Лекция 5 Матричные вычисления

Курносов Михаил Георгиевич

E-mail: mkurnosov@gmail.com WWW: www.mkurnosov.net

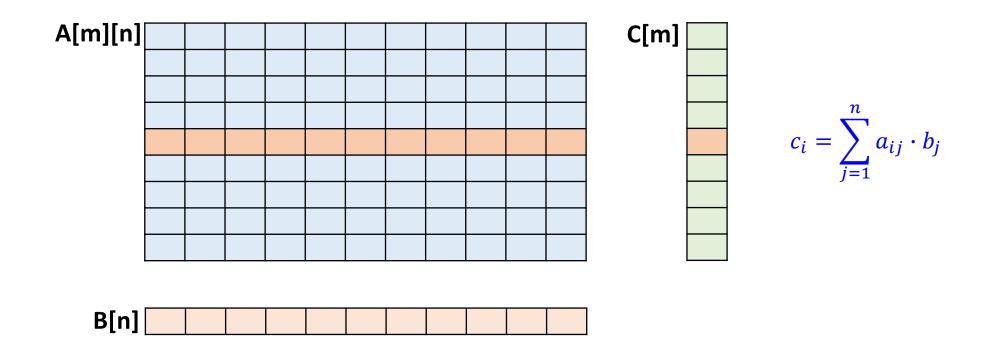
Курс «Параллельные вычислительные технологии» Сибирский государственный университет телекоммуникаций и информатики (г. Новосибирск) Осенний семестр, 2019



Матричные вычисления (matrix computations)

- BLAS (Basic Linear Algebra Subroutines) стандарт на библиотеки (интерфейс, API) базовых подпрограмм линейной алгебры
- **Реализации BLAS**: ATLAS, NetLib BLAS (http://www.netlib.org/blas/), Intel MKL, AMD ACML, GotoBLAS, OpenBLAS, GNU GSL BLAS

Операция	Функция BLAS									
BLAS level 1										
Сложение векторов	SAXPY, DAXPY									
Вычисление нормы вектора	SNRM2, DNRM2									
Скалярного произведения векторов (dot product)	SDOT, DDOT									
BLAS	level 2									
Умножение матрицы на вектор (matrix-vector multiplication)	SGEMV, DGEMV									
BLAS	level 3									
Умножение матриц (matrix-matrix multiplication)	SGEMM, DGEMM									



```
for i = 0 to m do
    c[i] = 0
    for j = 0 to n do
        c[i] = c[i] + a[i * n + j] * b[j]
    end for
end for
```

- Число операций с плавающей запятой (FLOP): 2mn
- Потребление памяти: mn + m + n

```
int main(int argc, char **argv)
    printf("Memory used: %" PRIu64 " MiB\n", (uint64 t)(((double)m * n + m + n) * sizeof(double)) >> 20);
    double t = wtime();
    double *a, *b, *c;
    a = xmalloc(sizeof(*a) * m * n);
    b = xmalloc(sizeof(*b) * n);
    c = xmalloc(sizeof(*c) * m);
   for (int i = 0; i < m; i++) {
       for (int j = 0; j < n; j++)
            a[i * n + j] = i + 1;
   for (int j = 0; j < n; j++)
       b[j] = j + 1;
   dgemv(a, b, c, m, n);
   t = wtime() - t;
   // Validation
   for (int i = 0; i < m; i++) {
        double r = (i + 1) * (n / 2.0 + pow(n, 2) / 2.0);
        if (fabs(c[i] - r) > 1E-6) {
            fprintf(stderr, "Validation failed: elem %d = %f (real value %f)\n", i, c[i], r); break;
    double gflop = 2.0 * m * n * 1E-9;
    printf("Elapsed time (serial): %.6f sec.\n", t);
    printf("Performance: %.2f GFLOPS\n", gflop / t);
   free(a); free(b); free(c);
    return 0;
```

```
enum { m = 10000, n = 10000 };

/* dgemv: Compute matrix-vector product c[m] = a[m][n] * b[n] */
void dgemv(double *a, double *b, double *c, int m, int n)
{
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        c[i] = 0.0;
        for (int j = 0; j < n; j++)
             c[i] += a[i * n + j] * b[j];
    }
}</pre>
```

Анализ объема требуемой памяти

- Пусть матрица А квадратная (m = n)
- Объем требуемой памяти для A[n][n], B[n] и C[n]: w * (n² + 2n), где w размер в байтах типа данных элемента массива (double 8, float 4)

