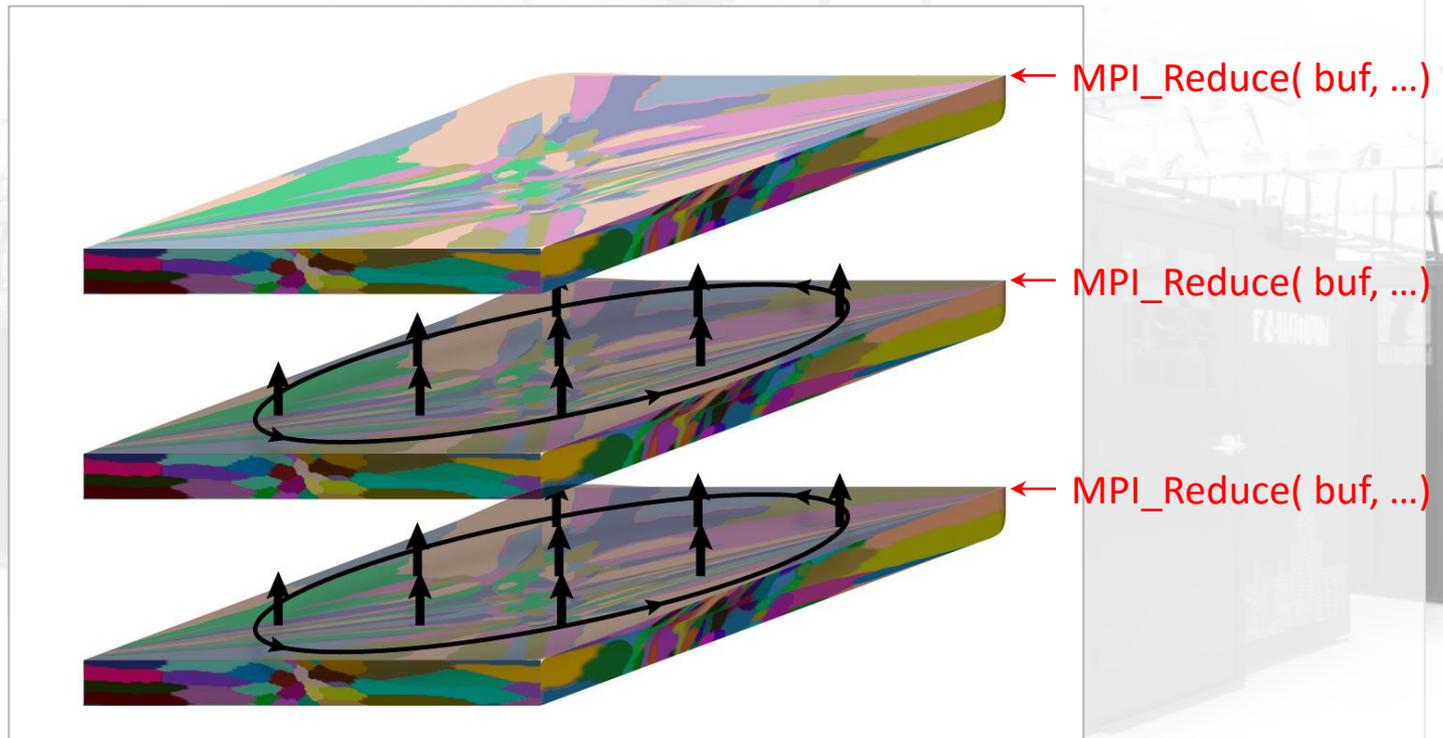
Можем ли мы предсказывать локальность данных в будущих реализациях, опираясь только на информацию об алгоритмах?

Что означает “локальность алгоритма” ?

Что означает “алгоритм обладает хорошей/плохой локальностью” ?

**В алгоритмах нет структур данных**, а значит и понятие “локальность” к ним напрямую не применимо! Вместе с этим, алгоритмы определяют суть программ, где локальность уместна и важна.

