

Часть 2. Итерационные методы решения системы линейных алгебраических уравнений

Тема 8. Итерационные методы решения линейных уравнений.	132
Итерационное уточнение “прямого метода”:	133
Одношаговый (двухслойный) итерационный метод.....	134
Стационарный одношаговый итерационный метод.....	135
Необходимое и достаточное условие сходимости.....	137
Асимптотическая скорость сходимости.	140
Тема 9. Итерационный метод Якоби.	144
Необходимое и достаточное условие сходимости метода Якоби в случае симметричной матрицы с положительной диагональю	149
Тема 10. Итерационный метод Зейделя.....	154
Необходимое и достаточное условие сходимости метода Зейделя в случае симметричной матрицы с положительной диагональю	156

	129
Тема 11. Методы релаксации.....	161
Функционал ошибки	161
Метод полной релаксации.	163
Тема 11.1. Метод неполной релаксации.	170
Метод неполной релаксации.	170
Оценка сходимости методов релаксации	175
Тема 11.2. Пример оценок сходимости методов релаксации.	184
Тема 12. Методы наискорейшего спуска и минимальных невязок.	189
Градиент функции	189
Метод наискорейшего спуска.....	192
Метод минимальных невязок	193
Тема 13. Метод простой итерации	196
Предварительные замечания	196
Метод простой итерации	198

	130
Оптимальный выбор параметра τ метода Ричардсона	199
Оценки сходимости МНС и ММН.....	201
Тема 14. Метод Ричардсона с чебышевскими параметрами.	204
Предварительные замечания	204
Двумерный метод Ричардсона.	207
m -циклический метод Ричардсона.	209
Полином Чебышева	214
Построение $S_{m,\tau}^*(\lambda)$, $S_{m,\tau}^*(0) = 1$, с чебышевским альтернансом:	216
Формулы m -циклического метода Ричардсона с чебышевскими параметрами	222
Численная неустойчивость двумерных формул метода Ричардсона.	223
Трехмерные формулы реализации метода Ричардсона.	224
Тема 15. Метод сопряженных градиентов.	228

	131
Предварительные замечания	228
Построение A –ортогонального базиса.....	232
Формулы метода сопряженных градиентов	239
Трехслойные формулы метода сопряженных градиентов	241
Тема 16. Переобусловливатель (preconditionary).....	245
Метод простой итерации с переобусловливателем.....	247
Теорема Самарского.....	251
Метод наискорейшего спуска с переобусловливателем.....	252
Метод сопряженных градиентов с переобусловливателем.....	254

Тема 8. Итерационные методы решения линейных уравнений.

Для решения системы $A\vec{x} = \vec{b}$: $\begin{cases} A \in R^{n \times n}, \det A \neq 0 \\ \vec{b} \in R^n \end{cases}$ – заданы,

$\vec{x} \in R^n$ – неизвестный вектор,

итерационный метод – это способ построения $\{\vec{x}^k \in R^n\}_{k=0}^{\infty}$:

$$\vec{x}^k = \vec{x}^k(\vec{b}, \vec{x}^0, \vec{x}^1, \dots, \vec{x}^{k-1}) \xrightarrow{k \rightarrow \infty} \vec{x}, \quad \text{т.е.} \quad \lim_{k \rightarrow \infty} \|\vec{x}^k - \vec{x}\| = 0.$$

Упражнение. Доказать, что система $A\vec{x} = \vec{b}$: $\begin{cases} A \in C^{n \times n}, \det A \neq 0 \\ \vec{b} \in C^n \end{cases}$

эквивалентна системе $\begin{bmatrix} \operatorname{Re} A & -\operatorname{Im} A \\ \operatorname{Im} A & \operatorname{Re} A \end{bmatrix} \begin{pmatrix} \operatorname{Re} \vec{x} \\ \operatorname{Im} \vec{x} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \operatorname{Re} \vec{b} \\ \operatorname{Im} \vec{b} \end{pmatrix}$ в R^{2n} .

