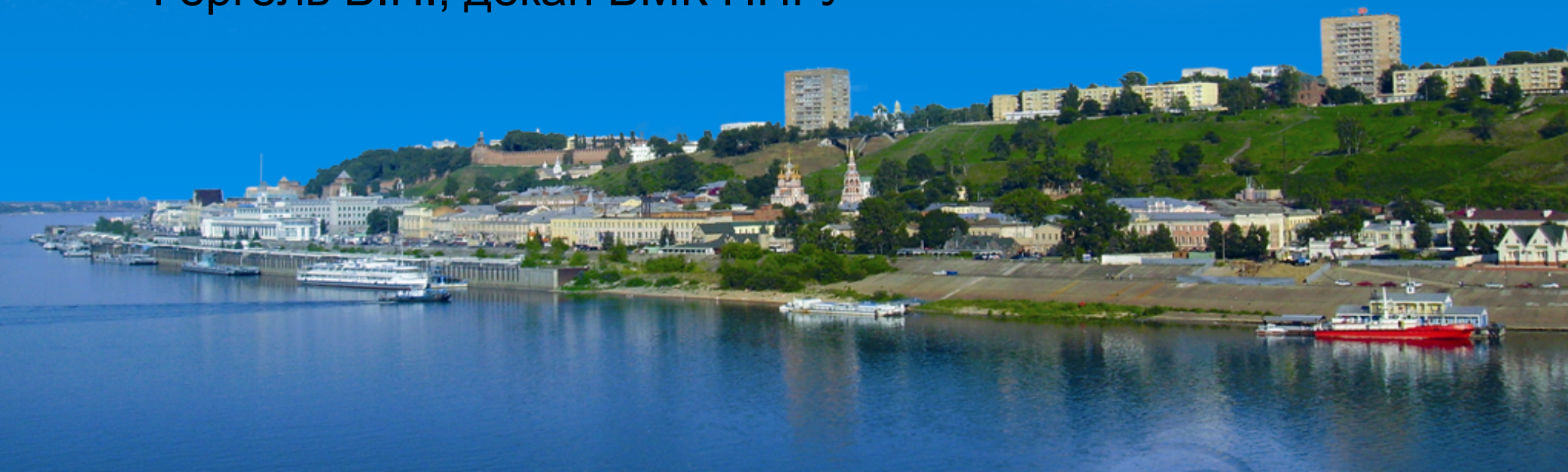


**Нижегородский государственный университет
им. Н.И. Лобачевского
- Национальный исследовательский университет -**

Лекция.

**Язык параллельного программирования
Co-Array Fortran**

Гергель В.П., декан ВМК ННГУ



Содержание

- Язык параллельного программирования Co-Array Fortran
 - Подходы к разработке параллельных программ
 - Модель параллельного программирования CAF
 - Понятие исполнителей (images)
 - Понятие распределенных массивов (co-arrays)
 - Синхронизация параллельных вычислений
 - Примеры
 - Оценка эффективности CAF-программ
 - Развитие: от CAF 1.0 к CAF 2.0



Подходы к разработке параллельных программ

- ❑ **Использование библиотек** для существующих языков программирования – MPI для C и Fortran для систем с распределенной памятью
- ❑ **Использование надъязыковых средств** (директив, комментариев) - OpenMP для C и Fortran для систем с общей памятью
- ❑ **Расширение существующих языков программирования** – например, UPC, CAF
- ❑ **Создание новых – параллельных – языков программирования** – например, Chapel, X10, Fortress,...



CAF: Введение...

- ❑ Организация вычислений в рамках модели PGAS (*разделенное глобально-адресуемое пространство*)
 - Двухуровневое представление памяти для управления локальностью (локальная/удаленная память),
 - Управление распределением данных в локальной памяти,
 - Контроль за передачами данных из удаленных областей памяти.
- ❑ CAF (Co-Array Fortran) был предложен Numrich и Reid (университет Миннесоты, США) в середине 90-х. Начальное названия языка – F⁺⁺.
- ❑ Разработка языка поддержана компанией Cray. Один из наиболее активных центров по развитию CAF – Rice University.

Основа подхода – минимальное (но продуктивное) расширение языка *Fortran* для превращения его эффективный язык параллельного программирования



CAF: Введение

□ Пример программы

```
program Hello_World
  implicit none
  integer :: i ! локальная переменная
  character(len=20) :: name [*] ! co-array переменная
  if (this_image() == 1) then
    print *, 'Enter your name: '
    read (*, '(a)') name

    ! рассылка данных
    do i = 2, num_images()
      name[i] = name
    end do
  end if

  sync all ! ожидаем всех images

  print *, 'Hello ' , name, 'from image ', this_image()
end program Hello_world
```



CAF: Модель программирования...

- ❑ **Основа – схема SPMD «Single-Program-Multiple-Data» :**
 - Разрабатывается один экземпляр CAF-программы, который далее копируется необходимое количество раз. Копии CAF-программы могут выполняться параллельно,
 - Каждая копия программы содержит свои «локальные» данные,
 - Данные, к которым требуется доступ из разных копий CAF-программы, должны описываться особым образом (*co-arrays*). Передача данных между копиями программы осуществляется только при помощи явно указываемых действий.

CAF: Модель программирования

□ Копия CAF-программы в терминологии CAF называется *image*:

- Image может рассматриваться как некоторая абстракция вычислительного элемента и будет именоваться далее **Исполнитель**,
- Количество созданных исполнителей может быть определено при помощи функции `num_images()`,
- Количество исполнителей, как правило, соответствует числу имеющихся процессоров; в общем же случае, количество исполнителей может отличаться от числа процессоров,
- Каждый исполнитель характеризуется своим уникальным индексом (функция `this_image()`).

Индексы могут быть использованы для разделения вычислений в исполнителях (по аналогии с MPI-программированием)



CAF: Распределенные массивы...

- ❑ Для работы с данными, распределенными между исполнителями, в CAF вводится механизм *co-arrays*.

- ❑ Синтаксис

co-array: `<type> :: <data_declaration> [*]`

- ❑ Семантика

Копирование определяемого объекта данных (массива) по всем исполнителям CAF-программы:

- Номер копии распределенного массива (индекс исполнителя) указывается в квадратных скобках (индекс обычного массива задается в круглых скобках), т.е. скобки `()` обеспечивают доступ к локальной памяти, скобки `[]` – доступ к удаленной памяти,
- Номер копии, локальной для исполнителя, может не приводиться.