# Коммуникационный профиль приложений (сложности описания алгоритмов)



А что такое коммуникационный профиль приложений?  
Как его получить и описывать? (Scalasca, Vampir...)

*Все ли мы знаем о разложении Холецкого ?*

*Да... Кажется, что Да...*

*Фундаментальный вопрос:*

*Что означает выполнить **полное** описание алгоритма?*

*Пока ответа не знает никто...*

# Разновидности одного алгоритма... (сложности описания алгоритмов)

The image shows a screenshot of a web browser displaying the Algowiki page for the Cholesky method. The browser's address bar shows the URL: `algowiki-project.org/ru/Метод_Холесцкого_(нахождение_симметричного_треугольного_разло`. The page title is "Метод Холецкого (нахождение симметричного треугольного разложения)". The main content area lists various types of Cholesky decompositions and their applications, such as solving linear systems with triangular matrices and using parallel iterative algorithms. The left sidebar contains navigation links for the Algowiki project, including a home page, forums, and a file repository.

Файл Правка Вид Журнал Закладки Инструменты Справка

16th International Conference ... × Метод Холецкого (нахо... × +

← ⓘ algowiki-project.org/ru/Метод\_Холесцкого\_(нахождение\_симметричного\_треугольного\_разло ↻ 🔍 Поиск ☆ 📁 📧 🏠 🗨️ 🇷🇺 ☰

Algowiki

Заглавная страница  
Общий форум  
Технический форум  
Справка  
Свежие правки

Хранилище файлов  
Новые файлы  
Загрузить файл

Инструменты  
Ссылки сюда  
Связанные правки  
Спецстраницы  
Версия для печати  
Постоянная ссылка  
Сведения о странице

На других языках  
English

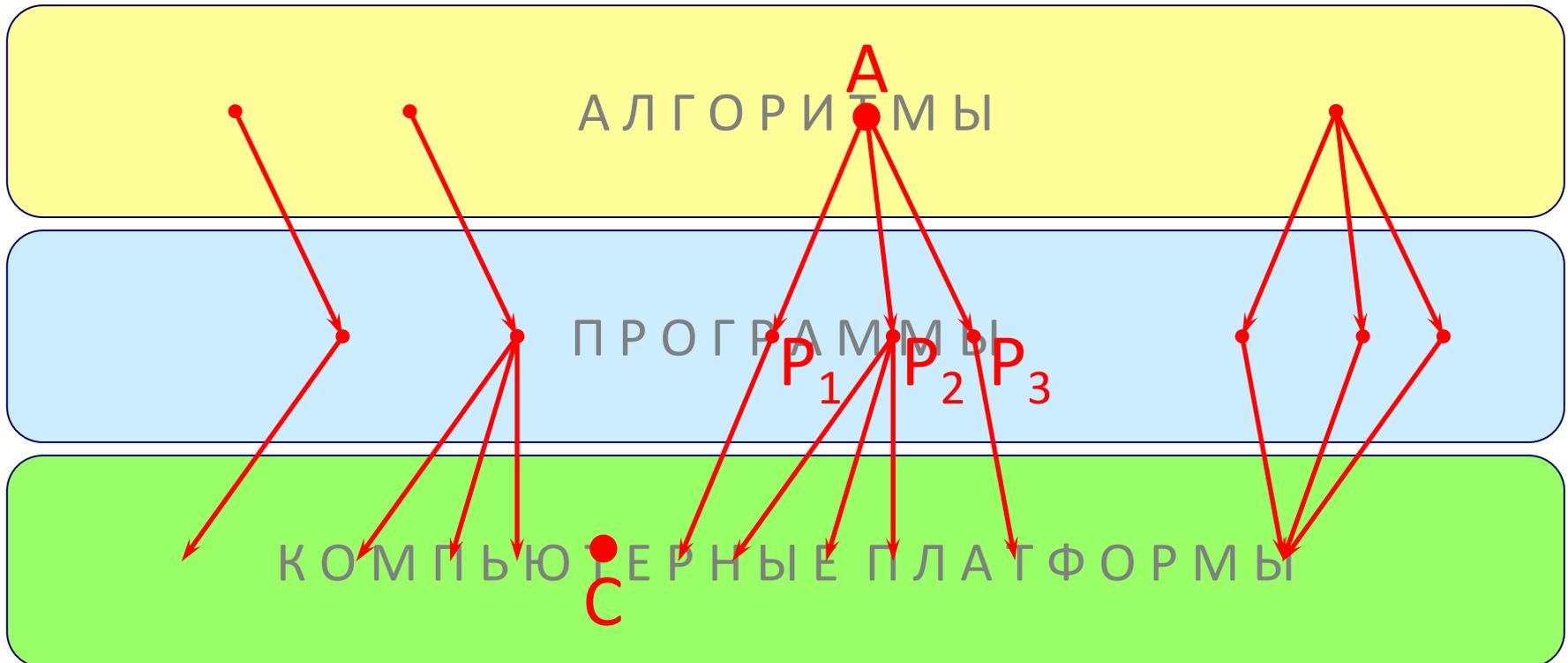
## Метод Холецкого (нахождение симметричного треугольного разложения) M