Итерационное уточнение “прямого метода”:

систему $A\vec{x} = \vec{b}$ решаем $\vec{x} = A^{-1}\vec{b}$, где $A^{-1} \equiv (LU)^{-1}$;

$$\text{из-за ошибок округления} \left\{ \begin{array}{l} A^{-1} \approx \tilde{A}^{-1} \equiv (\tilde{L}\tilde{U})^{-1} \\ \tilde{\vec{x}} = \tilde{A}^{-1}\vec{b} \neq \vec{x} \end{array} \right\} \Rightarrow A(\underbrace{\tilde{\vec{x}}}_{\tilde{\vec{z}}} - \vec{x}) = \underbrace{A\tilde{\vec{x}} - \vec{b}}_{\tilde{\vec{r}}}$$

$$\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \tilde{\vec{z}} = A^{-1}\tilde{\vec{r}} \approx \tilde{A}^{-1}\tilde{\vec{r}} \\ \tilde{\vec{x}} - \vec{x} \approx \tilde{A}^{-1}\tilde{\vec{r}} \end{array} \right\} \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \vec{x} \approx \tilde{\vec{x}} - \tilde{A}^{-1}\tilde{\vec{r}} \\ \tilde{\vec{x}} \approx \tilde{\vec{x}} - \tilde{A}^{-1}\tilde{\vec{r}} \end{array} \right\} \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \vec{x}^0 = \tilde{A}^{-1}\vec{b} \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tilde{A}^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}) \end{array} \right.$$

$$\text{Оценка ошибки} \left\{ \begin{array}{l} A\vec{z}^0 \equiv \vec{r}^0 \\ \vec{z}^k \equiv A^{-1}\vec{r}^k \end{array} \right\} \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \|\vec{r}^0\| \leq \|A\| \cdot \|\vec{z}^0\| \\ \|\vec{z}^k\| \leq \|A^{-1}\| \cdot \|\vec{r}^k\| \end{array} \right.$$

$$\Rightarrow \frac{\|\vec{z}^k\|}{\|\vec{z}^0\|} \leq \|A\| \cdot \|A^{-1}\| \cdot \frac{\|\vec{r}^k\|}{\|\vec{r}^0\|} = \text{Cond } A \cdot \frac{\|\vec{r}^k\|}{\|\vec{r}^0\|}$$

Одношаговый (двухслойный) итерационный метод

$$\vec{x}^0 - \text{задан}, \quad \begin{cases} \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - H_k (A \vec{x}^k - \vec{b}), & H_k - \text{заданные матрицы,} \\ k = 0, 1, 2, \dots; & \det H_k \neq 0 \end{cases}$$

1. \vec{x}^k – k -тое приближение (итерация) к \vec{x} ,
2. $\vec{z}^k = \vec{x}^k - \vec{x}$ – вектор ошибки k -той итерации (приближения),
3. $\vec{r}^k = A\vec{x}^k - \vec{b} \equiv A\vec{z}^k$ – вектор невязки (residual) k -той итерации,
4. $S_k = E - H_k A$ – матрица шага для ошибки:

$$\underbrace{\vec{x}^{k+1} - \vec{x}}_{\vec{z}^{k+1}} = \underbrace{\vec{x}^k - \vec{x}}_{\vec{z}^k} - H_k \underbrace{(A\vec{x}^k - A\vec{x})}_{A\vec{z}^k} \Rightarrow \vec{z}^{k+1} = S_k \vec{z}^k,$$

5. $T_k = E - AH_k$ – матрица шага для невязки (residual):

$$\underbrace{A\vec{x}^{k+1} - \vec{b}}_{\vec{r}^{k+1}} = \underbrace{A\vec{x}^k - \vec{b}}_{\vec{r}^k} - AH_k \underbrace{(A\vec{x}^k - \vec{b})}_{\vec{r}^k} \Rightarrow \vec{r}^{k+1} = T_k \vec{r}^k.$$

6. Метод называется **сходящимся**, если $\lim_{k \rightarrow \infty} \| \vec{z}^k \| = 0 \quad \forall x^0 \in R^n$.

