

# Отчёт

## 1 Постановка и решение задачи

Пусть задана матрица  $A \in Mat_{n \times n}$ ,  $A = A^T > 0$  и вектор  $b \in \mathbb{R}^n$ , и поставлена задача решить систему линейных уравнений  $Ax = b$ . Для того, чтобы сделать это максимально быстро, воспользуемся итерационным методом решения СЛУ, задаваемым уравнением:

$$\frac{x^{k+1} - x^k}{\tau_{k+1}} + Ax^k = b \quad (1)$$

**Теорема 1.** Пусть  $A = A^T > 0$ ,  $\lambda(A) \in [m; M]$ ,  $m > 0$ . Тогда циклический итерационный процесс (1) с параметрами  $\tau_1, \dots, \tau_N$  будет сходиться наилучшим образом при выборе

$$\tau_k^{-1} = \frac{M+m}{2} + \frac{M-m}{2} \cdot \cos \frac{\pi(2k-1)}{2N}, \quad k = 1, \dots, N, \text{ причём}$$

$$\|x^N - x\|_2 \leq \frac{2q_1^N}{1+q_1^{2N}} \cdot \|x^0 - x\|_2, \text{ где } q_1 = \frac{\sqrt{M} - \sqrt{m}}{\sqrt{M} + \sqrt{m}} < 1,$$

и сходимость будет при любом начальном условии.

Необходимое уточнение: величины  $\tau_k$  необходимо взять в другом порядке, потому что иначе из-за вычислительной погрешности решение не будет сходиться. Делать это надо исходя из того, что норма ошибки на каждом этапе не должна возрастать:

$$\begin{aligned} \tau_1 : \max_{\lambda} |1 - \tau_1 \lambda| &\leq 1 \\ \tau_2 : \max_{\lambda} |(1 - \tau_1 \lambda)(1 - \tau_2 \lambda)| &\leq 1 \\ &\dots \\ \tau_N : \max_{\lambda} |(1 - \tau_1 \lambda) \dots (1 - \tau_N \lambda)| &\leq 1 \end{aligned}$$

Также отдельно найдём решение системы с помощью метода Жордана с выбором наибольшего элемента по строке, чтобы оценивать решение, полученное итерационным методом.

## 2 Описание работы программы

При запуске программа считывает с клавиатуры способ задания матрицы  $A$ : 1 - из файла, 2 - по формуле, и размерность задачи  $n$ . После этого вызывается функция

```
int input(double* A, double* b, int input_method, int n, FILE* in);
```

которая заполняет матрицу  $A$  и вектор свободных членов  $b$  указанным способом. Далее запускается функция

```
int solve_jordan(int n, double* A, double* b, double* x, int* N);
```

которая находит решение СЛУ методом Жордана. Следующим шагом функция

```
void tau_filling(double* tau, double m, double M, int N);
```

заполняет массив **tau** значениями  $\tau_k$  в правильном порядке. И, наконец, функция

```
int solve_iteratively(int n, int N, ..., double* help_vector);
```

находит решение описанным в первом пункте методом.