

Филиал МГУ имени М.В. Ломоносова в городе Сарове

Направление подготовки

«Фундаментальная информатика и информационные технологии»

Студеникина Мария Александровна

Параллельная программа для уравнения колебания струны (MPI)

ОТЧЕТ

Саров, 2023

## Содержание

Постановка задачи	3
Описание точного аналитического решения	4
Описание метода решения	5
Декомпозиция области	6
Описание используемой вычислительной системы	7
Аналитическая зависимость ожидаемого времени решения от параметров задачи и от параметров вычислительной системы.	8
Ошибки и погрешности	9
Эффективность распараллеливания	10
Компиляция	13
Заключение	14
Приложение	15

## Постановка задачи

Написать параллельную программу (с использованием технологии MPI) для численного решения двумерного нестационарного неоднородного уравнения колебания струны в прямоугольной области.

Следует использовать явную разностную схему.

Описание точного аналитического решения

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2} = a^2 \left( \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} \right) + f(x, y, t)$$

$$u(t, x, y) = \cos(2 * t) * \sin(3 * x) * \cos(4 * y)$$

## Описание метода решения

Уравнение колебаний струны в прямоугольной области имеет такой вид:

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2} = a^2 \left( \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2} \right) + f$$

$$u = u(t, x, y)$$

$$f = f(x, y, t)$$

Граничные условия можно задать таким образом:

$$u(t, 0, y) = \mu_1(t)$$

$$u(t, x, 0) = \mu_2(t)$$

$$u(t, L_1, y) = \mu_3(t)$$

$$u(t, x, L_2) = \mu_4(t)$$

Первый слой:

$$\frac{u_{i,j}^1 - u_{i,j}^0}{\tau} = u_{i,j}^0 + \frac{\tau}{2} \left( a^2 \left( \frac{\partial^2 u_{i,j}^0}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u_{i,j}^0}{\partial y^2} \right) + f_{i,j}^0 \right)$$

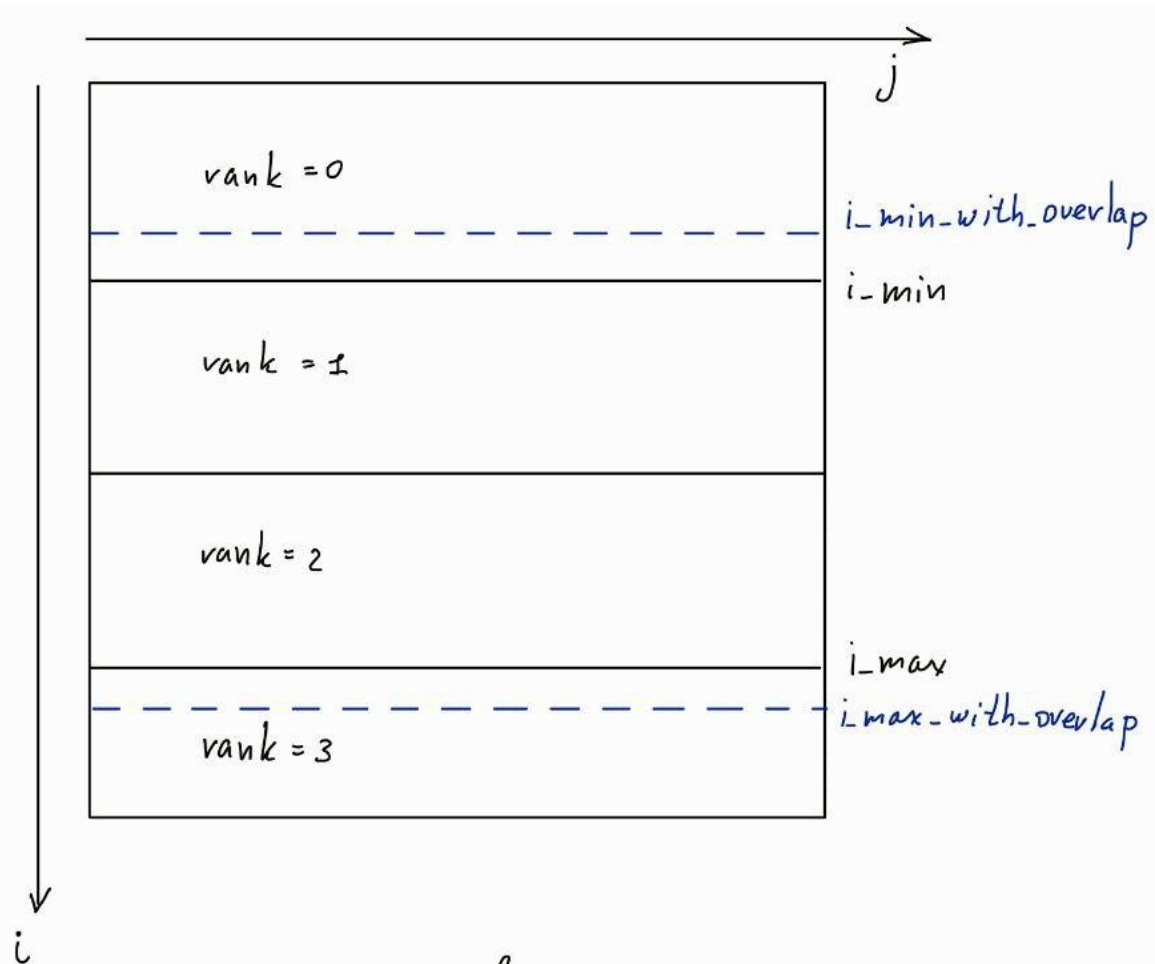
$$u_{i,j}^1 = u_{i,j}^0 + \tau \left( u_{i,j}^0 + \frac{\tau}{2} \left( a^2 \left( \frac{\partial^2 u_{i,j}^0}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u_{i,j}^0}{\partial y^2} \right) + f_{i,j}^0 \right) \right)$$