Стационарный одношаговый итерационный метод

$$\vec{x}^0 - \text{задан}, \quad \begin{cases} \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - H (A \vec{x}^k - \vec{b}), & H - \text{заданная матрица,} \\ k = 0, 1, 2, \dots; & \det H \neq 0 \end{cases}$$

1. $\vec{z}^k = \vec{x}^k - \vec{x}$ – вектор ошибки k -той итерации,
2. $S = E - HA$ – матрица шага для ошибки (*не зависит от k*):
 $\vec{z}^{k+1} = S \vec{z}^k,$
3. $\vec{r}^k = A\vec{x}^k - \vec{b} \equiv A\vec{z}^k$ – вектор невязки k -той итерации,
4. $T = E - AH$ – матрица шага для невязки (*не зависит от k*):
 $\vec{r}^{k+1} = T \vec{r}^k.$
5. Метод сходится, если $\begin{cases} \forall \vec{z}^0 \in R^n & \vec{z}^k = S^k \vec{z}^0 \rightarrow 0 \\ \forall \vec{r}^0 \in R^n & \vec{r}^k = T^k \vec{r}^0 \rightarrow 0 \end{cases}$

Достаточные условия сходимости.

Теорема. Если $\|S\| = \|E - HA\| < 1$,

то $\|\vec{z}^k\| \rightarrow 0$, т.е. $\vec{x}^k \rightarrow \vec{x} \quad \forall \vec{x}^0 \in R^n$.

Доказательство. $\vec{z}^k = S \vec{z}^{k-1} \Rightarrow \|\vec{z}^k\| = \|S \vec{z}^{k-1}\| \leq \|S\| \cdot \|\vec{z}^{k-1}\| \leq$
 $\leq \|S\| \cdot \|S\| \cdot \|\vec{z}^{k-2}\| \leq \dots \leq \|S\|^k \cdot \|\vec{z}^0\|$
 $\|S\|^k \rightarrow 0 \Rightarrow \|S\|^k \cdot \|\vec{z}^0\| \rightarrow 0 \Rightarrow \|\vec{z}^k\| \rightarrow 0 \Rightarrow \vec{z}^k = \vec{x}^k - \vec{x} \rightarrow 0.$
 <1

Теорема. Если $\|T\| = \|E - AH\| < 1$,

то $\|\vec{z}^k\| \rightarrow 0$, т.е. $\vec{x}^k \rightarrow \vec{x} \quad \forall \vec{x}^0 \in R^n$.

Доказательство. 1. $\vec{r}^k = T \vec{r}^{k-1} = \dots = T^k \vec{r}^0 \rightarrow 0$

2. $\vec{z}^k = A^{-1} r^k \Rightarrow \|\vec{z}^k\| = \|A^{-1} r^k\| \leq \|A^{-1}\| \cdot \|r^k\| \rightarrow 0$
 $\Rightarrow \vec{z}^k = \vec{x}^k - \vec{x} \rightarrow 0.$

Необходимое и достаточное условие сходимости.

Теорема. Стационарный итерационный метод

$$\vec{x}^0 - \text{задан}, \quad \begin{cases} \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - H(A\vec{x}^k - \vec{b}), & H - \text{заданная матрица,} \\ k = 0, 1, 2, \dots; & \det H \neq 0 \end{cases}$$

сходится $\Leftrightarrow \rho(S) < 1$,

где $S = E - HA$ – матрица шага для ошибки $\vec{z}^k = \vec{x}^k - \vec{x}$,

$\rho(S) = \max_{\lambda(S)} |\lambda(S)|$ – спектральный радиус.

Доказательство. 1. $\vec{z}^k \rightarrow 0 \quad \forall \vec{z}^0 \in R^n \stackrel{?}{\Rightarrow} \rho(S) < 1$:

Докажите: $\vec{z}^k = S^k \vec{z}^0 \rightarrow 0 \quad \forall \vec{z}^0 \in R^n \Rightarrow \vec{z}^k = S^k \vec{z}^0 \rightarrow 0 \quad \forall \vec{z}^0 \in C^n$.

