

Введение в численные методы. Итерационные методы решения СЛАУ

Баев А.Ж.

Казахстанский филиал МГУ

12 февраля 2019

- 1 СЛАУ (точные методы)
- 2 **СЛАУ (итерационные методы)**
- 3 решение нелинейных уравнений
- 4 интерполяция
- 5 аппроксимация
- 6 интегрирование
- 7 дифференцирование

Решение системы линейных алгебраических уравнений:

$$Ax = f$$

где $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $x \in \mathbb{R}^n$, $f \in \mathbb{R}^n$.

Дано A , f . Найти x .

x_0 — задается произвольным образом.

$$B \frac{x_{k+1} - x_k}{\tau} + Ax_k = f$$

где $A > 0$ — исходная матрица, B — невырожденная матрица, зависящая от метода, τ — итерационный параметр.

x_k сходится к решению.

$$Bx_{k+1} = Bx_k - \tau Ax_k + f\tau$$

где A — исходная матрица, B — невырожденная матрица, зависящая от метода, τ — итерационный параметр.

Необходимо выбирать B такую, что её можно обратить быстрее, чем матрицу A .

$$B = E$$

$$x_{k+1} = x_k - \tau Ax_k + \tau f$$

Определим τ .

Достаточное условие сходимости (теорема Самарского):

$$E - \frac{\tau}{2}A > 0 \Leftrightarrow 1 - \frac{\tau}{2}\lambda_i > 0 \Leftrightarrow \tau < \frac{2}{\lambda_i}$$

Необходимое и достаточное условие сходимости:

$$z_{k+1} = z_k - \tau Az_k = (E - \tau A)z_k \Leftrightarrow |1 - \tau\lambda_i| < 1 \Leftrightarrow \tau < \frac{2}{\lambda_i}$$

Метод простой итерации (скорость сходимости)

Обозначим $S = E - \tau A$.

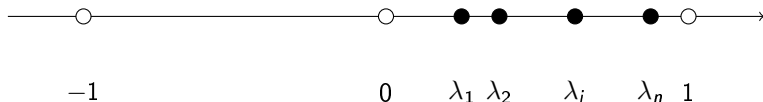
$$z_{k+1} = Sz_k$$

$$\|z_{k+1}\| \leq \|S\| \cdot \|z_k\|$$

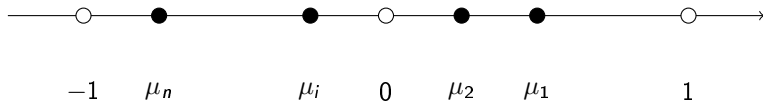
Чем меньше $\|S\|$, тем быстрее сходится метод.

Метод простой итерации (скорость сходимости)

Рассмотрим спектр A ($\lambda_i > 0$):



Рассмотрим спектр S ($\mu_i = 1 - \tau \lambda_i$):



Максимальная скорость сходимости:

$$\mu_1 + \mu_n = 0$$

$$1 - \tau_o \lambda_1 + 1 - \tau_o \lambda_n = 0$$

$$\tau_o = \frac{2}{\lambda_1 + \lambda_n}$$

Метод простой итерации

Коэффициент сходимости

$$\rho = 1 - \tau_o \lambda_n = \frac{\lambda_1 - \lambda_n}{\lambda_1 + \lambda_n} = \frac{1 - \xi}{1 + \xi}$$

где $\xi = \frac{\lambda_n}{\lambda_1} = M_A$ — число обусловленности матрицы A .

Метод верхней и нижней релаксации

Пусть $A = L + D + U$, где

L — строго нижнетреугольная,

D — диагональная,

U — строго верхнетреугольная.

Так как $A = A^*$, то $L^* = U \Leftrightarrow (Lx, x) = (x, Ux) = (Ux, x)$.

Верхняя релаксация:

$$B = \tau L + D$$

Нижняя релаксация:

$$B = D + \tau U$$

Проверим условие из теоремы Самарского

$$\tau L + D - \frac{\tau}{2}(L + D + U) > 0$$

$$L + \frac{2 - \tau}{2\tau} D - U > 0$$

$$(Lx, x) + \frac{2 - \tau}{2\tau} (Dx, x) - (Ux, x) > 0$$

С учётом, что $(Lx, x) = (Ux, x)$.

$$\frac{2 - \tau}{2\tau} (Dx, x) > 0$$

Так как $A > 0$, то $D > 0$ (для этого подставим $(Ax, x) > 0$ поочерёдно все базовые вектора).

Получаем, что $0 < \tau < 2$.

$$B \frac{x^{k+1} - x^k}{\tau} + Ax^k = f$$

При $\tau = 1$ — метод Зейделя.

$$(L + D)(x^{k+1} - x^k) + (L + D + U)x^k = f$$

$$(L + D)x^{k+1} + Ux^k = f$$

Выпишем поэлементно:

$$\sum_{j=1}^{i-1} a_{i,j} x_j^{k+1} + a_{i,i} x_i^{k+1} + \sum_{j=i+1}^n a_{i,j} x_j^k = f_i$$

Выразим x_i^{k+1} :

$$x_i^{k+1} = \frac{1}{a_{i,i}} \left(f_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{i,j} x_j^{k+1} - \sum_{j=i+1}^n a_{i,j} x_j^k \right)$$

Заметим, что при реализации нет необходимо хранить все слои, кроме последнего.