Основные авторы описания: И.Н.Коньшин

**Содержание** [убрать]

- 1 Разложение Холецкого (метод квадратного корня), базовый точечный вещественный вариант для плотной симметричной положительно определённой матрицы
  - 1.1 -разложение
  - 1.2 -разложение
- 2 Разложение Холецкого, блочный вещественный вариант для плотной симметричной положительно определённой матрицы
- 3 Разложение Холецкого, точечный вещественный вариант для разреженной симметричной положительно определённой матрицы
  - 3.1 Основные отличия от случая плотной матрицы
  - 3.2 Переупорядочивания для уменьшения количества новых ненулевых элементов
- 4 Разложение Холецкого, блочный вещественный вариант для разреженной симметричной положительно определённой матрицы
- 5 Разложение Холецкого для симметричной знакоопределенной (седловой) матрицы
- 6 Разложение Холецкого для эрмитовой матрицы
  - 6.1 Точечный вариант
  - 6.2 Блочный вариант
- 7 Использование разложения Холецкого в итерационных методах
  - 7.1 Ограничивание заполнения в разложении Холецкого
  - 7.2 Неполное разложение Холецкого по позициям  $IC()$
  - 7.3 Приближенное разложение Холецкого по значениям  $IC()$
  - 7.4 Приближенное разложение Холецкого второго порядка  $IC()$
  - 7.5 Комбинация разложений Холецкого  $IC()$  и  $IC()$
- 8 Использование разложения Холецкого в параллельных итерационных алгоритмах
  - 8.1 Переупорядочивания для выделения блочности
  - 8.2 Разложение в независимых блоках
  - 8.3 Разложение в сепараторах
  - 8.4 Иерархические и вложенные алгоритмы
  - 8.5 Блочный метод Якоби
  - 8.6 Аддитивный метод Шварца
  - 8.7 Неполное обратное треугольное разложения
- 9 Решение линейных систем с треугольной матрицей
  - 9.1 Решение системы с плотной нижнетреугольной матрицей

