

## Итерационные методы решения СЛАУ

Решаем:  $Ax = f$

Опр. Вуз итерационного процесса  $x^{m+1} = x^m - \tau B^{-1}(Ax^m - f)$  или эквивал. ему  $B \frac{x^{m+1} - x^m}{\tau} + Ax^m = f$  (\*)

каж-ся каноническим вузом стационарного двухсвязного итерационного метода.

Если метод не итерационный, то  $\tau \rightarrow \tau_{m+1}$

Матрица  $B$  и параметр  $\tau_{m+1}$  выбирается так, чтобы уравнение  $Bx^{m+1} = g^m$  решалось легче, чем исходная система.

Итерационный процесс каж-ся сходящимся к  $x$ , если  $\forall$  начального приближения  $x^0 \lim_{n \rightarrow +\infty} \|x^n - x\| = 0$

Обозначим:  $z^m = x^m - x$  погрешность  
 $\tau^m = Ax^m - f$  вектор невязки  
( $\tau^m = Az^m$ )

Подставим  $x^m = z^m + x$  в (\*):

$$B \frac{z^{m+1} - z^m}{\tau_{m+1}} + Az^m + Ax = f \Rightarrow B \frac{z^{m+1} - z^m}{\tau_{m+1}} + Az^m = 0$$

т.е.  $z^{m+1} = (E - \tau_{m+1} B^{-1} A) z^m = S_m z^m$ , где  $S_m$  - матрица перехода

$$z^{m+1} = S_m z^m = S_m S_{m-1} \dots S_0 z^0$$

Если  $\tau_{m+1} = \tau$ , то 
$$\boxed{z^{m+1} = S^{m+1} z^0}$$

# 1. Достаточное условие стационарного процесса

Если  $\|S\| < 1$ , то итер. пр-цесс сходится

2. Для того, чтобы стат. процесс сходилась, необходимо и достаточно, чтобы все собств. числа матр.  $S$  были  $< 1$ :

$$|\lambda(S)| < 1$$

# 3. Теорема Самиарского (стр. 126)

Пусть  $A = A^T > 0$  и  $\tau_{k+1} = \tau > 0$

Тогда условие  $B > 0.5 \tau A$  влечёт за собой сходимость метода (\*)

# 4. Метод простой итерации

$B = E$ ;  $S = E - \tau A$  + считаем, что  $A = A^T > 0$

Этот метод с-во при  $0 < \tau < \frac{2}{\lambda(A)} \quad \forall \lambda(A)$

т. е. при  $0 < \tau < \frac{2}{\lambda_{\max}(A)}$

(можно использовать, что  $\lambda(E - \tau A) = 1 - \tau \lambda(A)$ )

Кроме того, чтобы процесс сходил максимально быстро:

$$\tau_{\text{opt}} = \frac{2}{\lambda_{\min}(A) + \lambda_{\max}(A)}$$

Как получаем (\*)?  $F(x) = Ax - f$

$$F(x) = 0 \Leftrightarrow -\tau B^{-1} F(x) = 0 \Leftrightarrow x - \tau B^{-1} F(x) = x \Leftrightarrow x = \Phi(x) = x - \tau B^{-1} F(x)$$

Решение  $F(x) = 0$  эквив. как-то невычислимой точки  $x = \Phi(x)$ .

А где это применим метод послед. приближений:

$$x^{m+1} = \Phi(x^m) = x^m - \tau B^{-1} F(x^m) = x^m - \tau B^{-1} (Ax^m - f)$$

Задача 1 Дан итерационный процесс

$$\begin{cases} 2x_1^{k+1} - x_2^k = 1 \\ -x_1^{k+1} + 2x_2^{k+1} = 1 \end{cases}$$

- Записать в канонич. виде. Если процесс с-ся, то решить какую систему! (Не надо доказывать с-сь)

Шаг 1 Пусть  $x^m \rightarrow x$ , тогда  $x^{k+1} \rightarrow x$ , умножим уравнения,

получаем:

$$\begin{cases} 2x_1 - x_2 = 1 \\ -x_1 + 2x_2 = 1 \end{cases}$$

Если  $x^m$  с-ся, то к решению этой системы, т.е.  $A = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{pmatrix}$

Шаг 2 Пусть итерационный процесс выглядит так:

$$Bx^{k+1} + Cx^k = f$$

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

Возьмём  $\tau = 1$ :  $Bx^{k+1} - Bx^k + Ax^k = f$

$$Bx^{k+1} + (A - B)x^k = f$$

Получаем:  $D = B \Rightarrow B = D$   
 $C = A - B \Rightarrow A = C + D$

т.е. для нашей задачи:  $D = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ -1 & 2 \end{pmatrix} \quad C = \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$

$$\Rightarrow B = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ -1 & 2 \end{pmatrix}; \quad A = C + D = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{pmatrix}$$