Следующие слои:

$$\frac{u_{i,j}^{n+1} - 2u_{i,j}^n + u_{i,j}^{n-1}}{\tau^2} = a^2 \left( \frac{u_{i+1,j}^n - 2u_{i,j}^n + u_{i-1,j}^n}{h_x^2} + \frac{u_{i,j+1}^n - 2u_{i,j}^n + u_{i,j-1}^n}{h_y^2} \right) + f_{i,j}^n$$

$$u_{i,j}^{n+1} = 2u_{i,j}^n - u_{i,j}^{n-1} + \tau^2 \left( a^2 \left( \frac{u_{i+1,j}^n - 2u_{i,j}^n + u_{i-1,j}^n}{h_x^2} + \frac{u_{i,j+1}^n - 2u_{i,j}^n + u_{i,j-1}^n}{h_y^2} \right) + f_{i,j}^n \right)$$

## Декомпозиция области



$i\_size$  - количество строк, которые есть у процесса

$i\_size\_with\_overlap$  -  $i\_size$  + теневые строки

(по 1 стр. у  $rank = 0$  и  $rank = size - 1$  и по 2

у всех остальных)

## Описание используемой вычислительной системы

Число узлов	7 узлов	7
Число процессов	2 процесса на узле	14
Число ядер	каждый процессор 18-ядерный	252

Аналитическая зависимость ожидаемого времени решения от параметров задачи и от параметров вычислительной системы

$$(N * K * t * Mx * My)/p + 4 * Mx * ts * N$$



## Ошибки и погрешности

$\tau \backslash h$	0.002	0.001	0.0005	0.00025
0.001	1.312e-06	-	-	-
0.0005	1.312e-06	3.279e-07	-	-
0.00025	1.309e-06	3.272e-07	8.179e-08	-
0.000125	1.297e-06	3.242e-07	8.106e-08	2.027e-08

Таблица 1. Значение нормы (norm\_L\_2)  
в зависимости от шага по времени и по пространству

$\tau \backslash h$	0.002	0.001	0.0005	0.00025
0.001	2.827e-06	-	-	-
0.0005	2.825e-06	7.063e-07	-	-
0.00025	2.819e-06	7.047e-07	1.762e-07	-
0.000125	2.794e-06	6.984e-07	1.746e-07	4.365e-08

Таблица 2. Значение нормы (norm\_c)  
в зависимости от шага по времени и по пространству