Метод Зейделя

```
seidel(A, f, x)
  xnew[1:n]
  for i := 1 .. n
    s := 0
    for j := 1 .. i-1
      s := s + A[i][j] * xnew[j]
    for j := i+1 .. n
      s := s + A[i][j] * x[j]
    xnew[i] := (f[i] - s) / A[i][i]
  return xnew
```

```
solve(A, f)
  xnew[1:n]
  do
    x = xnew
    xnew = seidel(A, f, x)
  while diff(x, xnew) > eps
```

$$\begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 & -1 \\ 0 & 2 & -1 & 0 \\ -1 & 1 & 3 & -0 \\ 1 & 0 & -2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ 3 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Метод Зейделя

Представим A как сумму диагональной и треугольных матриц:

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & -2 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \tilde{x}_1 \\ \tilde{x}_2 \\ \tilde{x}_3 \\ \tilde{x}_4 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \tilde{x}_1 \\ \tilde{x}_2 \\ \tilde{x}_3 \\ \tilde{x}_4 \end{pmatrix} +$$
$$+ \begin{pmatrix} 0 & -1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ 3 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Выразим явно:

$$\tilde{x}_1 = \frac{4 - (-1) * x_2 - 0 * x_3 - (-1) * x_4}{2}$$

$$\tilde{x}_2 = \frac{3 - 0 * \tilde{x}_1 - (-1) * x_3 - 0 * x_4}{2}$$

$$\tilde{x}_3 = \frac{2 - (-1) * \tilde{x}_1 - 1 * \tilde{x}_2 - 0 * x_4}{3}$$

$$\tilde{x}_4 = \frac{1 - 1 * \tilde{x}_1 - 0 * x_2 - (-2) * x_3}{4}$$

В качестве начального приближения выберем нулевой вектор, а допустимую точность выберем $\varepsilon = 0.2$. Выпишем итерации:

$$(0, 0, 0, 0) \rightarrow \left(2, \frac{3}{2}, \frac{5}{6}, \frac{1}{6}\right) \rightarrow \left(\frac{17}{6}, \frac{23}{12}, \frac{35}{36}, \frac{1}{36}\right)$$

Разница между последними двумя векторами $\|x - \tilde{x}\|^2 < \varepsilon^2$.

Ответ:

$$x = (2.83333, 1.91667, 0.972222, 0.027778)^T$$

(точное решение $(3, 2, 1, 0)$).

$$B \frac{x^{k+1} - x^k}{\tau} + Ax^k = f$$

При $B = D$ — метод Якоби.

$$D(x^{k+1} - x^k) + (L + D + U)x^k = f$$

$$Dx^{k+1} + (L + U)x^k = f$$

Выпишем поэлементно:

$$\sum_{j=1}^{i-1} a_{i,j}x_j^k + a_{i,i}x_i^{k+1} + \sum_{j=i+1}^n a_{i,j}x_j^k = f_i$$

Выразим x^{k+1} :

$$x_i^{k+1} = \frac{1}{a_{i,i}} \left(f_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{i,j}x_j^k - \sum_{j=i+1}^n a_{i,j}x_j^k \right)$$

Заметим, что при реализации нет необходимо хранить все слои, кроме последнего.

Проверим условие из теоремы Самарского

$$D - \frac{\tau}{2}(L + D + U) > 0$$

$$\frac{2 - \tau}{2\tau} D > L + U$$

Скорость сходимости:

$$\rho = \|E - D^{-1}A\| = \|D^{-1}(D - A)\|$$

Метод Якоби

```
jacobi(A, f, x)
  xnew[1:n]
  for i := 1 .. n
    s := 0
    for j := 1 .. i-1
      s := s + A[i][j] * xnew[j]
    for j := i+1 .. n
      s := s + A[i][j] * xnew[j]
    xnew[i] := (f[i] - s) / A[i][i]
  return xnew
```

```
solve(A, f)
  xnew[1:n]
  do
    x = xnew
    xnew = jacobi(A, f, x)
  while diff(x, xnew) > eps
```

$$\begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 & -1 \\ 0 & 2 & -1 & 0 \\ -1 & 1 & 3 & -0 \\ 1 & 0 & -2 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ 3 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Представим A как сумму диагональной и треугольных матриц:

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & -2 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \tilde{x}_1 \\ \tilde{x}_2 \\ \tilde{x}_3 \\ \tilde{x}_4 \end{pmatrix} +$$
$$+ \begin{pmatrix} 0 & -1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ 3 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Выразим явно:

$$\tilde{x}_1 = \frac{4 - (-1) * x_2 - 0 * x_3 - (-1) * x_4}{2}$$

$$\tilde{x}_2 = \frac{3 - 0 * x_1 - (-1) * x_3 - 0 * x_4}{2}$$

$$\tilde{x}_3 = \frac{2 - (-1) * x_1 - 1 * x_2 - 0 * x_4}{3}$$

$$\tilde{x}_4 = \frac{1 - 1 * x_1 - 0 * x_2 - (-2) * x_3}{4}$$

В качестве начального приближения выберем нулевой вектор, а допустимую точность выберем $\varepsilon = 0.2$. Выпишем итерации:

$$(0, 0, 0, 0) \rightarrow \left(2, \frac{3}{2}, \frac{2}{3}, \frac{1}{4}\right) \rightarrow \left(\frac{23}{8}, \frac{11}{6}, \frac{5}{6}, \frac{1}{12}\right) \rightarrow \left(\frac{71}{24}, \frac{23}{12}, \frac{73}{72}, -\frac{5}{96}\right)$$

Разница между последними двумя векторами $\|x - \tilde{x}\|^2 < \varepsilon^2$.

Ответ:

$$x = (2.95833, 1.91667, 1.01389, -0.052083)^T$$

(точное решение $(3, 2, 1, 0)$).

Простая итерация

$$x_{k+1} = Ax_k$$

вытягивает вектор вдоль собственного вектора с максимальным по модулю собственным значением.

$$\lambda \approx \frac{(Ax_k, x_k)}{(x_k, x_k)}$$