- ❑ Пример

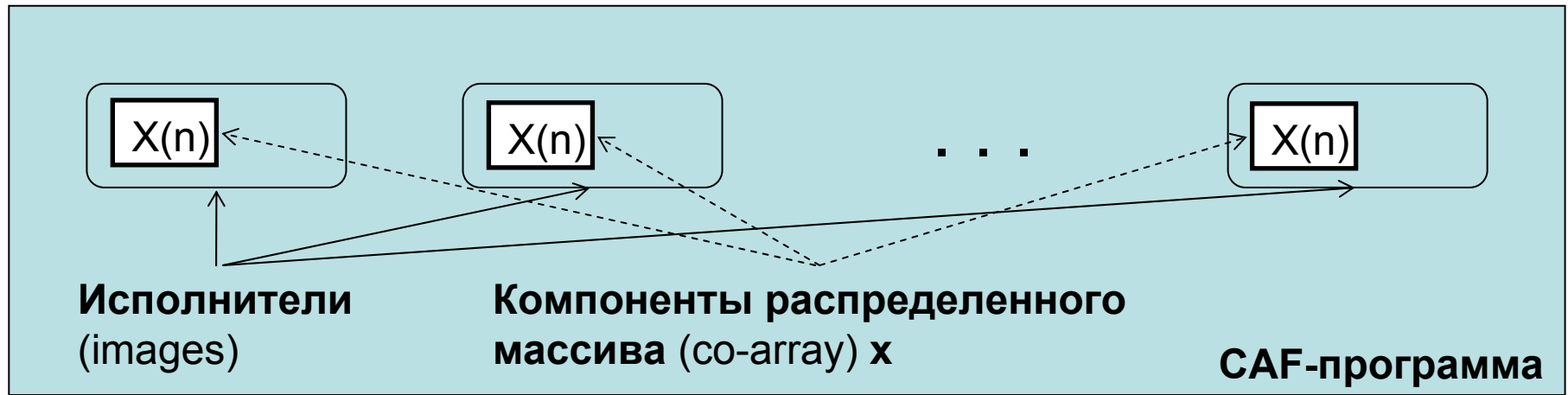
- `real :: x(n)[*]` ! Создание копии массива **x** на всех исполнителях программы



CAF: Распределенные массивы...

□ Пример

– `real :: x(n)[*]` ! Создание копии массива **x** на всех исполнителях программы



□ Работа с компонентами распределенного массива выполняется в соответствии с правилами Fortran

– `x(1)[p] = x(n)[q]` ! Чтение элемента исполнителя *q* и запись элемента для исполнителя *p*

CAF: Распределенные массивы...

- ❑ **Определение распределенного массива может выполняться в полном соответствии с правилами Fortran:**

```
real :: a(n) [*]  
complex :: z[0: *]  
integer :: index(n) [*]  
real :: b(n) [p, *]  
real :: c(n,m) [0:p, -7:q, +11: *]  
real, allocatable :: w(:) [:]  
type(field) :: maxwell[p, *]
```

CAF: Распределенные массивы...

□ Пример

```
int :: x[4,*]  
num_image() = 16  
this_image() = 15  
this_image(x) = (/3,4/)
```

	1	2	3	4
1	1	5	9	13
2	2	6	10	14
3	3	7	11	15
4	4	8	12	16

- Максимальное значение индекса по второму измерению определяется как
– $\text{num_image}() / 4$
- Первый индекс может трактоваться, например, как номер ядра в процессоре

CAF: Распределенные массивы...

□ Пример

```
int :: x[0:3,0:*]  
num_image() = 16  
this_image() = 15  
this_image(x) = (/2,3/)
```

	0	1	2	3
0	1	5	9	13
1	2	6	10	14
2	3	7	11	15
3	4	8	12	16

CAF: Распределенные массивы...

□ Пример

```
int :: x[-5:-2, 0:*]  
num_image() = 16  
this_image() = 15  
this_image(x) = (/ -3, 3 /)
```

	0	1	2	3
-5	1	5	9	13
-4	2	6	10	14
-3	3	7	11	15
-2	4	8	12	16

CAF: Распределенные массивы...

□ Пример

```
int :: x[-5:-2, 0:*]  
num_image() = 14
```

	0	1	2	3
-5	1	5	9	13
-4	2	6	10	14
-3	3	7	11	-
-2	4	8	12	-

□ Исполнители с индексами /-3,3/ и /-2,3/ не определены

CAF: Распределенные массивы...

□ Пример

```
int :: x[p,q,*]
```

- Организация набора исполнителей в виде трехмерной решетки
- Максимальное значение индекса по третьему измерению определяется как
- $= \text{num_image}() / (p * q)$

CAF: Распределенные массивы

- ❑ Работа с компонентами распределенного массива также выполняется в полном соответствии с правилами Fortran:

$$y(:) = x(:)[p]$$
$$x(\text{index}(k)) = y[\text{index}(p)]$$
$$x(:)[q] = x(:) + x(:)[p]$$
$$u(2:n-1)[p] = u(1:n-2)[q] + u(3:n)[r]$$

- ❑ Отсутствие индекса компонента распределенного массива означает доступ к компоненте, локальной для исполнителя

CAF: Синхронизация...

Барьерная синхронизация...

❑ Синтаксис

`sync all`

❑ Семантика

Барьерная синхронизация – исполнители приостанавливаются на барьере до тех пор, пока на барьере не окажутся все исполнители, т.е. действия любого исполнителя до барьера будут выполнены ранее действий любого другого исполнителя после барьера.

SAF: Синхронизация...

Барьерная синхронизация

- **Пример** – чтение в исполнителе 1 и рассылка всем

```
real :: z[*]  
...  
sync all  
if (this_image()==1) then  
    read(*,*) z  
    do image = 2, num_images()  
        z[image] = z  
    end do  
end if  
sync all  
...
```



CAF: Синхронизация...

Синхронизация групп исполнителей...

□ Синтаксис

```
sync images ( <image-set> )
```

□ Семантика

- Синхронизация исполнителей, указываемых в качестве параметра функции; параметр **<image-set>** есть массив индексов исполнителей, для которых должны быть выполнена синхронизация (для указания всех исполнителей можно указать символ *****)
- Действие **sync images (*)** не является эквивалентным с **sync all** – для **sync images** не требуется использование одного и того значения параметра для всех исполнителей, участвующих в синхронизации (см. пример)



Синхронизация групп исполнителей

- **Пример** – Синхронизация исполнителя 1 со всеми другими исполнителями (но не каждого с каждым)

```
if (this_image() == 1) then
    ! Задание данных для всех исполнителей
    sync images(*)
else
    sync images(1)
    ! Использование данных
end if
```

CAF: Синхронизация...