_	Объем требум	ой памяти, байт	Объем требумой памяти, GiB				
n	float	double	float	double			
10000	400080000	800160000	0,37	0,75			
20000	1600160000	3200320000	1,49	2,98			
30000	3600240000	7200480000	3,35	6,71			
40000	6400320000	12800640000	5,96	11,92			
50000	10000400000	20000800000	9,31	18,63			
60000	14400480000	28800960000	13,41	26,82			
70000	19600560000	39201120000	18,25	36,51			
80000	25600640000	51201280000	23,84	47,68			
90000	32400720000	64801440000	30,18	60,35			
100000	40000800000	80001600000	37,25	74,51			

На каждом узле кластера Jet 8 GiB памяти

1. Размещение входных данных в памяти

- Массивы А, В и С размещены в памяти каждого процесса (помещаются в память одного процесса)
- Массивы хранятся в распределенном виде (не помещаются в память одного процесса)

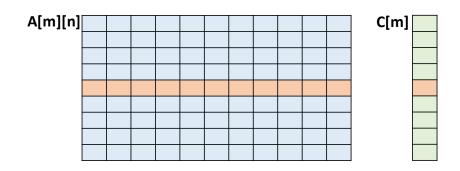
2. Инициализация входных данных

- Данные инициализирует (загружает) один процесс и рассылает всем
- Каждый процесс самостоятельно инициализирует (загружает) входные данные

3. Параллельные вычисления

4. Формирование результата – вектора С

- Вектор С хранится в распределенном виде у каждого процесса своя часть строк
- □ Собирается в корневом процессе
- □ Собирается во всех процессах (при условии достаточного объема памяти)



```
B[n]
```

```
for (int i = 0; i < m; i++) {
    c[i] = 0.0;
    for (int j = 0; j < n; j++)
        c[i] += a[i * n + j] * b[j];
}</pre>
```

1. Массивы А, В и С размещены в памяти каждого процесса Определим предельные размеры матрицы и векторов

- Пусть матрица А квадратная (m = n)
- Элементы матрицы имеют тип double (8 байт)
- На вычислительном узле доступно d байт памяти
- Найдем наибольшее значение *n*, при котором массивы помещаются в доступную память

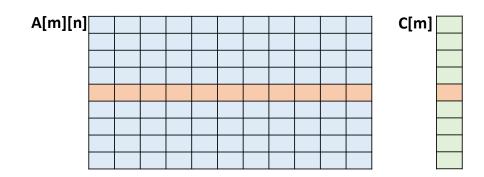
$$8(n^2 + 2n) = d$$
$$n = \sqrt{d/8 + 1} - 1$$

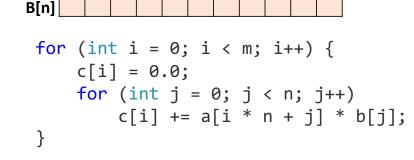
 Пример: на узле 8 Гб памяти (кластер Jet), из них доступно примерно 80%, тогда

$$d \approx 8 \cdot 2^{30} \cdot 0.8 \approx 6871947673$$

 $n \approx \sqrt{858993460} - 1 \approx 29307$

MAX: double A[29307][29307], B[29307], C[29307]





Число процессов на узле	Объем памяти на процесс, GiB	80% от доступного объема памяти, GiB	n (n = sqrt(d/8+1)-1)
1	8	6,40	29 308
2	4	3,20	20 723
4	2	1,60	14 653
8	1	0,80	10 361

Массивы А, В и С размещены в памяти каждого процесса

g		Потребление памяти (GiB) при заднном n и числе p процессов на узле																			
•	10000	12000	14000	16000	18000	20000	22000	24000	26000	28000	30000	32000	34000	36000	38000	40000	42000	44000	46000	48000	50000
1	0,75	1,07	1,46	1,91	2,41	2,98	3,61	4,29	5,04	5,84	6,71	7,63	8,61	9,66	10,76	11,92	13,14	14,42	15,77	17,17	18,63
2	1,49	2,15	2,92	3,82	4,83	5,96	7,21	8,58	10,07	11,68	13,41	15,26	17,23	19,31	21,52	23,84	26,29	28,85	31,53	34,33	37,25
3	2,24	3,22	4,38	5,72	7,24	8,94	10,82	12,88	15,11	17,53	20,12	22,89	25,84	28,97	32,28	35,76	39,43	43,27	47,3	51,5	55,88
4	2,98	4,29	5,84	7,63	9,66	11,92	14,43	17,17	20,15	23,37	26,82	30,52	34,45	38,63	43,04	47,69	52,57	57,7	63,06	68,67	74,51
5	3,73	5,37	7,30	9,54	12,07	14,90	18,03	21,46	25,18	29,21	33,53	38,15	43,07	48,28	53,8	59,61	65,72	72,12	78,83	85,83	93,14
6	4,47	6,44	8,76	11,45	14,49	17,88	21,64	25,75	30,22	35,05	40,24	45,78	51,68	57,94	64,56	71,53	78,86	86,55	94,6	103	111,76
7	5,22	7,51	10,22	13,35	16,90	20,86	25,24	30,04	35,26	40,89	46,94	53,41	60,29	67,6	75,31	83,45	92	100,97	110,36	120,17	130,39
8	5,96	8,58	11,68	15,26	19,31	23,84	28,85	34,34	40,3	46,73	53,65	61,04	68,91	77,25	86,07	95,37	105,15	115,4	126,13	137,33	149,02