## Эффективность распараллеливания

размер сетки по t	размер сетки по x и y	кол-во процессов	время OpenMP	время MPI	аналитическое время
4000	2000	1	1000.90387	169.51779	208.69562
		2	549.84874	88.24003	104.54651
		4	288.70864	45.46285	52.37259
		8	148.47438	23.89962	26.28564
		16	75.64959	13.89627	13.24216
		32	41.55928	7.88880	6.72042
		36	38.94555	7.63674	5.99578
2000	1000	1	121.69534	21.26199	26.08696
		2	68.12887	11.32497	13.09314
		4	36.48885	6.01669	6.57141
		8	18.70931	3.17903	3.3105
		16	9.82428	2.00716	1.68011
		32	5.49401	1.55153	0.86489
		36	5.15663	1.17637	0.77431

Таблица 3. Время выполнения программы с использованием OpenMP и MPI в зависимости от размера сетки по времени и по пространству

График зависимости времени от количества процессов и размера сеток (2000\*1000 и 4000\*2000) MPI

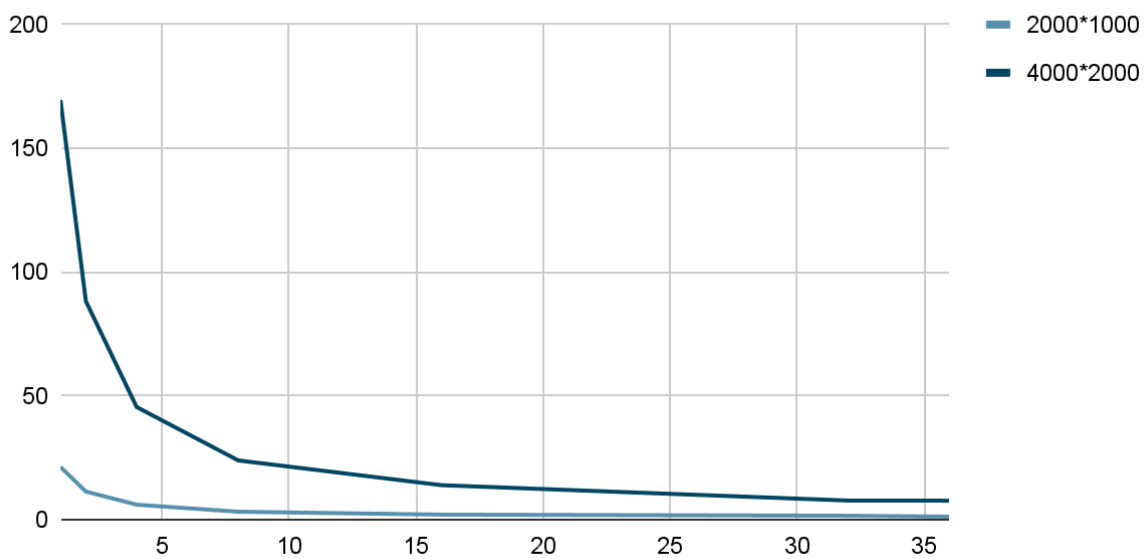
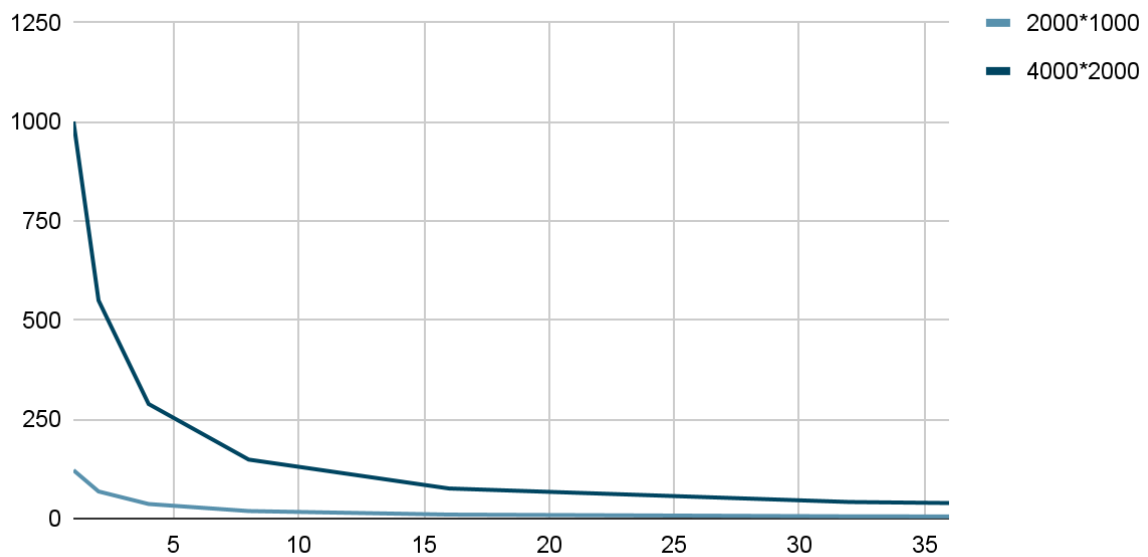
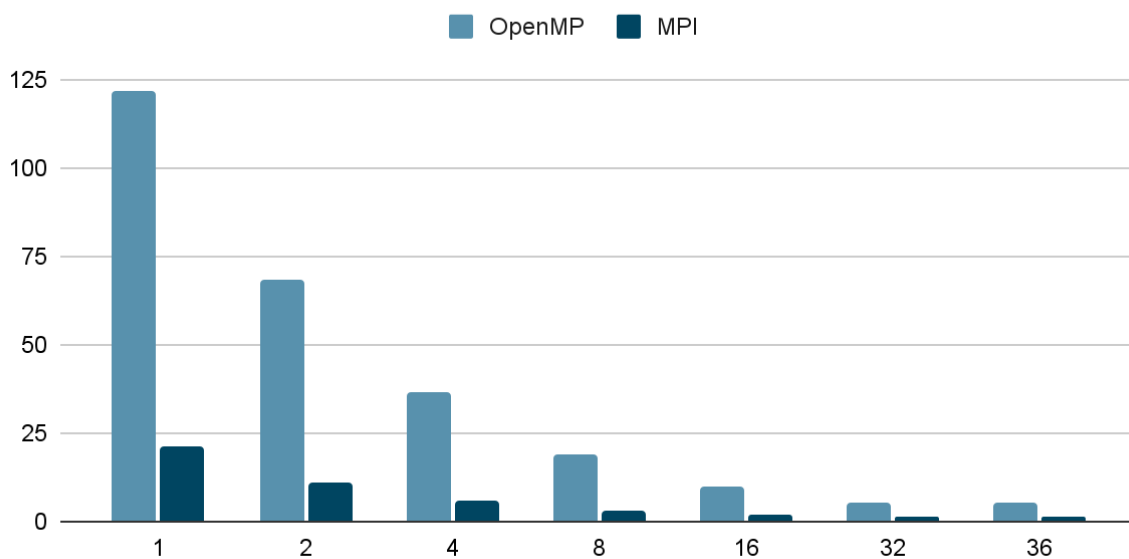


