

РЕШЕНИЕ УРАВНЕНИЯ ПУАССОНА В КУБЕ МЕТОДОМ FACR  
(FOURIER ANALYSIS AND CYCLIC REDUCTION)

В работе [1] предложен быстрый метод решения уравнения Пуассона в квадрате с использованием преобразования Фурье, метода циклической редукции и метода прогонки «не до конца». В настоящей работе представлено обобщение этого метода на случай куба.

Построим конечно-разностную аппроксимацию однородной задачи Дирихле для уравнения  $-\Delta u = f$  в кубе  $K = [0,1]^3$ . Разобьем куб по трем направлениям сеткой с шагами  $h_x = 1/N$ ,  $h_y = 1/M$ ,  $h_z = 1/K$ , соответственно (для простоты считаем что  $N, M, K$  – целые степени двойки). Значения функций в узлах сетки обозначим нижними индексами  $(i, j, k)$ . Для нахождения приближенного решения в узлах сетки получим систему уравнений:

$$\frac{u_{i-1,j,k} - 2u_{i,j,k} + u_{i+1,j,k}}{h_x^2} - \frac{u_{i,j-1,k} - 2u_{i,j,k} + u_{i,j+1,k}}{h_y^2} - \frac{u_{i,j,k-1} - 2u_{i,j,k} + u_{i,j,k+1}}{h_z^2} = f_{i,j,k},$$

где  $i = 1, \dots, N-1$ ,  $j = 1, \dots, M-1$ ,  $k = 1, \dots, K-1$ , причем из однородности условий Дирихле следует, что:  $u_{0,j,k} = u_{i,0,k} = u_{i,j,0} = u_{N,j,k} = u_{i,M,k} = u_{i,j,K} = 0$ ,  $i = 0, \dots, N$ ,  $j = 0, \dots, M$ ,  $k = 0, \dots, K$ . Для решения системы применим преобразование Фурье [2] по направлениям  $y, z$ . Иными словами, рассмотрим задачу Штурма–Лиувилля:

$$-\frac{\psi_{j-1,k} - 2\psi_{j,k} + \psi_{j+1,k}}{h_y^2} - \frac{\psi_{j,k-1} - 2\psi_{j,k} + \psi_{j,k+1}}{h_z^2} + \lambda\psi_{j,k} = 0$$

где  $j = 1, \dots, M-1$ ,  $k = 1, \dots, K-1$ , а  $\psi_{0,k} = \psi_{j,0} = \psi_{j,K} = \psi_{M,k} = 0$ , для  $j = 0, \dots, M$ ,  $k = 0, \dots, K$ . Она имеет следующее решение (для удобства собственные числа пронумерованы двумя индексами):

$$\psi_{j,k}^{s,t} = \sin\left(\frac{\pi j s}{M}\right) \sin\left(\frac{\pi k t}{K}\right), \quad \lambda_{s,t} = -\frac{4}{h_y^2} \sin^2\left(\frac{\pi s h_y}{2}\right) - \frac{4}{h_z^2} \sin^2\left(\frac{\pi t h_z}{2}\right), \quad s = 1, \dots, M-1, \quad t = 1, \dots, K-1.$$

Решение исходной системы уравнений будем искать в виде  $u = \sum_{s=1}^{M-1} \sum_{t=1}^{K-1} c_i^{s,t} \psi_{j,k}^{s,t}$ , что приводит к

серии систем вида:  $-c_{i-1}^{s,t} + (2 - h_x^2 \lambda_{s,t})c_i^{s,t} - c_{i+1}^{s,t} = h_x^2 F_i^{s,t}$ , где  $s = 1, \dots, M-1$ ,  $t = 1, \dots, K-1$ ,  $i = 1, \dots, N-1$ , в правой части которых стоят коэффициенты разложения сеточной функции  $f$  по функциям  $\psi^{s,t}$ . На практике для получения коэффициентов используется алгоритм быстрого синус-преобразования Фурье [3].

Опишем более подробно решение этих систем, матрица каждой из которых является трехдиагональной с диагональным преобладанием. Можно решать эти системы классическим методом прогонки, однако поступим иначе — применим метод циклической редукции [1] и перейдем к совокупности систем меньшей размерности. Рассмотрим соседние уравнения одной из систем:

$$\begin{aligned} -c_{i-2}^{s,t} + (2 - h_x^2 \lambda_{s,t})c_{i-1}^{s,t} - c_i^{s,t} &= h_x^2 F_{i-1}^{s,t}, \\ -c_{i-1}^{s,t} + (2 - h_x^2 \lambda_{s,t})c_i^{s,t} - c_{i+1}^{s,t} &= h_x^2 F_i^{s,t}, \\ -c_i^{s,t} + (2 - h_x^2 \lambda_{s,t})c_{i+1}^{s,t} - c_{i+2}^{s,t} &= h_x^2 F_{i+1}^{s,t}. \end{aligned}$$