Красным показано потребление памяти > 8 GiB

Jet 8 GiB

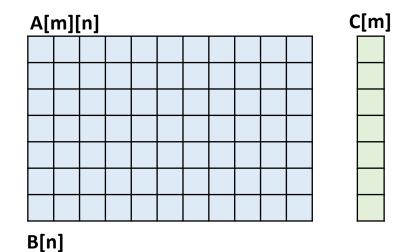
- Объем памяти узла ограничивающий фактор
- Совокупная память всех узлов при такой схеме не используется
- Вычислять DGEMV при n = 16 000 можно только при 1, 2, 3 или 4-х процессах на узле: nodes=1:ppn=4; nodes=4:ppn=1; nodes=2:ppn=2; ... nodes=10:ppn=4
- Вычислять DGEMV при n = 32 000 можно только при одном процессе на узле: nodes=1:ppn=1; nodes=2:ppn=1; nodes=3:ppn=1;
- На кластере Jet (8 GiB на узел) такой подход не позволяет выполнять DGEMV для n > 32 000

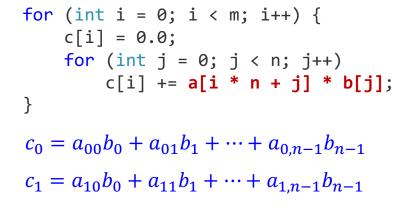
Массивы А, В и С размещены в памяти каждого процесса

```
int main(int argc, char **argv)
    int commsize, rank;
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &commsize);
    MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
    double t = wtime();
    double *a, *b, *c;
    a = xmalloc(sizeof(*a) * m * n);
    b = xmalloc(sizeof(*b) * n);
    c = xmalloc(sizeof(*c) * m);
    for (int i = 0; i < m; i++) {</pre>
        for (int j = 0; j < n; j++)
            a[i * n + i] = i + 1;
    for (int j = 0; j < n; j++)
        b[j] = j + 1;
   dgemv(a, b, c, m, n);
   t = wtime() - t;
```

Каждый процесс хранит 3 массива и самостоятельно их инициализирует

Массивы А, В и С размещены в памяти каждого процесса

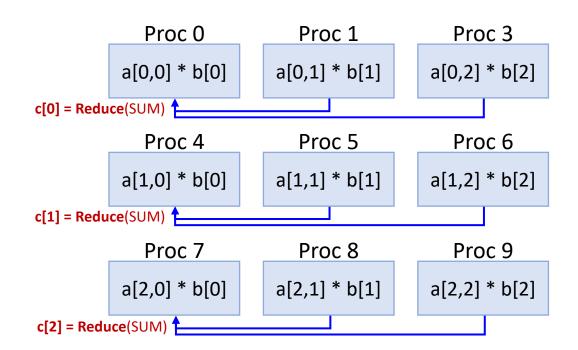




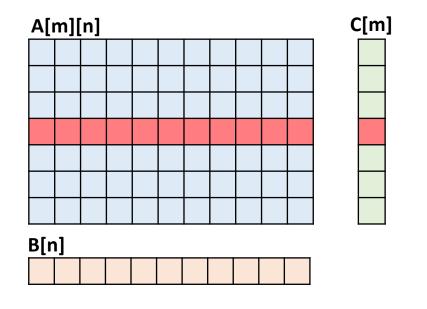
 $c_{m-1} = a_{m-1,0}b_0 + a_{m-1,1}b_1 + \dots + a_{m-1,n-1}b_{n-1}$

Вариант 1. Параллельное вычисление произведений $a_{ij}b_{j}$

- Требуется m*n процессов для вычисления произведений и n редукций для суммирования результатов в c_i
- Мелкозернистный параллелизм (fine grained)
- Результат хранится в распределенном виде: c[0] в P0, c[1] в P4, c[3] в P7 (требуется еще один {All}Gather для сборки вектора)