Синхронизация критических секций

□ Синтаксис

`critical`

! Код, выполняемый в любой момент времени

! только одним исполнителем

`end critical`

Синхронизация памяти

❑ Синтаксис

`sync memory`

❑ Семантика

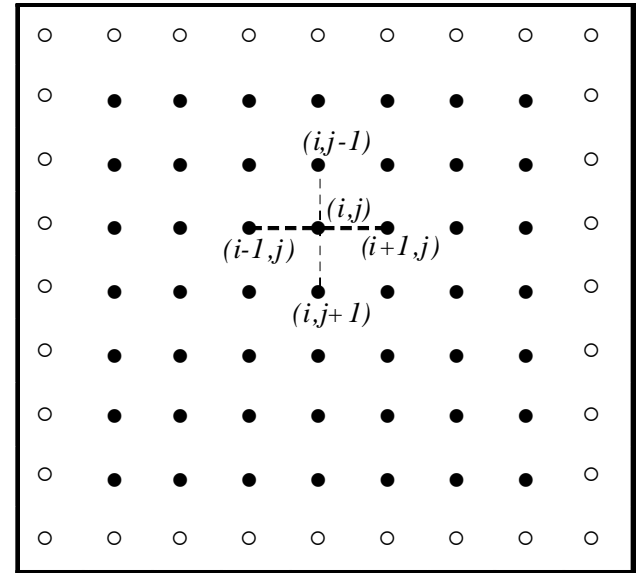
Синхронизация временной и основной памяти
(сохранение данных из временной памяти)

CAF: Пример 1 – Метод конечных разностей...

- ❑ Задача Дирихле с периодическими граничными условиями
- ❑ Метод конечных разностей – пятиточечный шаблон
- ❑ Организация данных – `u(1:nrow)[1:ncol]`

Метод Гаусса-Зейделя

$$u_{ij}^k = u_{i-1,j}^k + u_{i+1,j}^{k-1} + u_{i,j-1}^k + u_{i,j+1}^{k-1} - 4h^2 f_{ij}$$



CAF: Пример 1 – Метод конечных разностей...

```
subroutine laplace (nrow,ncol,u)
  integer, intent(in)  :: nrow, ncol
  real,  intent(inout) :: u(nrow)[*]
  real                                     :: new_u(nrow)
  integer                                     :: i, me, left, right
  new_u(1) = u(nrow) + u(2)                                     (1)
  new_u(nrow) = u(1) + u(nrow-1)                               (2)
  new_u(2:nrow-1) = u(1:nrow-2) + u(3:nrow)
  me = this_image(u) ! Returns the co-subscript within u
                     ! that refers to the current image
  left = me-1; if (me == 1) left = ncol
  right = me + 1; if (me == ncol) right = 1
  sync all( (/left,right/) ) ! Wait if left and right          (3)
                               ! have not already reached here
  new_u(1:nrow)=new_u(1:nrow)+u(1:nrow)[left]+u(1:nrow)[right] (4)
  sync all( (/left,right/) )
  u(1:nrow) = new_u(1:nrow) - 4.0*u(1:nrow)
end subroutine laplace
```


SAF: Пример 1 – Метод конечных разностей

□ Пояснения к программе:

- (1) – учет периодичности граничных условий
- (2) – прибавление значений соседних узлов по горизонтали
- (3) – синхронизация готовности предшествующих вычислений
- (4) - прибавление значений соседних узлов по вертикали

SAF: Пример 2 – Поиск максимума в распределенном массиве...

```
subroutine greatest(a,great) ! Find maximum value of a(:)[*]
  real, intent(in)    :: a(:)[*]
  real, intent(out)   :: great[*]
  real :: work(num_images()) ! Local work array
  great = maxval(a(:))          (1)
  sync all ! Wait for all other images to reach here
  if(this_image(great)==1)then
    work(:) = great[:]          ! Gather local maxima          (2)
    great[:]=maxval(work) ! Broadcast the global maximum (3)
  end if
  sync all
end subroutine greatest
```

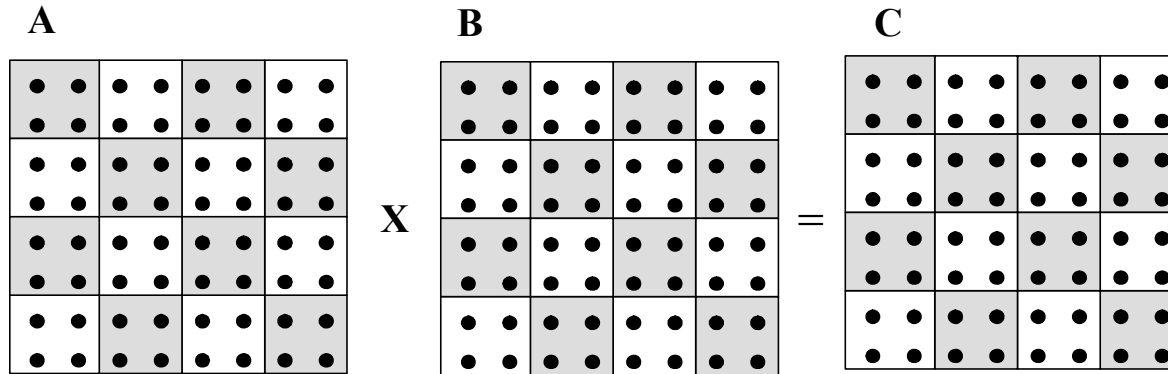
SAF: Пример 2 – Поиск максимума в распределенном массиве

□ Пояснения к программе:

- (1) – нахождение локальных максимумов каждым исполнителем
- (2) – сбор локальных максимумов в исполнителе 1
- (3) – нахождение общего максимума и рассылка по всем исполнителям

CAF: Пример 3 – Матричное умножение...

□ Распределение данных – Блочная схема



□ Базовая подзадача - процедура вычисления всех элементов одного из блоков матрицы C

$$\begin{pmatrix} A_{00} & A_{01} & \dots & A_{0q-1} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ A_{q-10} & A_{q-11} & \dots & A_{q-1q-1} \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} B_{00} & B_{01} & \dots & B_{0q-1} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ B_{q-10} & B_{q-11} & \dots & B_{q-1q-1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} C_{00} & C_{01} & \dots & C_{0q-1} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ c_{q-10} & C_{q-11} & \dots & C_{q-1q-1} \end{pmatrix}, \quad C_{ij} = \sum_{s=1}^q A_{is} B_{sj}$$

CAF: Пример 3 – Матричное умножение...