Задача 2 Для решения системы

$$\begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

применяется стационарный двухсвязный итерационный метод

$$B \frac{x^{m+1} - x^m}{\tau} + Ax^m = f \quad B = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ -1 & 2 \end{pmatrix}, \tau = 1$$

- Используя т. о дост. уса. показать, что метод сх-ся
- Используя т. о неост. и дост. уса. доказать сх-ть
- Используя т. Силарского...
- Вычислить  $x^2$  где  $x^0 = 0$

$$a) B = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ -1 & 2 \end{pmatrix} \det B = 4; \quad B^{-1} = \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \quad \tau = 1$$

$$S = E - \tau B^{-1}A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 4 & -2 \\ 0 & 3 \end{pmatrix} =$$

$$= \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 & -1/2 \\ 0 & 3/4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1/2 \\ 0 & 1/4 \end{pmatrix}$$

$$\|S\|_{\infty} = 1/2 < 1 \rightarrow \text{сх-ся}$$

$$b) |S - \lambda E| = \begin{vmatrix} -\lambda & 1/2 \\ 0 & 1/4 - \lambda \end{vmatrix} = -\lambda(1/4 - \lambda) = 0 \rightarrow \begin{matrix} \lambda = 0 \\ \lambda = 1/4 \end{matrix} \quad \begin{matrix} \|S\| < 1 \\ \rightarrow \text{сх-ся} \end{matrix}$$

$$b) \text{ Проверим } A = A^T > 0: \quad \begin{matrix} \Delta_1 = 2 > 0 \\ \Delta_2 = 3 > 0 \end{matrix} \Rightarrow A > 0$$

$$\text{Смотрим } C = B - \frac{A}{2} = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ -1 & 2 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 & -1/2 \\ -1/2 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1/2 \\ -1/2 & 1 \end{pmatrix}$$

Кажется исп-ть критерий Сильвестра,  $C \neq C^T$ !

$$\text{Смотрим } C + C^T = \begin{pmatrix} 1 & 1/2 \\ -1/2 & 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 & -1/2 \\ 1/2 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix} - \text{полож. оп.}$$

$\rightarrow$  метод сх-ся

$$2) x^{k+1} = x^k - \tau B^{-1}(Ax^k - f) \quad \tau = 1$$



$$x^0 = 0$$

$$x^1 = B^{-1}f = \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 3/4 \end{pmatrix}$$

$$x^2 = x^1 - B^{-1}Ax^1 + \underbrace{B^{-1}f}_{x^1} = 2x^1 - B^{-1}Ax^1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 3/2 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 & -1/2 \\ 0 & 3/4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \\ 3/4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 3/2 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1/2 - 3/8 \\ 9/16 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 7/8 \\ 15/16 \end{pmatrix}$$

Заметим, что применить одну ф-лу сложно.

Смотрим на итерационный алгоритм:

$$\begin{cases} 2x_1^{m+1} - x_2^m = 1 \\ -x_1^{m+1} + 2x_2^{m+1} = 1 \end{cases}$$

Зная  $x^m$ , легко находим  $x^{m+1}$ :

$$\begin{cases} x_1^{m+1} = \frac{1 + x_2^m}{2} \\ x_2^{m+1} = \frac{1 + x_1^{m+1}}{2} \end{cases}$$

или так:

берём  $x^0 = 0$ : , подставляем  $m=0$

$$\begin{cases} 2x_1^1 - 0 = 1 \\ -x_1^1 + 2x_2^1 = 1 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_1^1 = 1/2 \\ x_2^1 = 3/4 \end{cases}$$

• берём  $m=1$

$$\begin{cases} 2x_1^2 - 3/4 = 1 \\ -x_1^2 + 2x_2^2 = 1 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_1^2 = 7/8 \\ x_2^2 = \frac{1 + 7/8}{2} = \frac{15}{16} \end{cases}$$

Заметим, что метод, когда в качестве  $B$  берётся  $A$  называется методом Зейделя ( $B = L + D$ )

$$x^{m+1} = x^m - (L + D)^{-1} (Ax^m - f)$$

Для метода Зейделя есть 2 теоремы о с-ти ~~итерации~~ по строкам

- Если  $A$  - матрица с диагональным преобладанием, то метод Зейделя сходится
- Если  $A = A^T > 0$ , то метод Зейделя с-ся (это выводится из теоремы Самарского)