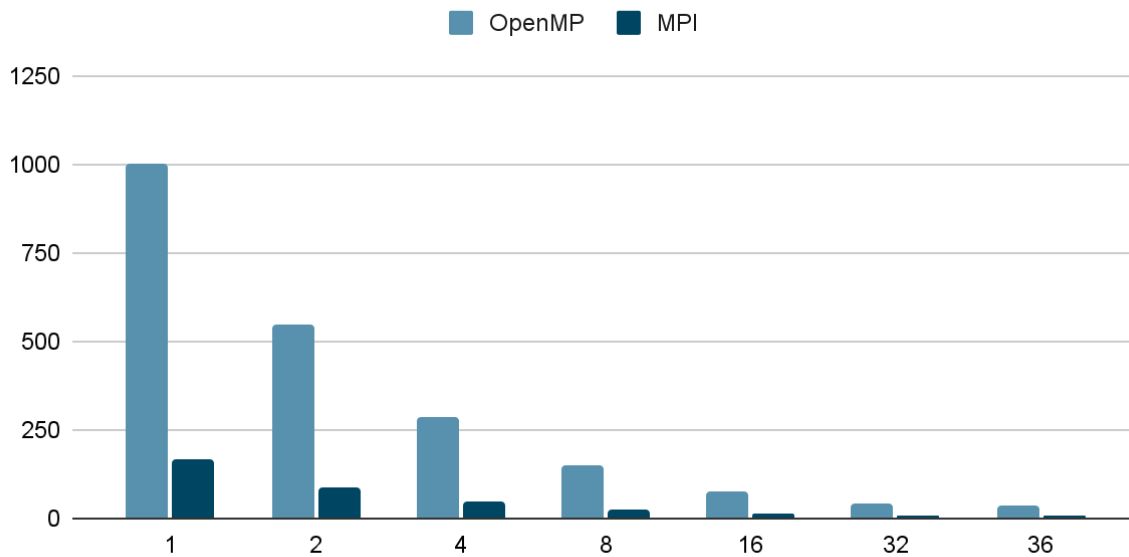
График зависимости времени от количества процессов и размера сеток (2000\*1000 и 4000\*2000) OpenMP