Тогда $\vec{z}^k = S^k \vec{z}^0 = [\lambda(S)]^k \cdot \vec{z}^0 \rightarrow 0 \quad \forall \vec{z}^0 : S \cdot \vec{z}^0 = \lambda(S) \cdot \vec{z}^0$

$\Rightarrow [\lambda(S)]^k \rightarrow 0 \Rightarrow |\lambda(S)| < 1 \Rightarrow \rho(S) < 1$.

$$2. \rho(S) < 1 \stackrel{?}{\Rightarrow} \vec{z}^k \rightarrow 0 \quad \forall \vec{z}^0 \in R^n:$$

Заметим: $\forall \varepsilon > 0 \quad \exists Q_\varepsilon \in C^{n \times n} : (Q_\varepsilon)^{-1} S Q_\varepsilon = J_\varepsilon = \text{diag}\{J_{1,\varepsilon}, \dots, J_{m,\varepsilon}\}$

$$J_{i,\varepsilon} = \begin{bmatrix} \lambda_i & \varepsilon & & 0 \\ & \lambda_i & \ddots & \\ & & \ddots & \varepsilon \\ 0 & & & \lambda_i \end{bmatrix}, \quad \lambda_i \in Sp(S); \quad \|J_\varepsilon\|_\infty = \max_{\lambda_i \in Sp(S)} |\lambda_i| + \varepsilon = \rho(S) + \varepsilon$$

Так как $\rho(S) < 1$, то $\exists \varepsilon > 0 : \|J_\varepsilon\|_\infty = \rho(S) + \varepsilon < 1 \Rightarrow (\|J_\varepsilon\|_\infty)^k \xrightarrow{k \rightarrow \infty} 0$

Тогда

$$\vec{z}^k = S \vec{z}^{k-1} \equiv Q_\varepsilon J_\varepsilon Q_\varepsilon^{-1} \vec{z}^{k-1} = Q_\varepsilon (J_\varepsilon)^k Q_\varepsilon^{-1} \vec{z}^0$$

$$\|\vec{z}^k\|_\infty \leq \|Q_\varepsilon\|_\infty \cdot \|Q_\varepsilon^{-1}\|_\infty \cdot (\|J_\varepsilon\|_\infty)^k \cdot \|\vec{z}^0\|_\infty \xrightarrow{k \rightarrow \infty} 0,$$

т.е. метод сходится.

Теорема (о количестве итераций).

Если $\|S\| = \|E - HA\| < 1$, то оценка $\frac{\|\vec{z}^k\|}{\|\vec{z}^0\|} \leq \varepsilon$ для метода

$$\vec{x}^0 - \text{задан}, \quad \begin{cases} \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - H(A\vec{x}^k - \vec{b}), & H - \text{заданная матрица,} \\ k = 0, 1, 2, \dots; & \det H \neq 0 \end{cases}$$

достигается после $\forall k \geq k(\varepsilon) = \frac{-\ln \varepsilon}{-\ln \|S\|}$ итераций.

Доказательство. При $k \geq k(\varepsilon)$ имеем

$$\begin{aligned} \|z^k\| &= \|S^k z^0\| \leq \|S\|^k \cdot \|z^0\| \leq \\ &\leq \|S\|^{k(\varepsilon)} \cdot \|z^0\| = e^{k(\varepsilon) \cdot \ln \|S\|} \cdot \|z^0\| = \\ &= e^{\ln \varepsilon} \cdot \|z^0\| = \varepsilon \cdot \|z^0\|. \end{aligned}$$

Асимптотическая скорость сходимости.

Для итерационного метода

$$\vec{x}^0 - \text{задан}, \quad \begin{cases} \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - H (A \vec{x}^k - \vec{b}), & H - \text{заданная матрица,} \\ k = 0, 1, 2, \dots; & \det H \neq 0 \end{cases}$$

определим $d_k = \sqrt[k]{\|S^k\|}$.

$$\text{Тогда из } \frac{\|z^k\|}{\|z^0\|} \leq \|S^k\| = (d_k)^k \leq \varepsilon \Rightarrow k(\varepsilon) = \frac{-\ln \varepsilon}{-\ln d_k} \equiv \frac{-\ln \varepsilon}{-\ln \sqrt[k]{\|S^k\|}}$$

$$\text{или } \underbrace{-\ln \sqrt[k]{\|S^k\|}}_{\text{скорость}} \cdot \underbrace{k(\varepsilon)}_{\text{время}} = \underbrace{-\ln \varepsilon}_{\text{расстояние}}$$

$R_k = -\ln \sqrt[k]{\|S^k\|}$ – **средняя скорость сходимости** итерационного метода за k итераций.