Опр. Матр.  $A$  наз-ся матрицей с диаг. преоб. по строкам, если

$$\exists q: 0 < q < 1 \text{ и}$$

$$\sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}| < q |a_{ii}|$$

Рассмотрим задачу 2:

$$a_{11} = 2 > 1 = |a_{12}| \quad ? 2q > 1 \quad \text{цел } q \in (0,1)$$

$$a_{22} = 2 > 1 = |a_{21}| \quad ? 2q > 1$$

Можем взять  $q = 3/4$

$\Rightarrow A$  - матр. с диаг. преоб.  $\Rightarrow$  метод Зейделя с-ся

Или из теоремы Самарского:  $A = A^T > 0 \Rightarrow$

$\Rightarrow$  метод Зейделя с-ся

Задача 3 Написать метод Зейделя для

$$\begin{cases} 11x_1 + x_2 + x_3 = 3 \\ x_1 + 7x_2 + 2x_3 = 10 \\ x_1 + 2x_2 + 8x_3 = 11 \end{cases}$$

Посчитать  $x^2$  при  $x^0 = 0$

$$x^{m+1} = x^m + (L+D)^{-1}(Ax^m - f)$$

или

$$(L+D) \frac{x^{m+1} - x^m}{\tau=1} + Ax^m = f$$

$$\text{эквив: } (L+D)x^{m+1} + (A-L-D)x^m = f$$

Итерации  $(m+1)$  будут состоять из диаг. элементов и тех, что ниже

Итерации  $m$  будут состоять из ст-б диагональ

## Метод Якоби

В методе Якоби  $B = D$  (диагональные элементы матриц.  $A$ ),  $\tau = 1$

$$x^{m+1} = x^m - 1 \cdot D^{-1}(Ax^m - f)$$

$$\text{или } D \frac{x^{m+1} - x^m}{\tau = 1} + Ax^m = f$$

$$Dx^{m+1} + (A - D)x^m = f$$

Иногда  $(m+1)$  будут стоять у гласной. эн-в,  
у всех остальных будет стоять индекс  $m$

Задача 4 Написать метод Якоби для задачи 3 + найти  $x^2$  при  $x^0 = 0$

Ответ:

$$\begin{cases} 11x_1^{m+1} + x_2^m + x_3^m = 3 \\ x_1^m + 7x_2^{m+1} + 2x_3^m = 10 \\ x_1^m + 2x_2^m + 8x_3^{m+1} = 11 \end{cases}$$

Не надо применять одну формулу для вычисления  $x^k$ !

Тут есть еще формулы, простые

$$x_1^{m+1} = \frac{1}{11} (3 - x_2^m - x_3^m) \dots$$

У метода Якоби тоже есть теоремы:

- Если у матрицы  $A$  есть диаг. преобладающие по строкам, то метод сходит

- (на основе т. Самиарского):

Если  $A = A^T > 0$  и  $2D > A$ , то метод Якоби сходится

Задача 5 Для ~~заданной~~ системы  $\begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$

выписать метод простой итерации, найти оптимальный шаг-р  $\tau$

Реш-е:  $B = E$  ;  $A = A^T > 0$

$$E \frac{x^{m+1} - x^m}{\tau} + Ax^m = f$$

$$\frac{1}{\tau} x^{m+1} + (A - \frac{1}{\tau} E) x^m = f$$

$$\tau_{\text{опт}} = \frac{2}{\lambda_{\min} + \lambda_{\max}}$$

Ищем  $\lambda(A)$ :

$$\begin{vmatrix} 2-\lambda & -1 \\ -1 & 2-\lambda \end{vmatrix} = (2-\lambda)^2 - 1 = 0 \Rightarrow (2-\lambda) = \pm 1 \Rightarrow \lambda = 1 \\ \lambda = 3$$

$$\Rightarrow \tau_{\text{опт}} = \frac{1}{4} \cdot 2 = \frac{1}{2}$$

Реш-е 1) Для решения  $\begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$  применить метод Якоби

- выписать расписание ф-ны, выписать  $x^2$  где  $x^0 = 0$
- четырьмя способами г-ть сх-ты метода

2) Доказать сх-ты итерационного метода

$$\frac{x^{k+1} - x^k}{\tau} + A \frac{x^{k+1} + x^k}{2} = f,$$

примененного для решения СЛАУ  $Ax = f$  с матр  $A = A^T > 0$  и шаг-м  $\tau > 0$

3) (не обязательное)

Дать, что для матрицы 2-го порядка  $A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}$  метод

Якоби и метод Зейделя сх-ты и расх-ты одновременно.