Вариант 1

```
real, dimension(n,n) [p,*] :: a,b,c
```

! Вычисление блока матрицы C(myP,myQ)

! Размер блока n×n

! Исполнители – решетка p×p

```
do k = 1, n
```

```
  do q = 1, p
```

```
    c(i,j) [myP,myQ] = c(i,j) [myP,myQ]  
                      + a(i,k) [myP,q] * b(k,j) [q,myQ]
```

```
  enddo
```

```
enddo
```

CAF: Пример 3 – Матричное умножение

Вариант 2

```
real,dimension(n,n)[p,*] :: a,b,c
do k=1,n
  do q=1,p
    c(i,j) = c(i,j) + a(i,k)[myP, q]*b(k,j)[q,myQ]
  enddo
enddo
```

CAF: Оценка эффективности...

Оценка эффективности на основе теста NASA Parallel Benchmark (NPB)...

- ❑ Разработан в начале 90-х
- ❑ Разрабатывался как универсальное средство для оценки производительности суперкомпьютеров
- ❑ Включает в себя ядра задач гидро- и аэродинамического моделирования
- ❑ Официально представляет собой лишь набор правил и рекомендаций
- ❑ Готовая реализация теста доступна на сервере NASA

CAF: Оценка эффективности...

Оценка эффективности на основе теста NASA Parallel Benchmark (NPB)...

- ❑ EP — Embarrassing Parallel. Вычисление интеграла методом Монте-Карло
- ❑ MG — simple 3D MultiGrid benchmark. Приближенное решение трехмерного уравнения Пуассона ("трехмерная решетка") в частных производных на сетке $N \times N \times N$ с периодическими граничными условиями
- ❑ CG — solving an unstructured sparse linear system by the Conjugate Gradient method. Вычисление наименьшего собственного значения больших, разреженных матриц методом сопряженных градиентов.
- ❑ FT — 3-D Fast-Fourier Transform partial differential equation benchmark. Вычисление методом быстрого преобразования Фурье трехмерного уравнения в частных производных.
- ❑ IS — Parallel Sort of small Integers. Параллельная сортировка N целых чисел.
- ❑ LU — LU Solver. Тест выполняет решение системы уравнений с равномерно разреженной блочной треугольной матрицей методом симметричной последовательной верхней свёрхрелаксации (symmetric successive over-relaxation — SSOR)
- ❑ SP — Scalar Pentadiagonal. Тест выполняет решение нескольких независимых систем скалярных уравнений
- ❑ BT — Block Tridiagonal. Решение серии независимых систем уравнений

Тест	Класс А	Класс В	Класс С	Класс D	Класс Е
EP	2^{28}	2^{30}	2^{32}	2^{36}	2^{40}
MG	256^3	256^3	512^3	1024^3	2048^3
CG	14000	75000	1.5×10^5	1.5×10^6	9×10^6
FT	$256^2 \times 128$	$256^2 \times 512$	512^3	$1024^2 \times 2048$ 8	4096×2048 2
IS	2^{23}	2^{25}	2^{27}	2^{29}	
LU	64^3	102^3	162^3	408^3	1020^3
SP	64^3	102^3	162^3	408^3	1020^3
BT	64^3	102^3	162^3	408^3	1020^3
DT					



CAF: Оценка эффективности...

Оценка эффективности на основе теста NASA Parallel Benchmark (NPB)...

☐ NAS versions:

- NPB2.3b2 : MPI реализация
- NPB2.3-serial : Последовательный код на основе MPI варианта

☐ CAF version

- NPB2.3-CAF: CAF реализация на основе MPI варианта

☐ Аппаратные платформы

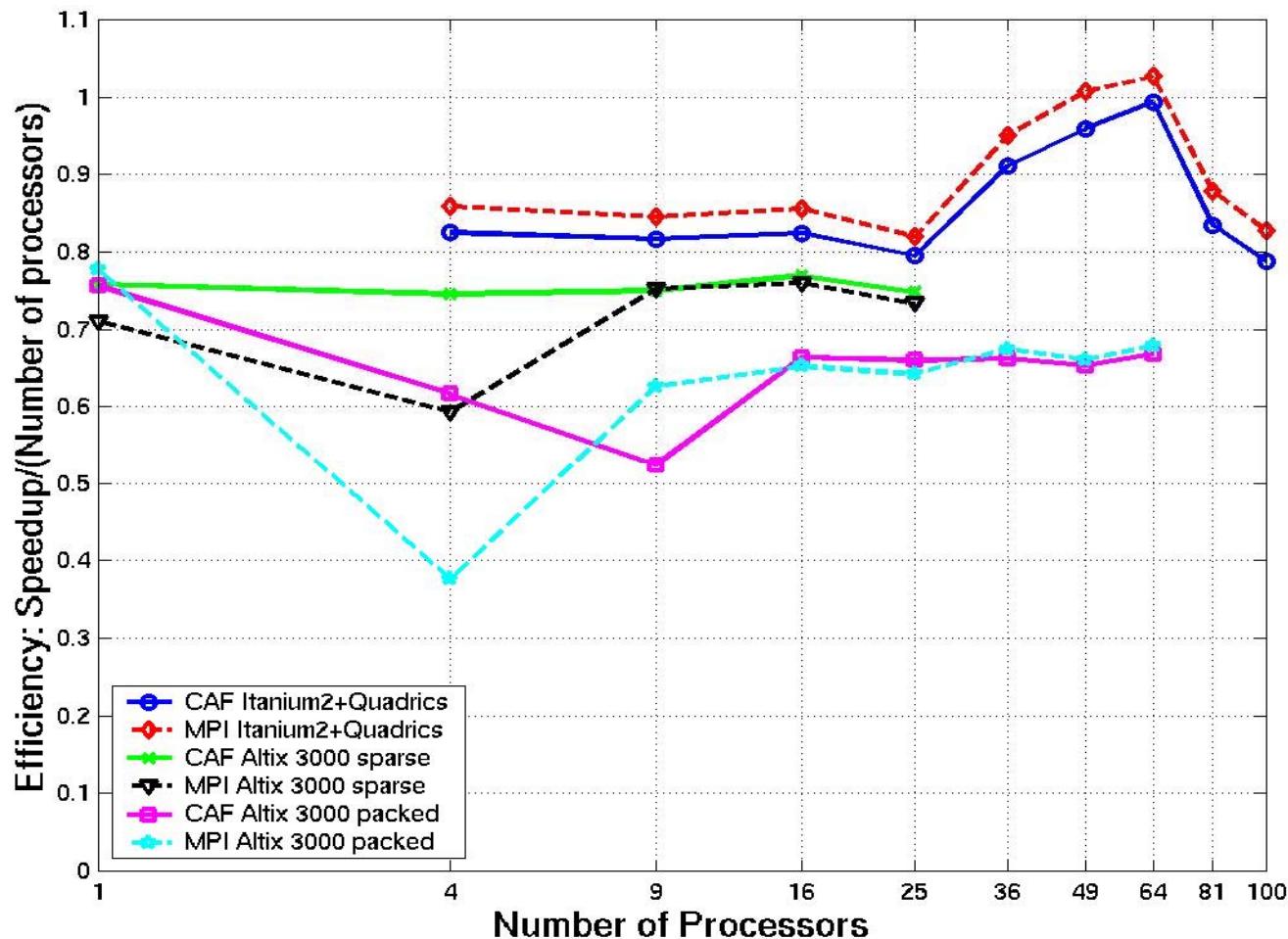
- SGI Altix 3000 (Itanium2 1.5GHz)
- Itanium2+Quadrics QNet II (Elan4, Itanium2 1.5GHz)