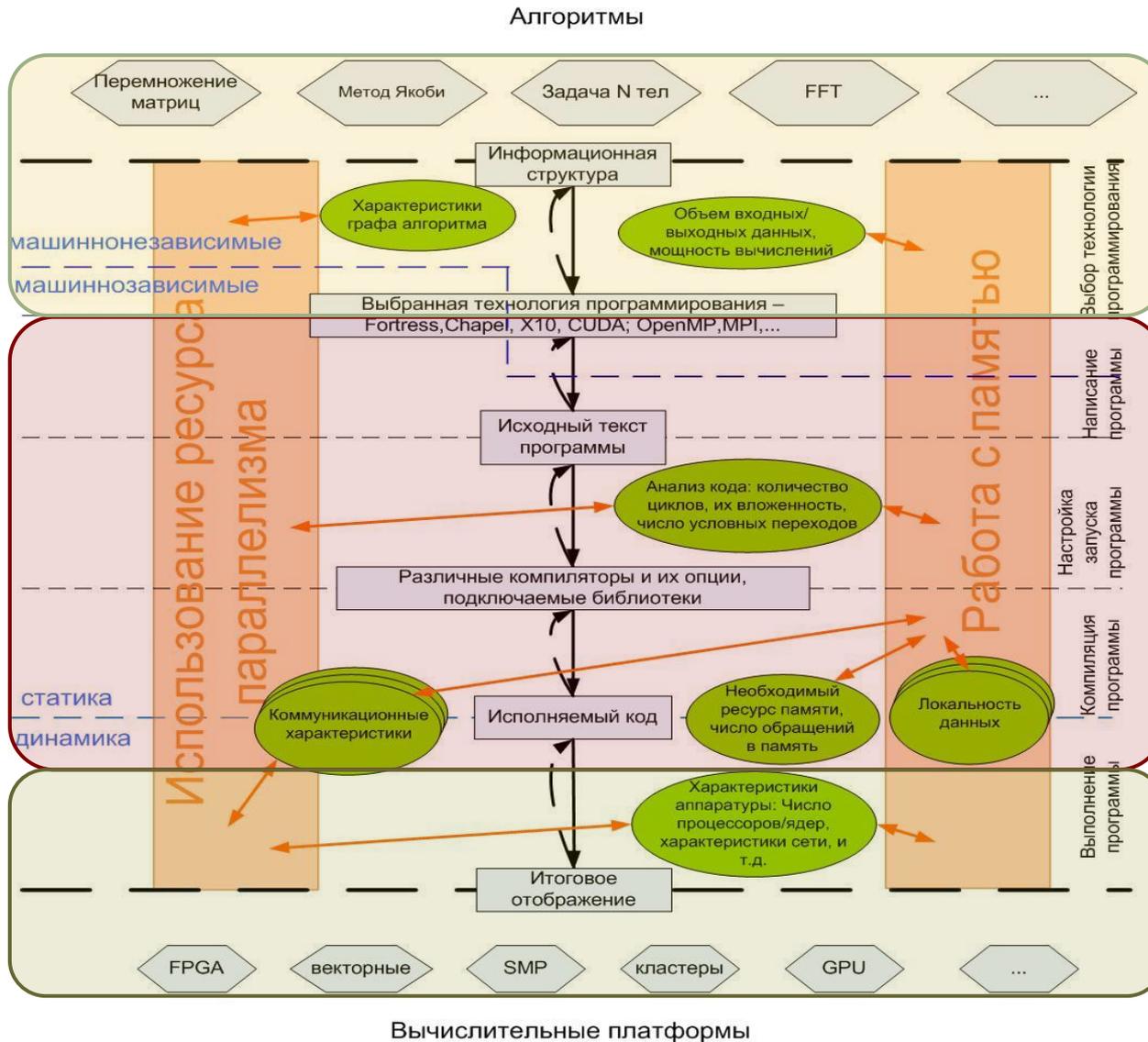
# Алгоритмы и их реализации



*Достаточно ли у нас информации об алгоритме  $A$ , чтобы создать эффективную реализацию для платформы  $C$ ?*

*Можем ли мы использовать реализации  $P_1$ ,  $P_2$ ,  $P_3$  или мы должны создавать еще одну реализацию  $P$  для платформы  $C$ ?*

# Элементы суперкомпьютерного кодизайна



# Структура и свойства алгоритмов

(от мобильных платформ до экзафлопсных суперкомпьютеров)

Информационный граф    Детерминированность  
Вычислительное ядро    Макроструктура    Локальность вычислений  
Алгоритмы:    Масштабируемость    Локальность данных  
теоретический потенциал    Особенности реализации    Математическое описание  
(машинно-независимые свойства)    Эффективность  
Сложность    Коммуникационный профиль    Вычислительная мощность  
Ресурс параллелизма    Входные / Выходные данные