### Сравнение времени работы программ с OpenMP и MPI на сетке 2000\*1000



### Сравнение времени работы программ с OpenMP и MPI на сетке 4000\*2000



## Компиляция

### MPI

```
mpicc str_mpi.c -lm  
sbatch example_MPI
```

### OpenMP

```
gcc str_omp.c -fopenmp -lm  
sbatch example_OMP
```

## Заключение

Распараллеливание программы с помощью MPI дало больший выигрыш по времени в сравнении с OpenMPI.

Можно заметить, что с уменьшением значений  $t$  и  $h$ , ошибки также уменьшаются. Это можно объяснить более точным приближением функции к истинному значению при меньшем шаге пространства и времени.

Также можно заметить, что значения ошибок примерно одинаковы для близких значений  $t$  и  $h$ . Таким образом, можно сделать вывод о том, что более мелкий шаг пространства и времени приводит к более точному приближению значения.

## Приложение

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <math.h>
#include <mpi.h>

#define TAG_TOP_TO_BOT 123
#define TAG_BOT_TO_TOP 321

double phi(double x, double y)
{
    return sin(3 * x) * cos(4 * y);
}

double psi_mu_1(double x, double y)
{
    return 0;
}

double f(double a, double t, double x, double y)
{
    return (25 * a * a - 4) * cos(2 * t) * sin(3 * x) * cos(4 * y);
}

double mu_2(double t, double x)
{
    return cos(2 * t) * sin(3 * x);
}

double mu_4(double t, double x, double Ly)
{
    return cos(2 * t) * sin(3 * x) * cos(4 * Ly);
}

int main(int argc, char** argv)
{
    MPI_Init(&argc, &argv);

    int size, rank;
    MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
    MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);

    int N, Mx, My;
    N = atoi(argv[1]),
```

```

Mx = atoi(argv[2]),
My = atoi(argv[3]);

double T, Lx, Ly;
T = 1; // сетка по времени от [0,T]
Lx = 1;
Ly = 1; // сетка по пространству x и y [0,L]

double tau, hx, hy;
tau = T / N; // шаг по времени
hx = Lx / Mx; // шаг по пространству x
hy = Ly / My; // шаг по пространству y

if(tau < sqrt(2) * hx * hx)
{
    if(rank == 0)
    {
        printf("ERROR: tau < sqrt(2) * hx\n");
    }
    MPI_Finalize();
    return 1;
}

double a = 1;

double norm_L_2 = 0, norm_c = 0; // нормы
double norm_L_2_global, norm_c_global;

const int
    i_size = (My+1) / size + (rank < (My+1) % size ? 1 : 0),
// количество строк, которые есть у процесса
    i_size_with_overlap = i_size + (!rank || rank == size-1 ? 1 : 2),
// кол-во строк + теньевые строки (по 1 у 0 и последнего и по 2 у всех остальных)
    i_min = rank < (My+1) % size ? i_size * rank : (My+1) - (size-rank)*i_size,
// первая строка, которая есть у процесса
    i_max = i_min + i_size,
// последняя строка, которая есть у процесса
    i_min_with_overlap = i_min - (rank > 0),
// теньевая строка до
    i_max_with_overlap = i_max + (rank < size-1);
// теньевая строка после

double** u_0;
double** u_1;
double** u_2;

```



```

// константы для упрощения подсчета формул
double con_1, con_2, con_3, con_4;
con_1 = tau * tau / 2 * a * a;
con_2 = con_1 / (hx * hx);
con_3 = con_1 * 2;
con_4 = con_2 * 2;