Массивы А, В и С размещены в памяти каждого процесса



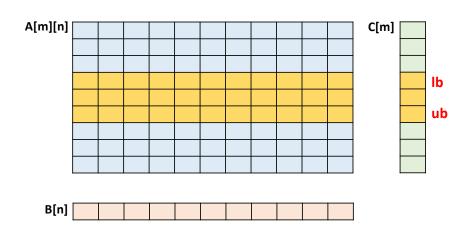
```
for (int i = 0; i < m; i++) {
    c[i] = 0.0;
    for (int j = 0; j < n; j++)
        c[i] += a[i * n + j] * b[j];
}
c_0 = a_{00}b_0 + a_{01}b_1 + \dots + a_{0,n-1}b_{n-1}
c_1 = a_{10}b_0 + a_{11}b_1 + \dots + a_{1,n-1}b_{n-1}
...
c_{m-1} = a_{m-1,0}b_0 + a_{m-1,1}b_1 + \dots + a_{m-1,n-1}b_{n-1}
```

Вариант 2. Каждый процесс вычисляет один элемент вектора

$$c_i = a_{i0}b_0 + a_{i1}b_1 + \dots + a_{i,n-1}b_{n-1}$$

- Плюсы: Не требуется дополнительных редукций
- Минусы: требуется *т* процессов
- Результат хранится в распределенном виде: c[0] в Р0, c[1] в Р1, c[2] в Р2 и т.д.
- Для сборка вектора требуется выполнить {All}Gather

Массивы А, В и С размещены в памяти каждого процесса



```
for (int i = lb; i <= ub; i++) { c[i] = 0.0; for (int j = 0; j < n; j++) c[i] += a[i * n + j] * b[j]; } c_0 = a_{00}b_0 + a_{01}b_1 + \cdots + a_{0,n-1}b_{n-1}c_1 = a_{10}b_0 + a_{11}b_1 + \cdots + a_{1,n-1}b_{n-1}\cdotsc_{m-1} = a_{m-1,0}b_0 + a_{m-1,1}b_1 + \cdots + a_{m-1,n-1}b_{n-1}
```

Вариант 3. Каждый процесс вычисляет несколько значений вектора c_i

(m) элементов вектора распределяются между p процессами)

- Каждый процесс вычисляет порядка m / p элементов вектора c[m]
- Крупнозернистый параллелизм (крупноблочное распараллеливание, coarse-grained)
- Результат хранится в распределенном виде (c[lb..ub])
- Для сборка вектора требуется выполнить {All}Gatherv

```
void dgemv(double *a, double *b, double *c, int m, int n)
                                                                            A[m][n]
                                                                                                                    C[m]
    int commsize, rank;
   MPI Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &commsize);
   MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
                                                                                                                            ub
    int rows per proc = m / commsize;
    int lb = rank * rows per proc;
    int ub = (rank == commsize - 1) ? (m - 1) : (lb + rows_per_proc - 1);
                                                                               B[n]
    for (int i = 1b; i <= ub; i++) {
       c[i] = 0.0;
        for (int j = 0; j < n; j++)
           c[i] += a[i * n + i] * b[i];
                                                                                                       Вариант I
    if (rank == 0) {
        int *displs = malloc(sizeof(*displs) * commsize);
                                                                                                Результирующий вектор
        int *rcounts = malloc(sizeof(*rcounts) * commsize);
                                                                                               с[m] формируется в корне
        for (int i = 0; i < commsize; i++) {</pre>
            rcounts[i] = (i == commsize - 1) ? m - i * rows per proc : rows per proc;
            displs[i] = (i > 0)? displs[i - 1] + rcounts[i - 1]: 0;
       MPI Gatherv(MPI IN PLACE, ub - lb + 1, MPI DOUBLE, c, rcounts, displs, MPI DOUBLE, 0, MPI COMM WORLD);
    } else
       MPI Gatherv(&c[lb], ub - lb + 1, MPI DOUBLE, NULL, NULL, NULL, MPI DOUBLE, 0, MPI COMM WORLD);
```

```
void dgemv(double *a, double *b, double *c, int m, int n)
                                                                             A[m][n][
                                                                                                                     C[m]
    int commsize, rank;
   MPI Comm size(MPI_COMM_WORLD, &commsize);
   MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
                                                                                                                             ub
    int rows per proc = m / commsize;
    int lb = rank * rows per proc;
    int ub = (rank == commsize - 1) ? (m - 1) : (lb + rows_per_proc - 1);
                                                                                B[n]
    for (int i = 1b; i <= ub; i++) {
        c[i] = 0.0;
        for (int j = 0; j < n; j++)</pre>
            c[i] += a[i * n + j] * b[j];
                                                                                                        Вариант II
    // Gather vector c[m] in all processes
    int *displs = malloc(sizeof(*displs) * commsize);
                                                                                                 Результирующий вектор
    int *rcounts = malloc(sizeof(*rcounts) * commsize);
                                                                                                c[m] формируется во всех
    for (int i = 0; i < commsize; i++) {</pre>
        rcounts[i] = (i == commsize - 1) ? m - i * rows_per_proc : rows_per_proc;
                                                                                                        процессах
        displs[i] = (i > 0)? displs[i - 1] + rcounts[i - 1]: 0;
    MPI_Allgatherv(MPI IN PLACE, 0, MPI DOUBLE, c, rcounts, displs, MPI DOUBLE, MPI COMM WORLD);
```

```
// Продолжение main()
if (rank == 0) {
                                                                          Проверку выполняет
   // Проверка
                                                                           корневой процесс
   for (int i = 0; i < m; i++) {
                                                                   (вектор c[m] формируется в корне)
        double r = (i + 1) * (n / 2.0 + pow(n, 2) / 2.0);
        if (fabs(c[i] - r) > 1E-6) {
            fprintf(stderr, "Validation failed: elem %d = %f (real value %f)\n", i, c[i], r);
            break;
    printf("DGEMV: matrix-vector product (c[m] = a[m, n] * b[n]; m = %d, n = %d)\n", m, n);
    printf("Memory used: %" PRIu64 " MiB\n",
           (uint64_t)(((double)m * n + m + n) * sizeof(double)) >> 20);
    double gflop = 2.0 * m * n * 1E-9;
    printf("Elapsed time (%d procs): %.6f sec.\n", commsize, t);
    printf("Performance: %.2f GFLOPS\n", gflop / t);
free(a); free(b); free(c);
MPI Finalize();
return 0;
```