**AlgoWiki**

<http://AlgoWiki-Project.org>

Файл Правка Вид Журнал Закладки Инструменты Справка

Алговики +

← algowiki-project.org/ru/Открытая\_энциклопедия\_свойств\_алгоритмов 🔍 Поиск

[Войти](#) [Запрос учётной записи](#)

Main page
Обсуждение
Читать
Просмотр
История
Поиск

## Открытая энциклопедия свойств алгоритмов

**Добро пожаловать! Присоединяйтесь!**

**AlgoWiki** - это открытая энциклопедия по **свойствам алгоритмов** и **особенностям их реализации** на различных программно-аппаратных платформах от мобильных платформ до экзафлопсных суперкомпьютерных систем с возможностью коллективной работы всего мирового вычислительного сообщества.

Цель **AlgoWiki** - дать исчерпывающее описание алгоритма, которое поможет оценить его потенциал применительно к конкретной параллельной вычислительной платформе. Кроме классических свойств алгоритмов, например, **последовательной сложности**, в AlgoWiki представлены дополнительные сведения, составляющие в совокупности полную картину об алгоритме: **параллельная сложность**, параллельная структура, **детерминированность**, оценки **локальности данных**, **эффективность** и **масштабируемость**, коммуникационный профиль конкретных реализаций и многие другие.

Читать подробнее: [О проекте](#)

**Структура проекта**

Классификация алгоритмов - основной раздел AlgoWiki, содержащий описания всех алгоритмов. Алгоритмы добавляются в подходящий раздел классификации, при необходимости классификация расширяется за счет новых разделов.

**Образцовая статья**

Разложение Холецкого (метод квадратного корня)

**1 Свойства и структура алгоритма**

**1.1 Общее описание алгоритма**

**Свойства алгоритма:**

- Последовательная сложность алгоритма:  $O(n^3)$

**Изображение дня**

Производительность умножения плотных матриц

**Организация работы**

- Структура описания свойств алгоритмов
- Руководства по заполнению разделов описания
- Готовность статей
- Результаты прогона алгоритмов
- Глоссарий
- Помощь

**Участники проекта**

[Заглавная страница](#)  
[Общий форум](#)  
[Технический форум](#)  
[Справка](#)  
[Свежие правки](#)

[Хранилище файлов](#)  
[Новые файлы](#)  
[Загрузить файл](#)

[Инструменты](#)  
[Ссылки сюда](#)  
[Связанные правки](#)  
[Спецстраницы](#)  
[Версия для печати](#)  
[Постоянная ссылка](#)  
[Сведения о странице](#)

[На других языках](#)  
[English](#)

http://AlgoWiki-Project.org

# Внимание, зачетное задание!

**Описание структуры и особенностей алгоритма(ов).**

Формат: AlgoWiki.

Алгоритмы – список будет представлен на [Parallel.ru/SS16](http://Parallel.ru/SS16)

Описание алгоритмов необходимо выполнять по принятой в AlgoWiki структуре.

Регистрация на сайте для создания описания в формате AlgoWiki.

Одно задание можно выполнять группой в два человека.

Реализация: полностью собственная или обращение к библиотечной функции (Intel MKL, PETc, FFTW, ScaLAPACK).

В любом случае, текст исследуемой программы должен быть представлен в отчете.

Компьютерная платформа может быть любой (Ломоносов, BlueGene или что-то иное). Описание компьютерной платформы должно быть в отчете.



# Открытая энциклопедия свойств алгоритмов

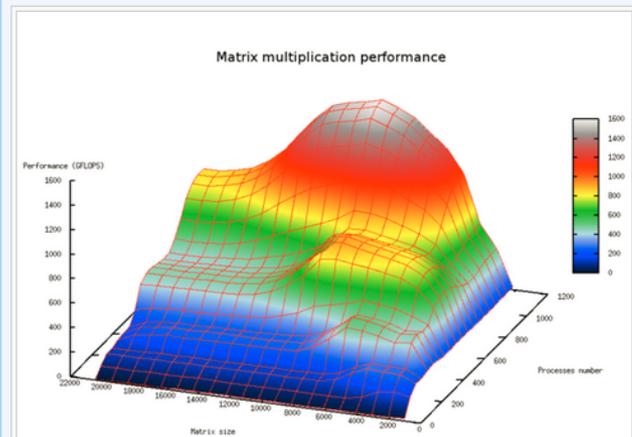
## Добро пожаловать! Присоединяйтесь!