Упражнение. Если $\|S\| = \|E - HA\| < 1$, то $R_k \geq -\ln \|S\|$.

$R_\infty = \lim_{k \rightarrow \infty} R_k = -\ln \left\{ \lim_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|} \right\}$ – **асимптотическая скорость**
сходимости стационарного итерационного метода.

Теорема. Если $\rho(S) = \rho(E - HA) < 1$, то $R_\infty = -\ln \rho(S)$.

Доказательство. Достаточно доказать, что $\exists \lim_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|} = \rho(S)$,

$$\text{т.е. } \underline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|} = \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|} = \rho(S).$$

$$1. \rho(S) \leq \underline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|}:$$

$$\text{так как } \rho(S) \leq \|S\| \quad \forall \|S\| = \max_{\vec{z} \neq 0} \frac{\|S \vec{z}\|}{\|\vec{z}\|} \quad \& \quad \lambda(S^k) = [\lambda(S)]^k,$$

$$\text{то } [\rho(S)]^k \leq \|S^k\| \Rightarrow \rho(S) \leq \sqrt[k]{\|S^k\|} \Rightarrow \rho(S) \leq \underline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|}.$$

$$2. \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|_\infty} \leq \rho(S):$$

знаем: $\forall \varepsilon > 0 \exists Q_\varepsilon:$

$$\|S^k \vec{z}^0\|_\infty \leq \underbrace{\|Q_\varepsilon\|_\infty \cdot \|Q_\varepsilon^{-1}\|_\infty}_{c_\varepsilon} \cdot [\rho(S) + \varepsilon]^k \cdot \|\vec{z}^0\|_\infty \quad \forall \vec{z}^0 \in C^n.$$

$$\Rightarrow \begin{cases} \|S^k\|_\infty = \max_{\vec{z} \neq 0} \frac{\|S^k \vec{z}\|_\infty}{\|\vec{z}\|_\infty} \leq c_\varepsilon \cdot [\rho(S) + \varepsilon]^k \\ \Rightarrow \sqrt[k]{\|S^k\|_\infty} \leq \sqrt[k]{c_\varepsilon} \cdot [\rho(S) + \varepsilon] \end{cases}$$

$$\Rightarrow \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|_\infty} \leq \lim_{k \rightarrow \infty} \underbrace{\sqrt[k]{c_\varepsilon}}_{\equiv 1} \cdot [\rho(S) + \varepsilon] \equiv \rho(S) + \varepsilon \quad \forall \varepsilon > 0$$

$$\Rightarrow \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|_\infty} \leq \lim_{\varepsilon \rightarrow 0} [\rho(S) + \varepsilon] = \rho(S).$$

Знаем: $\exists \beta: \forall A \in C^{n \times n} \quad \|A\| \leq \beta \cdot \|A\|_\infty \Rightarrow \|S^k\| \leq \beta \cdot \|S^k\|_\infty$

$$\Rightarrow \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|} \leq \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\beta \cdot \|S^k\|_\infty} \leq \underbrace{\lim_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\beta}}_{\equiv 1} \cdot \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|_\infty} \leq \rho(S).$$

Итак,

$$\rho(S) \leq \underline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|} \leq \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|} \leq \rho(S)$$

\Rightarrow

$$\rho(S) = \underline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|} = \overline{\lim}_{k \rightarrow \infty} \sqrt[k]{\|S^k\|} = \rho(S).$$

Замечание. Определить количество итераций, необходимое для

уменьшения начальной ошибки в $1/\varepsilon$ раз: $\frac{\|z^k\|}{\|z^0\|} \leq \varepsilon,$

в конкретной норме, зная только $R_\infty = \rho(S)$, невозможно.

Тема 9. Итерационный метод Якоби.