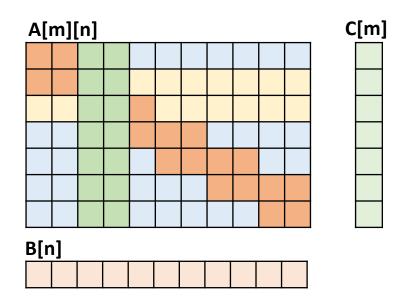
n = 10 000										
Время при заданном числе узлов х число процессов на узле (с)										
1x1	1x2	1x4	1x6							
	0.8489	1.4789	2.1779							
0.6811	2x1	4x1	6x1							
	0.5374	0.4723	0.4427							

		3.17.23	011127								
n = 12 000											
Время при заданном числе узлов х число процессов на узле (с)											
1x1	1x2	1x4	1x6								
	1.4875	2.2545	3.1241								
0.9808	2x1	4x1	6x1								
	1.1713	0.6634	0.6313								

- · Кластер Jet
- Вычислительные узлы SMP (RAM 8 GiB)
- Во время счета включены: инициализация массивов, счет и редукция

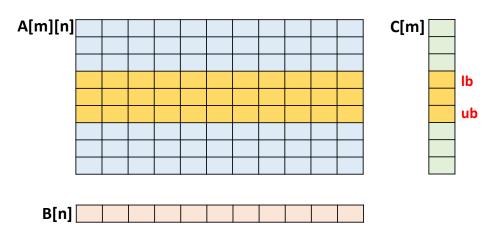
2. Матрица А хранится в распределенном виде

- Каждый процесс хранить часть матрицы А и векторов В и С
 (матрица A[m, n] может не помещаться в память узла)
- Варианты декомпозиции матрицы
 - □ Горизонтальными полосами каждый процесс хранит часть строк матрицы А
 - □ Вертикальными полосами каждый процесс хранит часть столбцов матрицы А
 - Диагональными полосами
- Варианты инициализация массивов
 - □ Корневым процессом + рассылка (суб)массивов всем процессам
 - □ Каждый процесс инициализирует массивы сам
- Варианты формирование результат вектора C[m]
 - Хранится в распределенном виде (сборка не требуется, если памяти узла не достаточно для хранения всего вектора C[m])
 - \square Сборка в корневом процессе (Gather{v})
 - □ Сборка во всех процессах (Allgather{v})



2. Матрица А хранится в распределенном виде

- Каждый процесс хранит часть матрицы А и оба вектора В и С
- Матрица А разбивается на горизонтальные полосы
- Потребление памяти процессом: O(mn / p + n + m)
- Каждый процесс сам инициализирует векторы В и С и подматрицу А
- Результат собирается в корневом процессе



Найдем наибольшее значение *п*, при котором массивы помещаются в доступную *распределенную* память кластера из 10 узлов с объемом памяти 8 Гб (из них доступно 80%)

■ Пусть матрица А квадратная (m = n), элементы матрицы имеют тип double (8 байт)

$$8(n^2/10 + 2n) = d$$
$$n \approx 92 671$$

(под массивы требуется примерно 64 Гб)