**AlgoWiki** - это открытая энциклопедия по **свойствам алгоритмов и особенностям их реализации** на различных программно-аппаратных платформах от мобильных платформ до экзафлопсных суперкомпьютерных систем с возможностью коллективной работы всего мирового вычислительного сообщества.

Цель **AlgoWiki** - дать исчерпывающее описание алгоритма, которое поможет оценить его потенциал применительно к конкретной параллельной вычислительной платформе. Кроме классических свойств алгоритмов, например, *последовательной сложности*, в AlgoWiki представлены дополнительные сведения, составляющие в совокупности полную картину об алгоритме: *параллельная сложность*, *параллельная структура*, *детерминированность*, *оценки локальности данных*, *эффективность* и *масштабируемость*, коммуникационный профиль конкретных реализаций и многие другие.

Читать подробнее: [О проекте](#)

## Изображение дня



Производительность умножения плотных матриц

## Структура проекта

[Классификация алгоритмов](#) - основной раздел AlgoWiki, содержащий описания всех алгоритмов. Алгоритмы добавляются в подходящий раздел классификации, при необходимости классификация расширяется за счет

## Организация работы

- [Структура описания свойств алгоритмов](#)
- [Руководства по заполнению разделов описания](#)
- [Готовность статей](#)

# Структура описания свойств алгоритмов

## 1 ЧАСТЬ. Свойства и структура алгоритмов

- \* 1.1 Общее описание алгоритма
- \* 1.2 Математическое описание алгоритма
- \* 1.3 Вычислительное ядро алгоритма
- \* 1.4 Макроструктура алгоритма
- \* 1.5 Схема реализации последовательного алгоритма
- \* 1.6 Последовательная сложность алгоритма
- \* 1.7 Информационный граф
- \* 1.8 Ресурс параллелизма алгоритма
- \* 1.9 Входные и выходные данные алгоритма
- \* 1.10 Свойства алгоритма