u_0 = malloc((i_size_with_overlap + 1) * sizeof(double*));
u_1 = malloc((i_size_with_overlap + 1) * sizeof(double*));
u_2 = malloc((i_size_with_overlap + 1) * sizeof(double*));

for (int i = 0; i <= i_size_with_overlap; ++i)
{
    u_0[i] = malloc((Mx + 1) * sizeof(double));
    u_1[i] = malloc((Mx + 1) * sizeof(double));
    u_2[i] = malloc((Mx + 1) * sizeof(double));
}

double t = 0; // текущее время
double time1, time2;
MPI_Barrier(MPI_COMM_WORLD);
time1 = MPI_Wtime();

for(int i_2 = i_min_with_overlap; i_2 < i_max_with_overlap; i_2++)
{
    for(int j = 0; j < Mx + 1; j++)
    {
        const int i = i_2 - i_min_with_overlap;
        u_1[i][j] = phi(j * hx, i_2 * hy);
    }
}

for(int i_2 = fmax(1, i_min); i_2 < fmin(My, i_max); i_2++) // все кроме
граничных условий
{
    for(int j = 1; j < Mx; j++)
    {
        const int i = i_2 - i_min_with_overlap;
        u_2[i][j] = u_1[i][j] + tau * psi_mu_1(j * hx, i_2 * hy)
        + con_2 * (u_1[i + 1][j] - 2 * u_1[i][j] + u_1[i - 1][j]
        + u_1[i][j + 1] - 2 * u_1[i][j] + u_1[i][j - 1]) + con_1 * f(a, t, j *
hx, i_2 * hy);
    }
}

```

```

t += tau;

// граничные условия (для распаралеленного случая)
// самый левый столбец и самый правый столбец
if(size != 1)
{
    for(int i_2 = fmax(1, i_min); i_2 < fmin(My, i_max); i_2++)
    {
        const int i = i_2 - i_min_with_overlap;
        u_2[i][0] = psi_mu_1(t, Lx);
        u_2[i][Mx] = mu_4(t, Lx, i_2 * hy);
    }

    // самая верхняя строка и самая нижняя строка
    if (rank == 0)
    {
        for (int j = 0; j <= Mx; ++j)
        {
            u_2[i_min - i_min_with_overlap][j] = mu_2(t, j * hx);
        }
    }
    else if (rank == size - 1)
    for(int j = 0; j < Mx + 1; j++)
    {
        u_2[i_max - 1 - i_min_with_overlap][j] = mu_4(t, j * hx, Ly);
    }
}

// граничные условия (для нераспаралеленного случая)
if(size == 1)
{
    // самый левый столбец и самый правый столбец
    for(int i = 0; i < My + 1; i++)
    {
        u_2[i][0] = psi_mu_1(t, Lx);
        u_2[i][Mx] = mu_4(t, Lx, i * hy);
    }
    // самая верхняя строка и самая нижняя строка
    for(int j = 0; j < Mx + 1; j++)
    {
        u_2[0][j] = mu_2(t, j * hx);
        u_2[My][j] = mu_4(t, j * hx, Ly);
    }
}

```

```

    // ищем соседей для процесса
    const int bot = (rank - 1 < 0) ? (MPI_PROC_NULL) : (rank - 1);          // сосед
rank - 1
    const int top = (rank + 1 >= size) ? (MPI_PROC_NULL) : (rank + 1);      // сосед
rank + 1

    while(t < T - tau / 2)
    {
        // асинхронная передача и прием сообщения (пересылки крайних данных, те
которые находятся на границах)
        // top и bot - идентификатор получателей и отправителей
        // TAG_TOP_TO_BOT и TAG_BOT_TO_TOP - тег сообщения, чтобы понимать кому
сообщение
        MPI_Request request[4];
        MPI_Irecv(u_2[i_max - i_min_with_overlap], Mx+1, MPI_DOUBLE, top,
TAG_TOP_TO_BOT, MPI_COMM_WORLD, &request[0]);
        MPI_Irecv(u_2[i_min_with_overlap - i_min_with_overlap], Mx+1, MPI_DOUBLE,
bot, TAG_BOT_TO_TOP, MPI_COMM_WORLD, &request[1]);
        MPI_Isend(u_2[i_max-1 - i_min_with_overlap], Mx+1, MPI_DOUBLE, top,
TAG_BOT_TO_TOP, MPI_COMM_WORLD, &request[2]);
        MPI_Isend(u_2[i_min - i_min_with_overlap], Mx+1, MPI_DOUBLE, bot,
TAG_TOP_TO_BOT, MPI_COMM_WORLD, &request[3]);
        MPI_Waitall(4, request, MPI_STATUS_IGNORE);