2. Матрица А хранится в распределенном виде

```
int main(int argc, char **argv)
    int commsize, rank;
    MPI Init(&argc, &argv);
    MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &commsize);
    MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
    double t = wtime();
    int lb, ub;
    get chunk(0, m - 1, commsize, rank, &lb, &ub); // Декомпозиция матрицы на горизонтальные полосы
    int nrows = ub - lb + 1;
    double *a = xmalloc(sizeof(*a) * nrows * n);
    double *b = xmalloc(sizeof(*b) * n);
    double *c = xmalloc(sizeof(*c) * m);
    // Each process initialize their arrays
    for (int i = 0; i < nrows; i++) {
       for (int j = 0; j < n; j++)
            a[i * n + j] = lb + i + 1;
    for (int j = 0; j < n; j++)
        b[j] = j + 1;
    dgemv(a, b, c, m, n);
    t = wtime() - t;
```

- Храним в памяти часть матрицы
- Инициализируем свою часть

2. Матрица А хранится в распределенном виде

```
void get chunk(int a, int b, int commsize, int rank, int *lb, int *ub)
    /* OpenMP 4.0 spec (Sec. 2.7.1, default schedule for loops)
     * For a team of commsize processes and a sequence of n items, let ceil(n ? commsize) be the integer q
     * that satisfies n = commsize * q - r, with 0 <= r < commsize.
     * Assign q iterations to the first commsize - r procs, and q - 1 iterations to the remaining r processes */
    int n = b - a + 1;
    int q = n / commsize;
                                                                            Пример
   if (n % commsize) q++;
                                                                            a = 0, b = 99
    int r = commsize * q - n;
                                                                            commsize =16
    /* Compute chunk size for the process */
                                                                            q = 100 / 16 = 7
    int chunk = q;
                                                                            r = 12
    if (rank >= commsize - r) chunk = q - 1;
                                                                            ■ Первым 16 – 12 = 4 процессам достанется по 7
    *lb = a; /* Determine start item for the process */
                                                                              элементов
    if (rank > 0) { /* Count sum of previous chunks */
                                                                            ■ Последним 12 процессам – по 6 элементов
        if (rank <= commsize - r)</pre>
            *lb += q * rank;
        else
            *lb += q * (commsize - r) + (q - 1) * (rank - (commsize - r));
```

*ub = *lb + chunk - 1:

2. Матрица А хранится в распределенном виде

```
/* dgemv: Compute matrix-vector product c[m] = a[m][n] * b[n] */
void dgemv(double *a, double *b, double *c, int m, int n)
    int commsize, rank;
    MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &commsize);
    MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &rank);
    int 1b, ub;
    get chunk(0, m - 1, commsize, rank, &lb, &ub);
                                                                                      C[m]
                                                             A[m/p][n]
    int nrows = ub - lb + 1;
    for (int i = 0; i < nrows; i++) {
                                                        nrows - 1
        c[1b + i] = 0.0;
        for (int j = 0; j < n; j++)
            c[1b + i] += a[i * n + j] * b[j];
                                                           B[n]
```

2. Матрица А хранится в распределенном виде

```
// Продолжение dgemv()
// Gather data: each process contains sub-result in c[m] in rows [lb..ub]
if (rank == 0) {
    int *displs = malloc(sizeof(*displs) * commsize);
    int *rcounts = malloc(sizeof(*rcounts) * commsize);
    for (int i = 0; i < commsize; i++) {</pre>
        int 1, u;
        get chunk(0, m - 1, commsize, i, &1, &u);
        rcounts[i] = u - l + 1;
        displs[i] = (i > 0)? displs[i - 1] + rcounts[i - 1]: 0;
   MPI Gatherv(MPI IN PLACE, ub - lb + 1, MPI DOUBLE, c, rcounts, displs, MPI DOUBLE, 0,
                MPI COMM WORLD);
} else {
   MPI_Gatherv(&c[lb], ub - lb + 1, MPI_DOUBLE, NULL, NULL, NULL, MPI_DOUBLE, 0, MPI_COMM_WORLD);
```

Итоговое значение вектора c[m] формируется в корневом процессе

2. Матрица А хранится в распределенном виде

```
// Продолжение main()
if (rank == 0) {
   // Validation
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        double r = (i + 1) * (n / 2.0 + pow(n, 2) / 2.0);
        if (fabs(c[i] - r) > 1E-6) {
            fprintf(stderr, "Validation failed: elem %d = %f (real value %f)\n", i, c[i], r);
            break;
    printf("DGEMV: matrix-vector product (c[m] = a[m, n] * b[n]; m = %d, n = %d)\n", m, n);
    printf("Memory used: %" PRIu64 " MiB\n", (uint64 t)(((double)m * n + m + n) * sizeof(double)) >> 20);
    double gflop = 2.0 * m * n * 1E-9;
    printf("Elapsed time (%d procs): %.6f sec.\n", commsize, t);
    printf("Performance: %.2f GFLOPS\n", gflop / t);
free(a);
free(b);
free(c);
MPI Finalize();
return 0;
```