Результаты вычислительных экспериментов использованы из:
Coarfa C., Dotsenko Yu. and Mellor-Crummey J. **Co-Array Fortran: Compilation, Performance, Language Issues**. SGI User Group Technical Conference (SGIUG 2004), Orlando, Florida, May 2004.



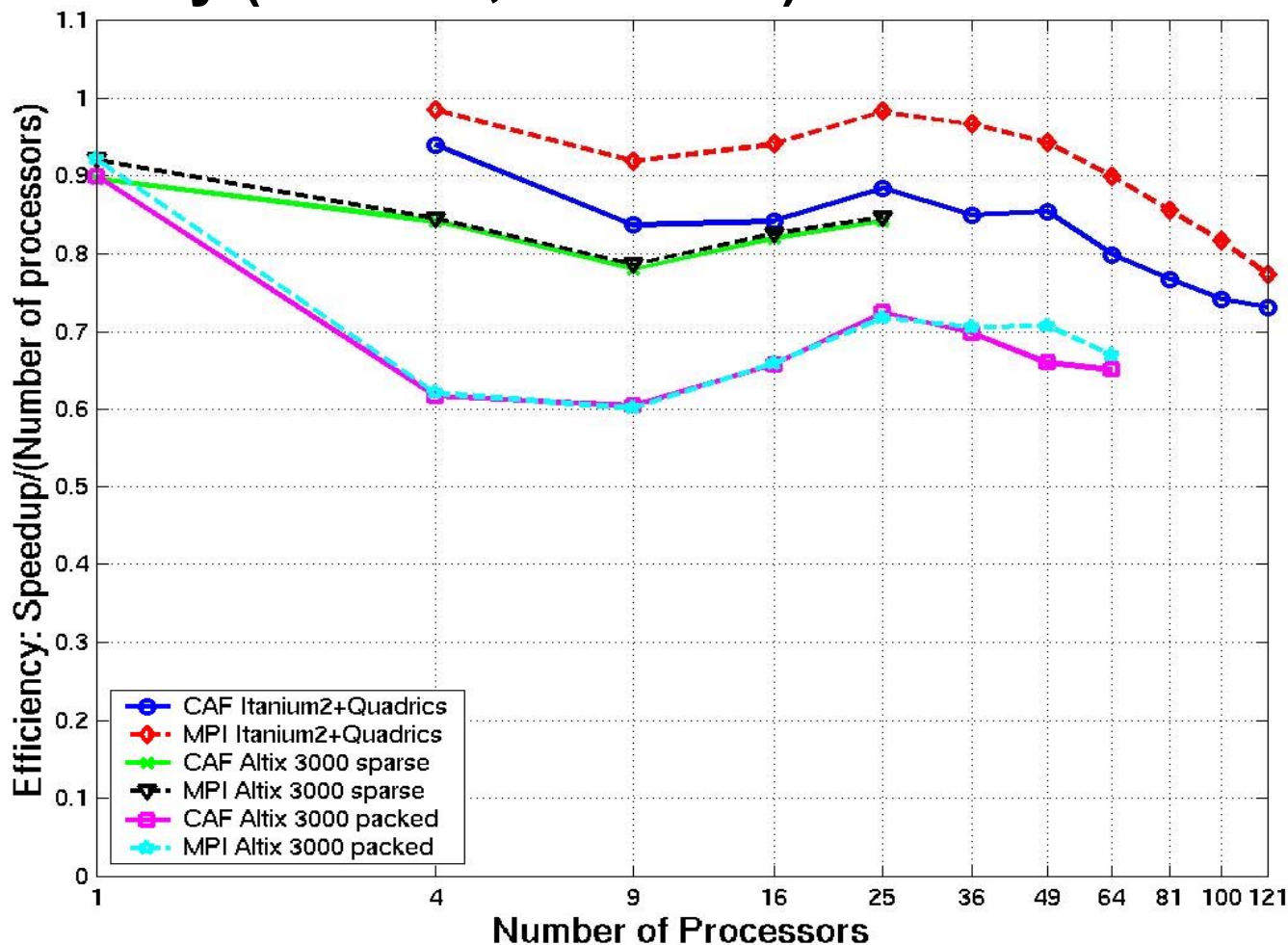
CAF: Оценка эффективности...