Складывая первое, третье и второе, умноженное на  $(2 - h_x^2 \lambda_{s,t})$ , уравнения, получим

$$-c_{i-2}^{s,t} + ((2 - h_x^2 \lambda_{s,t})^2 - 2)c_i^{s,t} - c_{i+2}^{s,t} = h_x^2 (F_{i-1}^{s,t} + (2 - h_x^2 \lambda_{s,t})F_i^{s,t} + F_{i+1}^{s,t}), \quad i = 2, 4, \dots, N-2.$$

Повторяя этот процесс  $l$  раз, приходим к системе меньшей размерности. Её, следуя [1], решим методом прогонки «не до конца». Поясним его идею на примере трехдиагональной матрицы ( $d > 2$ ), которая вместе с множителями ее  $LU$ -разложения приведена ниже

$$T = \begin{pmatrix} d & -1 & & & & \\ -1 & d & -1 & & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & & \\ & & & -1 & d & -1 \\ & & & & -1 & d \end{pmatrix}, \quad L = \begin{pmatrix} 1 & & & & & \\ l_2 & 1 & & & & \\ & \ddots & \ddots & & & \\ & & & l_{n-1} & 1 & \\ & & & & l_n & 1 \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} u_1 & -1 & & & & \\ & u_2 & -1 & & & \\ & & \ddots & \ddots & & \\ & & & & u_{n-1} & -1 \\ & & & & & u_n \end{pmatrix},$$

где  $u_i = -1/l_i$  для всех  $i$ . Как показано в [1],  $u_i \xrightarrow{i \rightarrow \infty} \rho$ ,  $\rho > 1$  и  $\forall \varepsilon > 0$  и  $\forall i > N$ , где

$N = \lceil \log(\varepsilon) / \log(\rho^{-2}) \rceil$  (квадратные скобки обозначают целую часть числа), верно, что  $|(u_i - \rho) / u_i| < \varepsilon$ , при  $\rho^{-2} \ll 1$ . Это и позволяет делать прогонку не до конца. Итак, решив систему с помощью двукратного преобразования Фурье, получим решение исходной системы. В итоге получен так называемый алгоритм FACR( $l$ ). Следуя [1], можно выбрать оптимальный по количеству арифметических операций параметр  $l = \log(\log(\min\{N, M, K\}))$ . Сложность всего алгоритма решения системы конечно-разностных уравнений при таком выборе параметра составляет  $O(NMK \log(\log(\min\{N, M, K\})))$ .

Численный эксперимент подтвердил, что ошибка решения методом прогонки «не до конца», не зависит от размера системы (см. рис. 1), а также, что решение исходной системы методом FACR занимает меньше времени, чем метод Фурье и классическая прогонка (см. рис. 2).

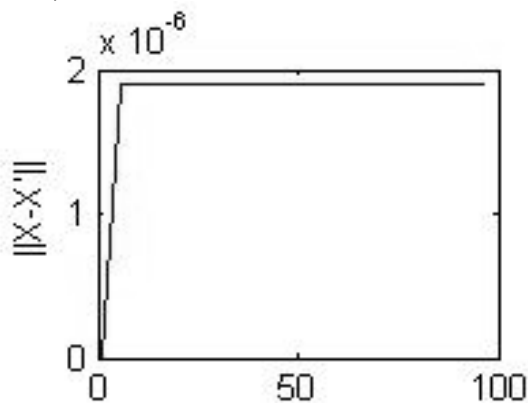


Рис. 1. Зависимость точности решения от размера системы

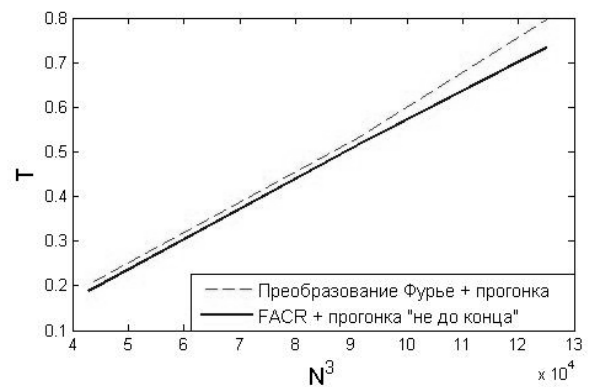


Рис. 2. Зависимость времени работы от размера матрицы

#### ЛИТЕРАТУРА:

1. S. Lennart Jonson and Nikos P. Pitsianis. Load-balance in parallel FACR. Department of Computer Science, University of Houston, TX 77204-3475.
2. А.А.Самарский. Введение в теорию разностных схем. «Наука», М., 1971.
3. Ben-Shan Liao. FFT-based Fast Poisson Solver. Department of Mathematics, UC Davis, 2003.