2. Матрица А хранится в распределенном виде

n = 25 000										
Время при заданном числе узлов х число процессов на узле (с)										
1x1	1x2	1x4	1x6							
	3.9968	3.0029	2.9687							
4.2438	2x1	4x1	6x1							
	2.5705	1.0638	0.7119							
	S ₂ = 1.65	S ₄ = 3.99	S ₆ = 5.96							

- Во время счета включены: инициализация массивов, счет и редукция
- Инициализация распараллелена

n = 40 000											
Время при заданном числе узлов х число процессов на узле (с)											
	2x1	4x1	6x1								
	7.1800	2.7406	1.8175								
		S _{2/4} = 2.62	S _{2/6} = 3.92								

2. Матрица А хранится в распределенном виде

p	Потребление памяти (MiB) при заднном n и числе p процессов на узле																				
•	10000	12000	14000	16000	18000	20000	22000	24000	26000	28000	30000	32000	34000	36000	38000	40000	42000	44000	46000	48000	50000
1	763,09	1098,82	1495,57	1953,37	2472,2	3052,06	3692,96	4394,9	5157,87	5981,87	6866,91	7812,99	8820,1	9888,24	11017,43	12207,64	13458,89	14771,18	16144,5	17578,86	19074,25
2	763,24	1099,00	1495,79	1953,61	2472,47	3052,37	3693,3	4395,26	5158,26	5982,3	6867,37	7813,48	8820,62	9888,79	11018,01	12208,25	13459,53	14771,85	16145,2	17579,59	19075,01
3	763,40	1099,18	1496,00	1953,86	2472,75	3052,67	3693,63	4395,63	5158,66	5982,73	6867,83	7813,96	8821,14	9889,34	11018,59	12208,86	13460,17	14772,52	16145,9	17580,32	19075,78
4	763,55	1099,37	1496,22	1954,10	2473,02	3052,98	3693,97	4396	5159,06	5983,15	6868,29	7814,45	8821,66	9889,89	11019,17	12209,47	13460,82	14773,19	16146,61	17581,05	19076,54
5	763,70	1099,55	1496,43	1954,35	2473,30	3053,28	3694,31	4396,36	5159,45	5983,58	6868,74	7814,94	8822,17	9890,44	11019,74	12210,08	13461,46	14773,86	16147,31	17581,79	19077,3
6	763,85	1099,73	1496,64	1954,59	2473,57	3053,59	3694,64	4396,73	5159,85	5984,01	6869,2	7815,43	8822,69	9890,99	11020,32	12210,69	13462,1	14774,54	16148,01	17582,52	19078,06
7	764,01	1099,91	1496,86	1954,83	2473,85	3053,89	3694,98	4397,09	5160,25	5984,44	6869,66	7815,92	8823,21	9891,54	11020,9	12211,3	13462,74	14775,21	16148,71	17583,25	19078,83
8	764,16	1100,10	1497,07	1955,08	2474,12	3054,20	3695,31	4397,46	5160,64	5984,86	6870,12	7816,41	8823,73	9892,09	11021,48	12211,91	13463,38	14775,88	16149,41	17583,98	19079,59

Красным показано потребление памяти > 8 GiB

let 8 GiB

- При распределенном хранении матрицы A[n][n] увеличивается эффективность использования
 узла (степень параллелизма узла)
- **Кластер Jet:** можно запускать 8 процессов на узле при n = 32 000 (памяти хватает)
- Потребление памяти узла при распределенном хранении матрицы А: $8(n^2/p + 2n) * p$
- Потребление памяти узла при хранении всех массивов в каждом процессе: $8(n^2 + 2n) * p$

