# Приближение табличных функций

Градиентный метод

Шерухин Кирилл

5030102/30001СПБПУ 2024

# Содержание

1	Формулировка задачи и ее формализация	2
2	Алгоритм и условия его применимости         2.1 Градиентный метод	2 2 2
3	Предварительный анализ задачи	3
4	Тестовый пример	3
5	Подготовка контрольных тестов	4
6	Модульная структура программы	4
7	Исследование метода	5
8	Вывод	5
9	Визуальные приложения	6

### 1 Формулировка задачи и ее формализация

Дано:

- Симметричная невырожденная произвольная система линейных алгебраических уравнений из n уравнений и n неизвестных.  $(AX = B; A = A^T)$
- Число  $\epsilon > 0$ , означающее допустимую ошибку решения СЛАУ.

Цель: Численно получить решение СЛАУ с заданной точностью  $\epsilon$ 

План выполнения:

- 1. Представить данную СЛАУ в матричном виде.
- 2. Получить решение градиентым методом методом с необходимой точностью.

### 2 Алгоритм и условия его применимости

#### 2.1 Градиентный метод

$$\exists A \in \mathbb{R}^{n \times n} \& B \in \mathbb{R}^n : AX = B$$

$$F(X) \coloneqq (AX; X) - 2(B; X)$$

$$q^{(k)} \coloneqq \nabla F(X^{(k)})$$

X — решение  $\iff X$  — минимум F(X)

$$X^{(k+1)} = X^{(k)} - \alpha_k \nabla F(X^{(k)})$$

$$\alpha_k = \frac{(g^{(k)}; g^{(k)})}{2(Ag^{(k)}; g^{(k)})}$$

Условия остановки:

$$\begin{split} M &\coloneqq \frac{cond(A)-1}{cond(A)+1} \\ & \left| \left| X^{(k+1)} - X \right| \right| \leq \frac{M}{1-M} \left| \left| X^{(k+1)} - X^{(k)} \right| \right| \end{split}$$



#### 2.2 Условия применимости

Для градиентного метода необходимо, чтобы коэффициентная матрица A была симметричная и положительно определённая ( $A = A^T \& \forall X \in \mathbb{R}^n : X^T A X > 0$ ).

#### 3 Предварительный анализ задачи

Перед исследованием градиентного метода стоит убедиться, что матрицы, на которых мы будем его использовать удволетворяют условиям применимости (т.е. симметричные и положительно определённые), так же стоит помнить, что при работе с большими системами число обусловленности может значительно замедлить сходимость алгоритма. Для удовлетворения успловий применимости будем создавать матрицы по формуле:

$$A := Q * \operatorname{diag}(\lambda_0, \cdots, \lambda_n) * Q^T$$

Где Q — ортогональная матрица полученная из произвольной матрицы  $n \times n$  QR разложением. Все нормы векторного пространства будем считать энергетическими нормами по сейчас исследуемой матрице A. Нормы эвклидовы, ведь A — положительно определённая.

#### 4 Тестовый пример

$$\exists A \coloneqq \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{bmatrix}; \ X^{(1)} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix}; \ B = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}; \ \epsilon = 0.5; \ cond(A) = 3 \implies M = 0.5$$

$$1: g^{(1)} = 2(AX^{(1)} - B) = 2(\begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}) = \begin{bmatrix} -2 \\ -4 \end{bmatrix}$$

$$\alpha_1 = \frac{(g^{(1)}; g^{(1)})}{2(Ag^{(1)}; g^{(1)})} = \frac{\begin{bmatrix} -2 & -4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -2 \\ -4 \end{bmatrix}}{2 \begin{bmatrix} -2 & -4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -2 \\ 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -2 \\ -4 \end{bmatrix}} = \frac{20}{2 * 56} \approx 0.1786$$

$$X^{(2)} \coloneqq X^{(1)} - \alpha_1 g^{(1)} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix} - 0.1786 * \begin{bmatrix} -2 \\ -4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0.3571 \\ 0.7143 \end{bmatrix}$$

$$\frac{M}{1 - M} \| X^{(2)} - X^{(1)} \| = \| \begin{bmatrix} 0.3571 \\ 0.7143 \end{bmatrix} \| = \sqrt{\begin{bmatrix} 0.3571 \\ 0.7143 \end{bmatrix}} = \sqrt{\begin{bmatrix} 0.3571 \\ 0.7143 \end{bmatrix}} = \sqrt{1.7856} = 1.3363 > \epsilon \implies iterate$$

$$2: g^{(2)} = 2(AX^{(2)} - B) = 2(\begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0.3571 \\ 0.7143 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}) = 2\begin{bmatrix} 1.4285 - 1 \\ 1.7857 - 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0.8570 \\ -0.4286 \end{bmatrix}$$

$$\alpha_2 = \frac{(g^{(2)}; g^{(2)})}{2(Ag^{(2)}; g^{(2)})} = \frac{\begin{bmatrix} 0.8570 & -0.4286 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0.8570 \\ -0.4286 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0.8570 \\ -0.4286 \end{bmatrix}}{2 \begin{bmatrix} 0.4285 & -0.2143 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0.8570 \\ -0.4286 \end{bmatrix}} = \frac{0.2295}{2 * 0.2754} \approx 0.4167$$