        double** tmp = u_0;
        u_0 = u_1;
        u_1 = u_2;
        u_2 = tmp;

        for(int i_2 = fmax(1, i_min); i_2 < fmin(My, i_max); i_2++)
        {
            for(int j = 1; j < Mx; j++)
            {
                const int i = i_2 - i_min_with_overlap;
                u_2[i][j] = 2 * u_1[i][j] - u_0[i][j]
                + con_4 * (u_1[i + 1][j] - 2 * u_1[i][j] + u_1[i - 1][j]
                + u_1[i][j + 1] - 2 * u_1[i][j] + u_1[i][j - 1]) + con_3 * f(a, t, j
* hx, i_2 * hy);
            }
        }
        t += tau;

        // граничные условия (для распаралеленного случая)
        // самый левый столбец и самый правый столбец
        if(size != 1)

```

```

{
    for(int i_2 = fmax(1, i_min); i_2 < fmin(My, i_max); i_2++)
    {
        const int i = i_2 - i_min_with_overlap;
        u_2[i][0] = psi_mu_1(t, Lx);
        u_2[i][Mx] = mu_4(t, Lx, i_2 * hy);
    }

    // самая верхняя строка и самая нижняя строка
    if (rank == 0)
    {
        for(int j = 0; j < Mx + 1; j++)
        {
            u_2[i_min - i_min_with_overlap][j] = mu_2(t, j * hx);
        }
    }
    else if (rank == size - 1)
    {
        for(int j = 0; j < Mx + 1; j++)
        {
            u_2[i_max-1 - i_min_with_overlap][j] = mu_4(t, j * hx, Ly);
        }
    }
}

// граничные условия (для нераспаралеленного случая)
if(size == 1)
{
    // самый левый столбец и самый правый столбец
    for(int i = 0; i < My + 1; i++)
    {
        u_2[i][0] = psi_mu_1(t, Lx);
        u_2[i][Mx] = mu_4(t, Lx, i * hy);
    }
    // самая верхняя строка и самая нижняя строка
    for(int j = 0; j < Mx + 1; j++)
    {
        u_2[0][j] = mu_2(t, j * hx);
        u_2[My][j] = mu_4(t, j * hx, Ly);
    }
}
}

MPI_Barrier(MPI_COMM_WORLD);
time2 = MPI_Wtime();

```

```

// считаем нормы для того, чтобы сравнить с аналитическим решение
for(int i_2 = i_min; i_2 < i_max; i_2++)
{
    for(int j = 0; j <= Mx; ++j)
    {
        const int i = i_2 - i_min_with_overlap;
        const double u_t = mu_4(T, j * hx, i_2 * hy) - u_2[i][j];
        norm_L_2 += u_t * u_t;
        norm_c = fmax(norm_c, fabs(u_t));
    }
}

// суммируем все значения norm_L_2 и сохраняем в norm_L_2_global
MPI_Reduce(&norm_L_2, &norm_L_2_global, 1, MPI_DOUBLE, MPI_SUM, 0,
MPI_COMM_WORLD);

if (rank == 0)
{
    norm_L_2_global = sqrt(hx * hy * norm_L_2_global);
}

// ищем максимальное значение norm_c и сохраняем в norm_c_global
MPI_Reduce(&norm_c, &norm_c_global, 1, MPI_DOUBLE, MPI_MAX, 0, MPI_COMM_WORLD);

for (int i = 0; i < i_size_with_overlap; ++i)
{
    free(u_0[i]);
    free(u_1[i]);
    free(u_2[i]);
}
free(u_0);
free(u_1);
free(u_2);

if (rank == 0)
{
    printf("%.3le, %.3le, Time = %.5lf\n", norm_L_2_global, norm_c_global, time2
- time1);
}
MPI_Finalize();
return 0;
}

```