2. Матрица А хранится в распределенном виде

Потребление памяти одним процессом

	pcon	JIIVIC I	Idivizi	и од	TPINVI II	роце	CCOM						
p	I	Потреб	ление	памяти	1 (GiB) 1	при зад	данном	и числе	р про	цессов	и знач	ении п)
P	26000	28000	30000	32000	34000	36000	38000	40000	42000	44000	46000	48000	50000
1	5,04	5,84	6,71	7,63	8,61	9,66	10,76	11,92	13,14	14,42	15,77	17,17	18,63
2	2,52	2,92	3,35	3,82	4,31	4,83	5,38	5,96	6,57	7,21	7,88	8,58	9,31
4	1,26	1,46	1,68	1,91	2,15	2,41	2,69	2,98	3,29	3,61	3,94	4,29	4,66
6	0,84	0,97	1,12	1,27	1,44	1,61	1,79	1,99	2,19	2,40	2,63	2,86	3,11
8	0,63	0,73	0,84	0,95	1,08	1,21	1,35	1,49	1,64	1,80	1,97	2,15	2,33
10	0,50	0,58	0,67	0,76	0,86	0,97	1,08	1,19	1,31	1,44	1,58	1,72	1,86
12	0,42	0,49	0,56	0,64	0,72	0,81	0,90	0,99	1,10	1,20	1,31	1,43	1,55
14	0,36	0,42	0,48	0,55	0,62	0,69	0,77	0,85	0,94	1,03	1,13	1,23	1,33
16	0,32	0,37	0,42	0,48	0,54	0,60	0,67	0,75	0,82	0,90	0,99	1,07	1,16
18	0,28	0,32	0,37	0,42	0,48	0,54	0,60	0,66	0,73	0,80	0,88	0,95	1,04
20	0,25	0,29	0,34	0,38	0,43	0,48	0,54	0,60	0,66	0,72	0,79	0,86	0,93
22	0,23	0,27	0,31	0,35	0,39	0,44	0,49	0,54	0,60	0,66	0,72	0,78	0,85
24	0,21	0,24	0,28	0,32	0,36	0,40	0,45	0,50	0,55	0,60	0,66	0,72	0,78
26	0,19	0,23	0,26	0,29	0,33	0,37	0,41	0,46	0,51	0,56	0,61	0,66	0,72
28	0,18	0,21	0,24	0,27	0,31	0,35	0,38	0,43	0,47	0,52	0,56	0,61	0,67
30	0,17	0,20	0,22	0,25	0,29	0,32	0,36	0,40	0,44	0,48	0,53	0,57	0,62
32	0,16	0,18	0,21	0,24	0,27	0,30	0,34	0,37	0,41	0,45	0,49	0,54	0,58
34	0,15	0,17	0,20	0,22	0,25	0,28	0,32	0,35	0,39	0,42	0,46	0,51	0,55
36	0,14	0,16	0,19	0,21	0,24	0,27	0,30	0,33	0,37	0,40	0,44	0,48	0,52
38	0,13	0,15	0,18	0,20	0,23	0,25	0,28	0,31	0,35	0,38	0,42	0,45	0,49
40	0,13	0,15	0,17	0,19	0,22	0,24	0,27	0,30	0,33	0,36	0,39	0,43	0,47
42	0,12	0,14	0,16	0,18	0,21	0,23	0,26	0,28	0,31	0,34	0,38	0,41	0,44
44	0,11	0,13	0,15	0,17	0,20	0,22	0,25	0,27	0,30	0,33	0,36	0,39	0,42
46	0,11	0,13	0,15	0,17	0,19	0,21	0,23	0,26	0,29	0,31	0,34	0,37	0,41
48	0,11	0,12	0,14	0,16	0,18	0,20	0,22	0,25	0,27	0,30	0,33	0,36	0,39
50	0,10	0,12	0,13	0,15	0,17	0,19	0,22	0,24	0,26	0,29	0,32	0,34	0,37
52	0,10	0,11	0,13	0,15	0,17	0,19	0,21	0,23	0,25	0,28	0,30	0,33	0,36
54	0,09	0,11	0,12	0,14	0,16	0,18	0,20	0,22	0,24	0,27	0,29	0,32	0,35
56	0,09	0,10	0,12	0,14	0,15	0,17	0,19	0,21	0,24	0,26	0,28	0,31	0,33
58	0,09	0,10	0,12	0,13	0,15	0,17	0,19	0,21	0,23	0,25	0,27	0,30	0,32
60	0,08	0,10	0,11	0,13	0,14	0,16	0,18	0,20	0,22	0,24	0,26	0,29	0,31
62	0,08	0,09	0,11	0,12	0,14	0,16	0,17	0,19	0,21	0,23	0,25	0,28	0,30
64	0,08	0,09	0,11	0,12	0,14	0,15	0,17	0,19	0,21	0,23	0,25	0,27	0,29

Сколько надо процессов для запуска DGEMV при n = 30 000?

Потребление памяти одним процессом

$$m = 8(n^2/p + 2n)$$

- Найдем число р процессов, при котором объем т требуемой каждым процессом памяти не превышает объема памяти, приходящегося на одно ядро вычислительного узла
- Кластера Jet: на одно ядро приходится 1 GiB памяти (на узле 8 ядер, 8 GiB памяти)

$$8(n^2/p + 2n) < 2^{30}$$
$$p > \frac{8n^2}{2^{30} - 2n}$$

■ При n = 30 000 требуется больше 6 процессов