Система $A\vec{x} = \vec{b}$ с матрицей $A = B - C$:

$$B\vec{x} = C\vec{x} + \vec{b} \Rightarrow \begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ B\vec{x}^{k+1} = C\vec{x}^k + \vec{b}, \quad k = 0, 1, \dots \end{cases}$$

Упражнение. Доказать $\vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - B^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b})$, $S = E - B^{-1}A$

Пример.

$$\begin{cases} a_{1,1}x_1^{k+1} & = & -a_{1,2}x_2^k - a_{1,3}x_3^k + b_1 \\ & a_{2,2}x_2^{k+1} & = -a_{2,1}x_1^k - a_{2,3}x_3^k + b_2 \\ & & a_{3,3}x_3^{k+1} = -a_{3,1}x_1^k - a_{3,2}x_2^k + b_3 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} B = D \equiv \text{diag } A \\ C = D - A \\ B\vec{x}^{k+1} = C\vec{x}^k + \vec{b} \end{cases}$$

Если $D = \text{diag } A = \text{diag } \{a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}\}$, $\det D \neq 0$,

то итерационный процесс

$$\begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - D^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad k = 0, 1, \dots \end{cases}$$

– **метод Якоби** для решения системы $Ax = b$.

Упражнение. Матрица шага для ошибки $\vec{z}^{k+1} = S \vec{z}^k$:

$$S = - \begin{bmatrix} 0 & a_{1,1}^{-1}a_{1,2} & \dots & a_{1,1}^{-1}a_{1,n} \\ a_{2,2}^{-1}a_{2,1} & 0 & \dots & a_{2,2}^{-1}a_{2,n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n,n}^{-1}a_{n,1} & a_{n,n}^{-1}a_{n,2} & \dots & 0 \end{bmatrix},$$

$$\|S\|_{\infty} = \max_{1 \leq i \leq n} \frac{|a_{1,i}| + \dots + |a_{i-1,i}| + |a_{i+1,i}| + \dots + |a_{n,n}|}{|a_{i,i}|}$$

Теорема.

Если матрица A имеет диагональное преобладание по строкам:

$$|a_{i,i}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{i,j}| \quad \forall i,$$

то метод Якоби сходится к решению системы $A\vec{x} = \vec{b}$.

Доказательство. Из условий теоремы \Rightarrow

$$\frac{|a_{1,i}| + \dots + |a_{i-1,i}| + |a_{i+1,i}| + \dots + |a_{n,i}|}{|a_{i,i}|} < 1 \quad \forall i = 1, 2, \dots, n$$

\Rightarrow (см. упражнение) $\|S\|_{\infty} < 1$,

т.е. выполняется достаточное условие сходимости стационарного итерационного метода.

Упражнение. Матрица шага для невязки $\vec{r}^{k+1} = T \vec{r}^k$:

$$T = - \begin{bmatrix} 0 & a_{1,2}a_{2,2}^{-1} & \dots & a_{1,n}a_{n,n}^{-1} \\ a_{2,1}a_{1,1}^{-1} & 0 & \dots & a_{2,n}a_{n,n}^{-1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n,1}a_{1,1}^{-1} & a_{n,2}a_{2,2}^{-1} & \dots & 0 \end{bmatrix},$$

$$\|T\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \frac{|a_{1,j}| + \dots + |a_{j-1,j}| + |a_{j+1,j}| + \dots + |a_{n,j}|}{|a_{j,j}|}$$

Теорема.

Если матрица A имеет диагональное преобладание по столбцам:

$$|a_{j,j}| > \sum_{i=1, i \neq j}^n |a_{i,j}| \quad \forall j,$$

то метод Якоби сходится к решению системы $A\vec{x} = \vec{b}$.

Доказательство. Из условий теоремы \Rightarrow

$$\frac{|a_{1,j}| + \dots + |a_{j-1,j}| + |a_{j+1,j}| + \dots + |a_{n,j}|}{|a_{j,j}|} < 1 \quad \forall j = 1, 2, \dots, n$$

\Rightarrow (см. упражнение) $\|T\|_1 < 1$,

т.е. выполняется достаточное условие сходимости стационарного итерационного метода.

Замечание. $S = E - D^{-1}A = D^{-1}(E - AD^{-1})D \equiv D^{-1}TD$

$$\Rightarrow Sp(S) = Sp(T) \Rightarrow \rho(S) = \rho(T),$$

$$\text{но } \rho(T) \leq \|T\|_1 < 1 \Rightarrow \rho(S) < 1$$

– необходимое и достаточное условие сходимости стационарного итерационного метода.

Необходимое и достаточное условие сходимости метода Якоби в случае симметричной матрицы с положительной диагональю

Теорема.