$$X^{(3)} \coloneqq X^{(2)} - \alpha_2 g^{(2)} = \begin{bmatrix} 0.3571 \\ 0.7143 \end{bmatrix} - 0.4167 * \begin{bmatrix} 0.8570 \\ -0.4286 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0.0000 \\ 0.8929 \end{bmatrix}$$

$$\frac{M}{1 - M} \| X^{(3)} - X^{(2)} \| = \| \begin{bmatrix} 0.3571 \\ 0.7186 \end{bmatrix} \| = \sqrt{\begin{bmatrix} 0.3571 & -0.1786 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0.3571 \\ -0.1786 \end{bmatrix}} =$$

$$= \sqrt{0.1913} = 0.4374 < \epsilon \implies result$$

$$X \approx \begin{bmatrix} 0.0000 & 0.8929 \end{bmatrix}^T$$

#### 5 Подготовка контрольных тестов

Исследовать алгоритм будем по следующим характеристикам:

- 1. Зависимость нормы ошибки решения от количества итераций для матриц с разными числами обусловленности.
  - Ожидаются убывающие зависимости, скорости которых так же зависят от числа обусловленности матриц.
- 2. Зависимость фактической ошибки Err от заданной допустимой  $\epsilon$  для матриц с разными числами обусловленности.
  - Ожитается, что для всех матриц выполняется  $Err(\epsilon) < \epsilon$ .

Для расчёта фактической ошибки необходимо знать точное решение. Прямо зададим его и будем генерировать матрицы A и B, исходя из решения:

$$X = \begin{bmatrix} 1, & \cdots, & 30 \end{bmatrix}^T$$

#### 6 Модульная структура программы

Программный код оформим на языке С, он будет состоять из:

Структуры для более удобного хранения СЛАУ:

```
typedef struct slae {
   int size;
   double** A;
   double* B;
} SLAE_t;
```

Самого градиентного метода, принимающего СЛАУ, число обусловленности матрицы, допустимую ошибку, первое предположение решения и дополнительные параметры для логирования решения в каждой итерации:

Теста, принимающего информацию о СЛАУ в бинарном формате из файла по пути in и возвращающего множество ренений для каждой итерации по пути out в csv формате:

```
void Sol(char* filename, char* resName, double eps);
```

Теста, принимающего информацию о СЛАУ в бинарном формате из файла по пути in и возвращающего множество решений для различных  $\epsilon$  в файл по пути out в csv формате:

```
void testConvergence(char* in, char* out);
```

#### 7 Исследование метода

Из рис. 1 можно заметить, что, как и ожидалось, все зависимости убывающие. Число обусловленности влияет на скорость сходимости алгоритма, это не удивительно, можно вспомнить условие остановки, где есть  $\frac{M}{1-M}$ . Интересна визуальная "непрерывность" функции по значению  $||dX||_{H_A}$ , а значит подобное стоит ожидать и для нормы  $||\cdot||_2$  и прочих равносильных им топологически в  $\mathbb{R}^n$ . Скорее всего, это связано с движением против градиента на малое расстояние, для практических целей это наблюдение неважно.

Из рис. 2 можно заметить, что, для всех матриц фактическая ошибка попадает в диапазон, позволенный заданным  $\epsilon$ . Это минимальное условие для использования любого итерационного алгоритма. Интересно заметить, что большее число обусловленности даёт меньшую фактическую ошибку.

#### 8 Вывод

Данная реализация градиентного метода обладает довольно строгими условиями: симметричность и положительная опреденённость матрицы A. Хоть он и показывает хорошие линейные ассимптотики, при таких условиях стоит рассмотреть использование метода сопряженных направлений, характеристики которого ещё лучше при тех же условиях применимости на матрицу A.

## 9 Визуальные приложения

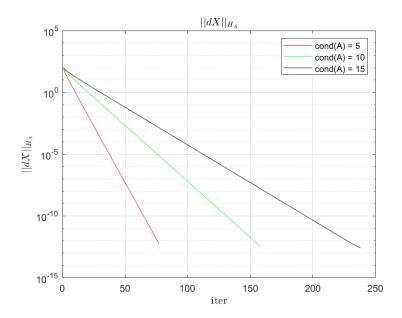


Рис. 1: Зависимость нормы ошибки решения от числа итераций ( $\epsilon=10^{-12}$ )

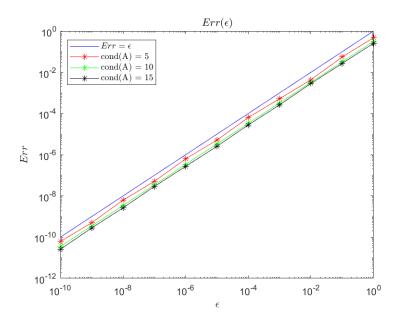


Рис. 2: Зависимость нормы фактический ошибки решения от  $\epsilon$