NPB BT Efficiency (Class C, size 162^3)



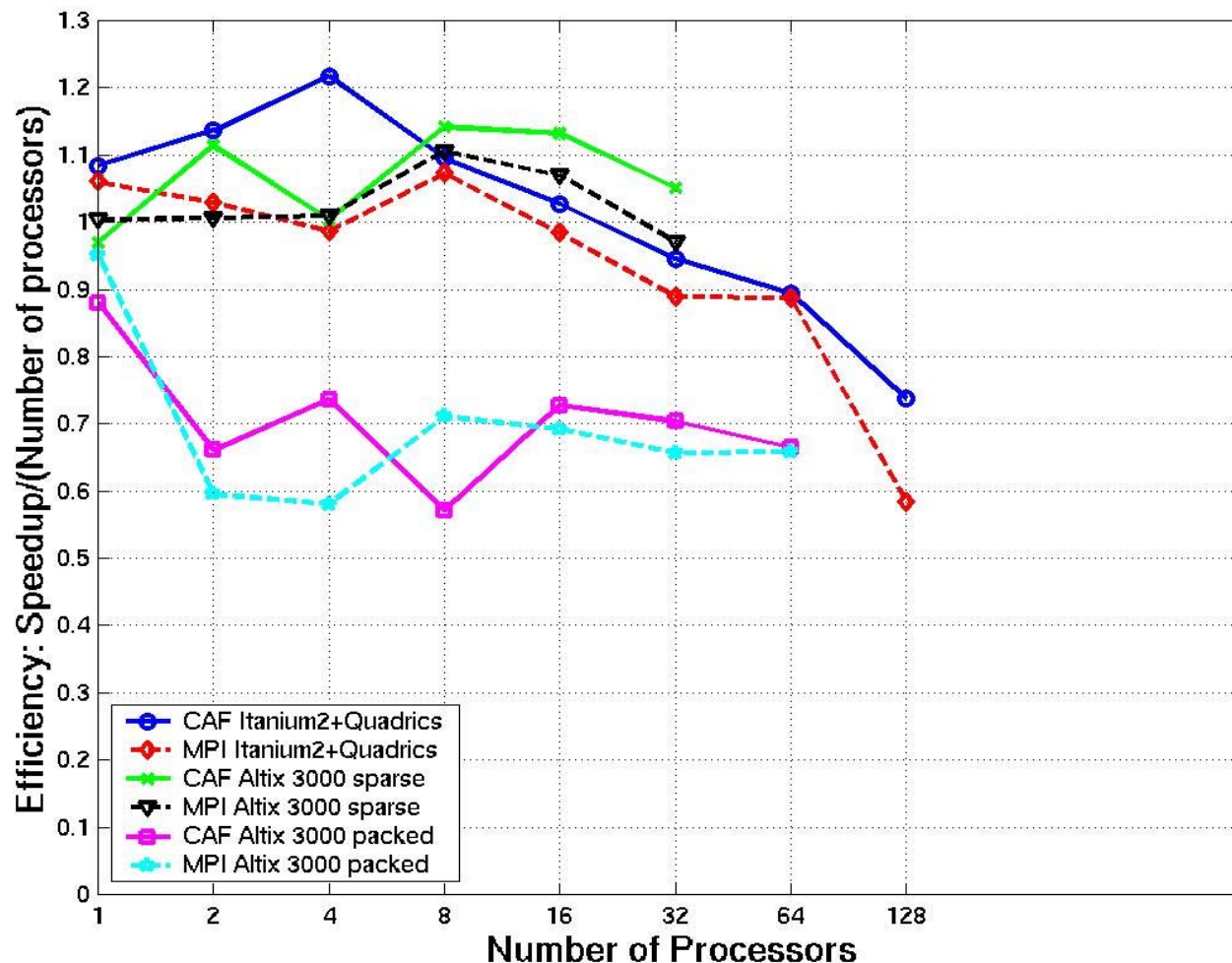
CAF: Оценка эффективности...

NPB SP Efficiency (Class C, size 162^3)



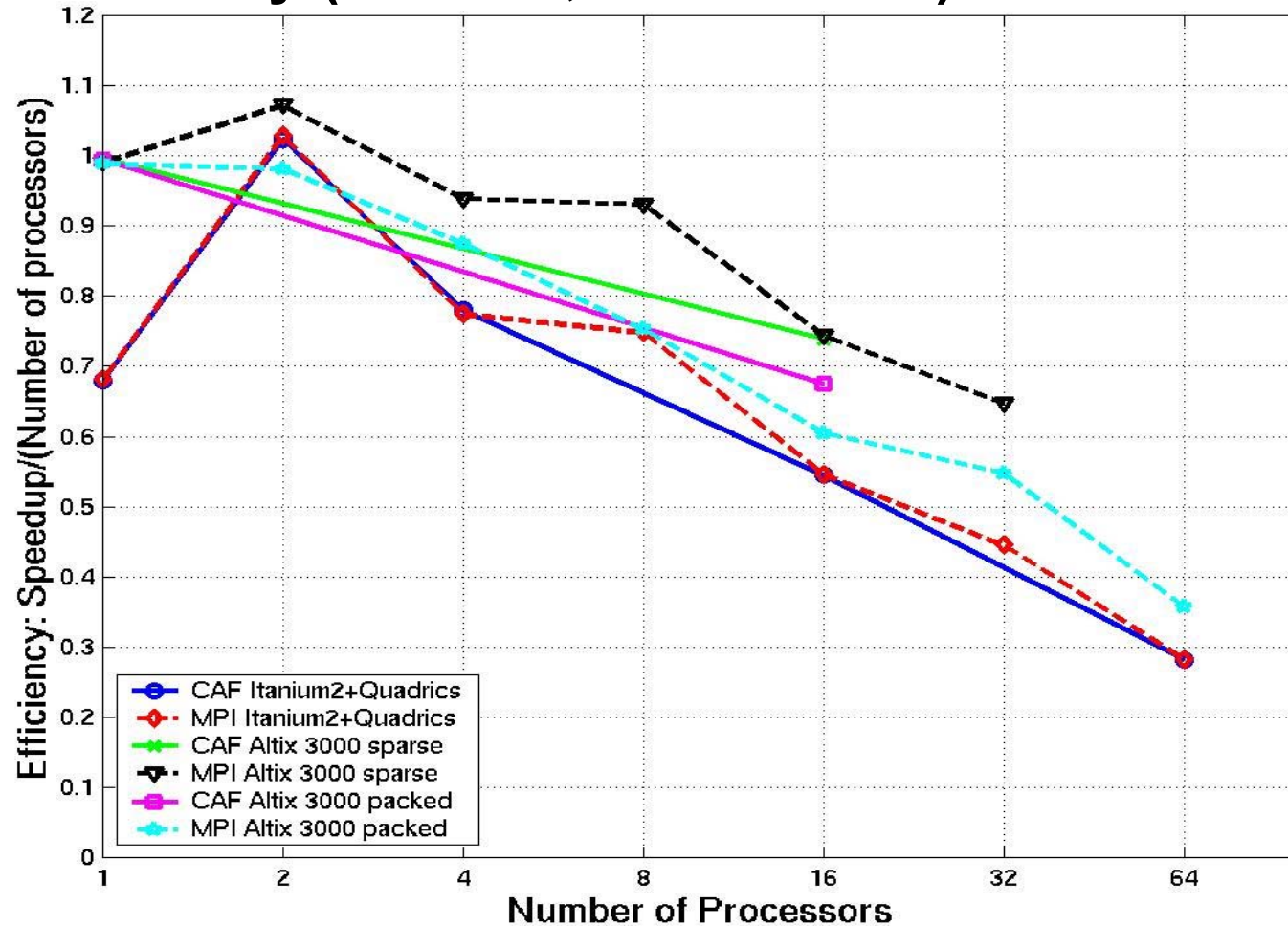
CAF: Оценка эффективности...