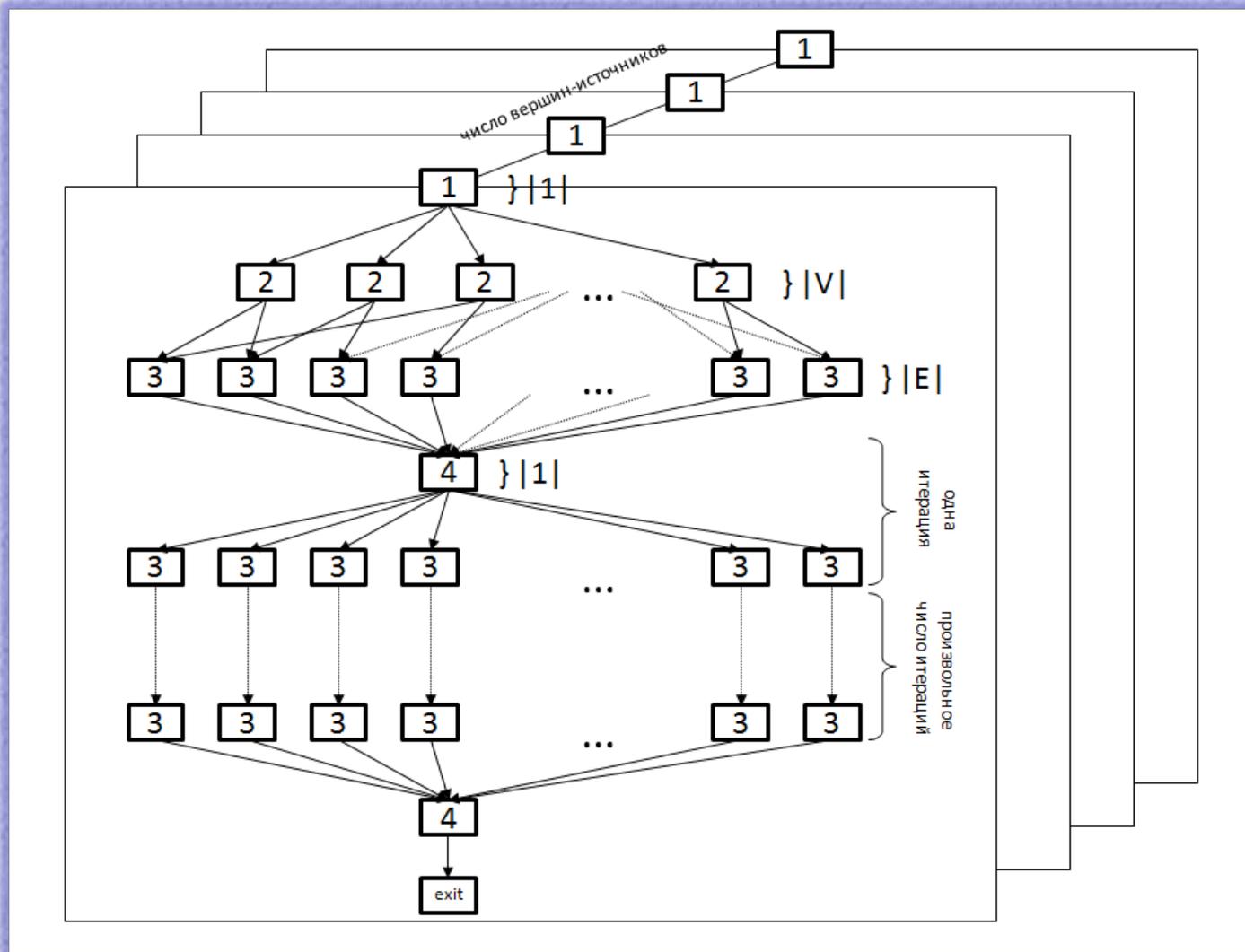
## 2 ЧАСТЬ. Программная реализация алгоритма

- 2.1 Особенности реализации последовательного алгоритма
- 2.2 Локальность данных и вычислений
- 2.3 Возможные способы и особенности параллельной реализации алгоритма
- \* 2.4 Масштабируемость алгоритма и его реализации
- 2.5 Динамические характеристики и эффективность реализации алгоритма
- 2.6 Выводы для классов архитектур
- \* 2.7 Существующие реализации алгоритма