NPB MG Efficiency (Class C, size 512³)



CAF: Оценка эффективности

NPB CG Efficiency (Class C, size 150000)



CAF 1.0 → CAF 2.0: Направления развития...

- ❑ ISO Fortran Committee решил включить элемента CAF в новый подготавливаемый стандарт языка Fortran
- ❑ Вместе с этим, активно ведутся работы по разработке следующей версии языка CAF (прежде всего усилиями исследователей Rice University). Основные цели при разработке CAF 2.0 состоят в следующем:
 - Расширить набор средств для разработки параллельных программ и библиотек параллельных методов,
 - Обеспечить большую эффективность параллельных вычислений,
 - Предоставить возможность эффективного выполнения CAF-программ на широком спектре параллельных вычислительных систем (от многоядерных процессоров до существенно многопроцессорных систем петафлопного уровня)

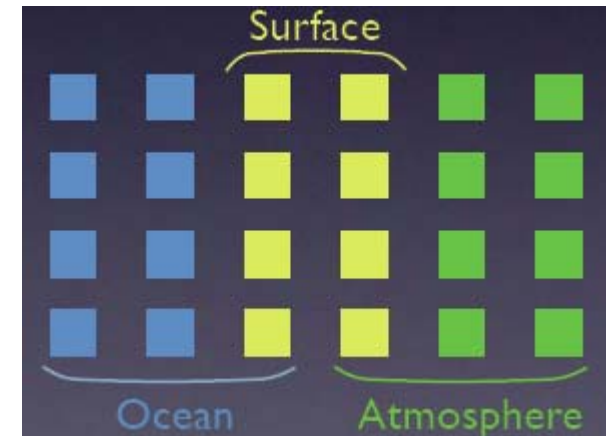
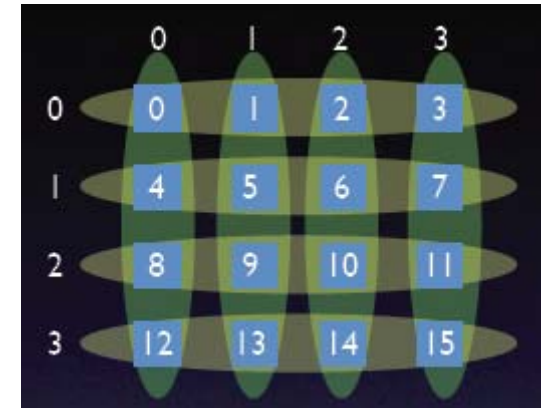
и др.



CAF 1.0 → CAF 2.0: Направления развития...

Группы исполнителей...

- ❑ **Группа исполнителей** (team of images) –упорядоченный набор исполнителей
- ❑ Исполнитель может принадлежать нескольким группам
- ❑ Исполнитель в группе имеет свой индивидуальный индекс
- ❑ Группы могут быть использованы для создания распределенных массивов
- ❑ Группы являются основой для определения коллективных операций передачи данных



CAF 1.0 → CAF 2.0: Направления развития...

Группы исполнителей – создание через разделение существующей группы...

team_split (team, color, key, team_out)

- team – существующая группа исполнителей,
- color – индекс принадлежности к группе (исполнители с одним и тем же значением параметра color принадлежат одной и той же новой создаваемой группе),
- key – индекс исполнителя в новой группе,
- team_out – дескриптор новой создаваемой группы.

CAF 1.0 → CAF 2.0: Направления развития...

Группы исполнителей – создание через разделение существующей группы...

Пример:

- Пусть p исполнителей образуют сетку $q \times q$
- Создадим отдельные группы для каждой строки и столбца

```
IMAGE_TEAM team
integer rank, row
rank = this_image(TEAM_WORLD)
row = rank/q
call team_split(TEAM_WORLD, row, rank, team)
```

CAF 1.0 → CAF 2.0: Направления развития...

Группы исполнителей – создание через разделение существующей группы

- ❑ Доступ к распределенному массиву через исполнитель группы
 $x(i,j)[p@ocean]$! p есть ранг в группе *ocean*
- ❑ Доступ с использованием правила по умолчанию **“with team”**
with team *atmosphere* ! *atmosphere* как группа по умолчанию
 $x(:,0)[p] = y(:)[q@ocean]$! p – исполнитель из группы *atmosphere*,
 q – исполнитель из группы *ocean*
end with team

- ❑ Группы могут быть созданы также через объединение и пересечение существующих групп



CAF 1.0 → CAF 2.0: Направления развития...

Топологии исполнителей...

Обеспечение соответствия структуры взаимодействия исполнителей со структурой информационных связей

❑ Создание топологии

- `topology_cartesian(/e1,e2,.../)` – декартова топология (решетка)
- `topology_graph(n,e)` – топология общего графа

❑ Изменение структуры топологии

- `graph_neighbor_add(g,e,n,nv)`
- `graph_neighbor_delete(g,e,n,nv)`

❑ Связывание группы исполнителей с топологией

- `topology_bind(team,topology)`

CAF 1.0 → CAF 2.0: Направления развития...

Топологии исполнителей...

- Доступ к распределенным массивам с использованием топологий
 - Декартова топология
 - `array(:) [(i1, i2, ..., in)@ocean]` ! доступ из группы **ocean**
 - `array(:) [i1, i2, ..., in]` ! доступ из группы по умолчанию
 - **Общий граф**: доступ к **k**-му потомку исполнителя **i** для класса ребер **e**
 - `array(:) [(e,i,k)@ ocean]` ! доступ из группы **ocean**
 - `array(:) [e,i,k]` ! доступ из группы по умолчанию

CAF 1.0 → CAF 2.0: Направления развития...

Топологии исполнителей...