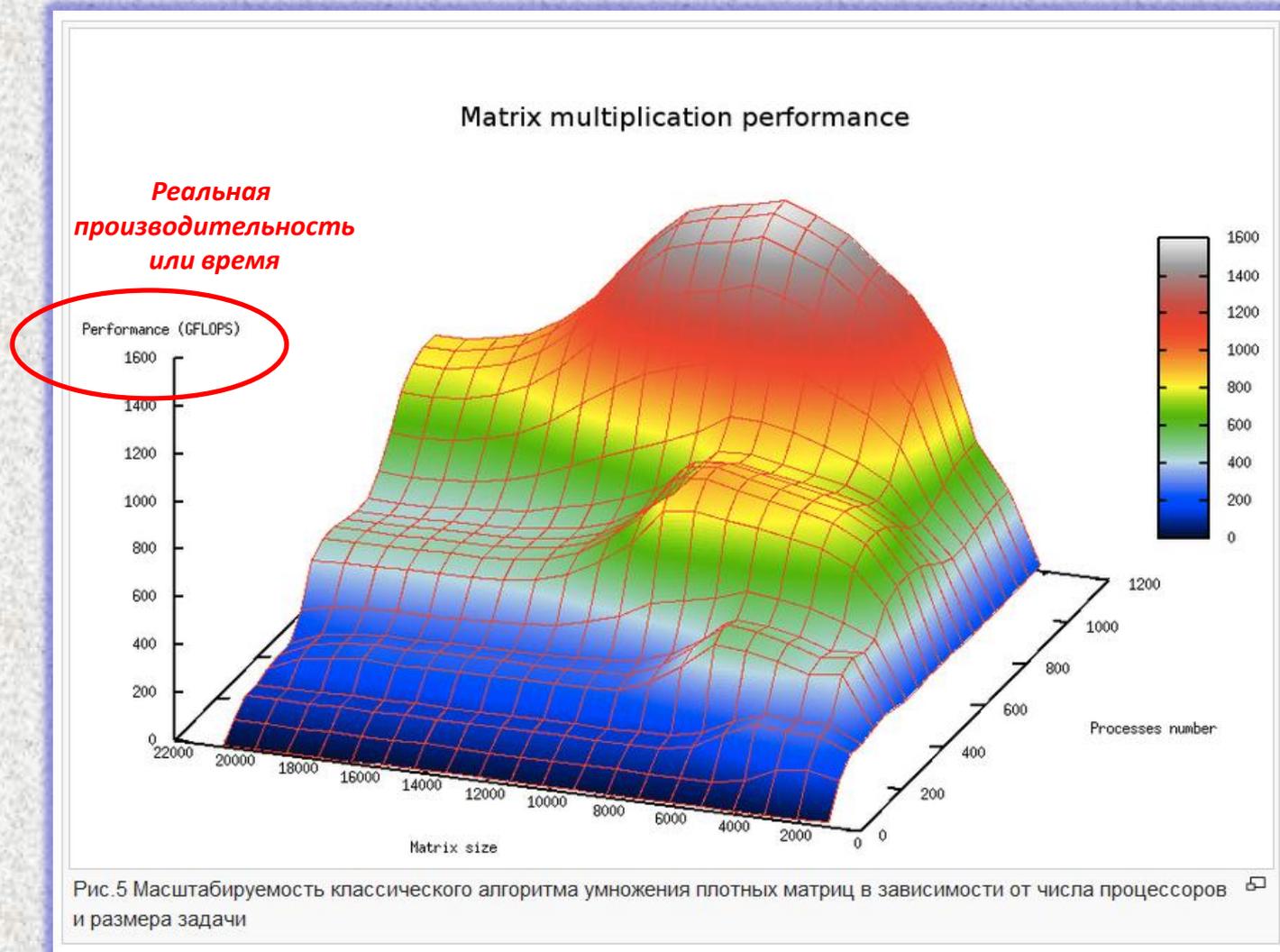
## 3 Литература \*

\* - это поле обязательно к заполнению.

# Изображение информационной структуры (PowerPoint)



# Масштабируемость алгоритма



Важно: подобрать такие размеры задачи и числа процессоров, чтобы отразить на графике характерные точки, описывающие свойства алгоритма и программы.

## Внимание, зачетное задание!

Сроки:

- выбор алгоритма для описания: **до 15 сентября**,
- сдача описания алгоритма: **до 15 октября**  
(на адрес [SS16@parallel.ru](mailto:SS16@parallel.ru) нужно прислать полные ФИО, номер группы и ссылку на выполненное описание)

В описаниях алгоритмов будут оцениваться: полнота, качество, точность, стилистика...

Будет учитываться и то, что это задание выполнено Магистром 2-го года обучения факультета ВМК МГУ имени М.В.Ломоносова.

*Московский государственный университет имени М.В.Ломоносова  
Факультет Вычислительной математики и кибернетики*

# **СУПЕРКОМПЬЮТЕРНОЕ МОДЕЛИРОВАНИЕ**

## **СТРУКТУРА АЛГОРИТМОВ**

*Вл.В.Воеводин*

*Зав.кафедрой Суперкомпьютеров и квантовой информатики ВМК МГУ  
Зам.директора НИВЦ МГУ,  
д.ф.-м.н., профессор, чл.-корр. РАН*

*voevodin@parallel.ru*

*ВМК МГУ, 2016*