❑ Пример: Декартова топология

```
Integer, Allocatable :: X(:)[*], Y(100)[*]
```

```
Team :: Ocean, SeaSurface
```

```
! create a cartesian topology 2 (cyclic) by 3
```

```
Cart = Topology_cartesian( /-2, 3/ )
```

```
! bind teams Ocean and SeaSurface to Cart
```

```
Topology_bind( Ocean, Cart )
```

```
Topology_bind( SeaSurface, Cart )
```

```
! Ocean is the default team in this scope
```

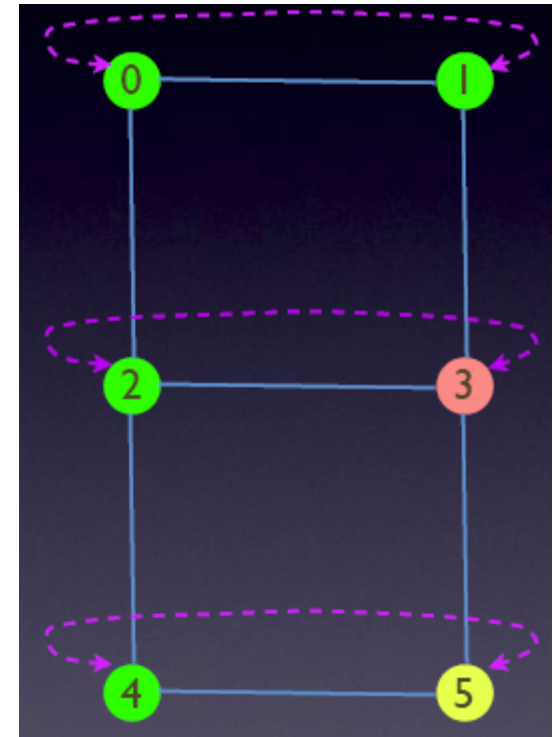
```
With Team Ocean
```

```
  Allocate( X(100) )
```

```
! Y on node 3 gets X on node 5
```

```
  Y(:) [1, 1] = X(:)[ (-1, 2)@SeaSurface ]
```

```
End With Team
```



CAF 1.0 → CAF 2.0: Направления развития...

Топологии исполнителей

□ Пример: Топология в виде общего графа

```
graph = topology_graph( 6, 2 )
```

```
integer :: red, blue, myrank
```

```
myrank = team_rank(team_world)
```

```
read *, blue_neighbors, red_neighbors
```

```
! blue edges
```

```
graph_neighbor_add(graph,blue,myrank,blue_neighbors)
```

```
! red edges
```

```
graph_neighbor_add(graph,red,myrank,red_neighbors)
```

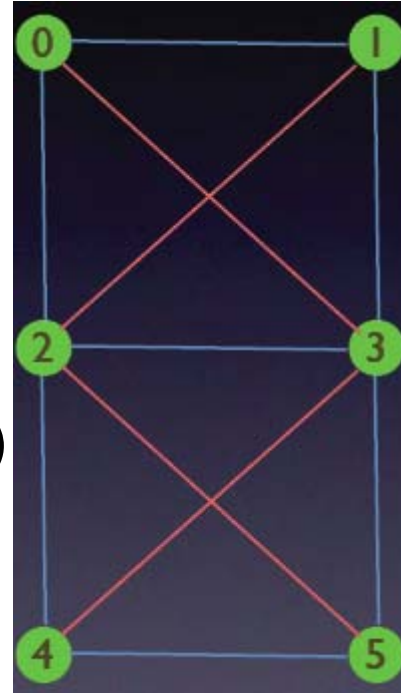
```
! bind team with the topology
```

```
call topology_bind( ocean, graph )
```

```
allocate( x(100)@ocean )
```

```
! y receives x(20:80) from image 4
```

```
y(:) = x(20:80) [ (myrank, blue, 3)@ocean ]
```



CAF 1.0 → CAF 2.0: Направления развития

Коллективные операции

❑ Набор коллективных операций включает:

- `co_bcast` - рассылка,
- `co_gather` - сбор,
- `co_allgather` – сбор и рассылка,
- `co_permute` - перестановка,
- `co_reduce` - редукция,
- `co_allreduce` – редукция и рассылка,
- `co_scan` – обобщенная редукция,
- `co_scatter` – обобщенная рассылка,
- `co_segmented_scan` – обобщенная редукция с сегментацией,
- `co_shift` – сдвиг.

❑ Возможность двухэтапного исполнения для перекрытия вычислений и операций передачи данных



CAF: Заключение...

- ❑ Язык параллельного программирования CAF образован как незначительное расширение Fortran, достаточное для разработки эффективных параллельных программ
- ❑ Основу языка CAF составляют:
 - Понятие ***image*** (исполнитель) как абстракцию вычислительного элемента используемой компьютерной системы,
 - Понятие ***co-array*** (распределенного массива), компоненты которого распределены по исполнителям; доступ к распределенным компонентам осуществляется по правилам работы с обычными массивами
- ❑ Параллельная CAF-программа порождается копированием одного и того же программного кода (модель SPMD)



CAF: Заключение...

- ❑ ISO Fortran Committee планирует включить элемента CAF в новый подготавливаемый стандарт языка Fortran
- ❑ Вычислительные эксперименты показывают достаточную эффективность CAF-программ
- ❑ В предложениях по развитию CAF явно прослеживается влияние стандарта MPI. Среди основных предложений:
 - введение групп исполнителей,
 - возможность определения топологий,
 - наличие коллективных операций передачи данных

CAF: Литература

1. <http://www.co-array.org>
2. <http://caf.rice.edu>
3. Numrich, R. W. and Reid, J. K. (1998). Co-Array Fortran for parallel programming. ACM Fortran Forum (1998), 17, 2 (Special Report) and Rutherford Appleton Laboratory report RAL-TR-1998-060 available as <ftp://ftp.numerical.rl.ac.uk/pub/reports/nrRAL98060.pdf>
4. Numrich, R. W. and Reid, J. K. (2005). Co-arrays in the next Fortran Standard. ACM Fortran Forum (2005), 24, 2, 2-24 and WG5 paper <ftp://ftp.nag.co.uk/sc22wg5/N1601-N1650/N1642.pdf>
5. Numrich, R. W. and Reid, J. K. (2007). Co-arrays in the next Fortran Standard. Scientific Programming (2006), 14, 1-18.



Контакты:

Нижегородский университет

Факультет вычислительной
математики и кибернетики

Гергель Виктор Павлович

gergel@unn.ru



СПАСИБО ЗА ВНИМАНИЕ

Вопросы ?