Если $A = A^*$ и $D \equiv \text{diag } A = \text{diag } \{a_{1,1}, a_{2,2}, \dots, a_{n,n}\} > 0$,

то метод Якоби:

$$\begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - D^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad k = 0, 1, \dots, \end{cases}$$

сходится к решению системы $A\vec{x} = \vec{b}$

(т.е. выполняется условие сходимости: $\forall \quad |\lambda(\underbrace{E - D^{-1}A}_S)| < 1$)

\Leftrightarrow

$A > 0$ и $2D - A > 0$

(т.е. выполняются условия: $\forall \quad \lambda(A) > 0$ и $\forall \quad \lambda(2D - A) > 0$).

Доказательство.

Заметим:

$$1. D > 0 \Rightarrow \forall a_{i,i} > 0 \Rightarrow D^{1/2} = \text{diag} \{ \sqrt{a_{1,1}}, \sqrt{a_{2,2}}, \dots, \sqrt{a_{n,n}} \} > 0$$

$$2. Sp(S) = Sp(D^{1/2}SD^{-1/2}) \equiv Sp(E - D^{-1/2}AD^{-1/2})$$

$$\Rightarrow \lambda(S) = 1 - \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2})$$

$$3. A = A^* \Rightarrow D^{-1/2}AD^{-1/2} = (D^{-1/2}AD^{-1/2})^*$$

$$\Rightarrow \forall \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2}) - \text{вещественные числа}$$

$$4. \text{Из 1. - 3.} \Rightarrow \forall |\lambda(S)| < 1 \Leftrightarrow \begin{cases} -1 < 1 - \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2}) < 1 \\ \Leftrightarrow \\ 0 < \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2}) < 2 \end{cases}$$

$$\text{Итак, нужно доказать: } 0 < \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2}) < 2 \Leftrightarrow \begin{cases} A > 0 \\ 2D - A > 0 \end{cases}$$

Необходимость: $0 < \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2}) < 2 \stackrel{?}{\Rightarrow} \begin{cases} A > 0 \\ 2D - A > 0 \end{cases}$

1. $\forall \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2}) > 0 \Rightarrow D^{-1/2}AD^{-1/2} > 0$

$\Rightarrow (D^{-1/2}AD^{-1/2}\vec{y}, \vec{y})_2 > 0 \quad \forall \vec{y} \neq 0,$

но $(D^{-1/2}AD^{-1/2}\vec{y}, \vec{y})_2 \equiv (\underbrace{AD^{-1/2}\vec{y}}_{\vec{z}}, \underbrace{D^{-1/2}\vec{y}}_{\vec{z}})_2 > 0 \quad \forall \vec{z} \neq 0$

$\Rightarrow A > 0.$

2. $\forall 2 - \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2}) > 0 \Rightarrow 2E - D^{-1/2}AD^{-1/2} > 0$

$\Rightarrow (D^{-1/2}(2D - A)D^{-1/2}\vec{y}, \vec{y})_2 > 0 \quad \forall \vec{y} \neq 0,$

но $(D^{-1/2}(2D - A)D^{-1/2}\vec{y}, \vec{y})_2 \equiv ((2D - A)\underbrace{D^{-1/2}\vec{y}}_{\vec{z}}, \underbrace{D^{-1/2}\vec{y}}_{\vec{z}})_2 > 0 \quad \forall \vec{z} \neq 0$

$\Rightarrow 2D - A > 0.$

Достаточность: $\begin{cases} A > 0 \\ 2D - A > 0 \end{cases} \stackrel{?}{\Rightarrow} 0 < \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2}) < 2$

$$1. A > 0 \Rightarrow (A \begin{pmatrix} \vec{z} \\ D^{-1/2}\vec{y} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \vec{z} \\ D^{-1/2}\vec{y} \end{pmatrix})_2 \equiv (D^{-1/2}AD^{-1/2}\vec{y}, \vec{y})_2 > 0 \quad \forall \vec{z} \neq 0$$

$$\Rightarrow D^{-1/2}AD^{-1/2} > 0 \Rightarrow \forall \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2}) > 0.$$

$$2. 2D - A > 0 \Rightarrow \begin{cases} ((2D - A) \begin{pmatrix} \vec{z} \\ D^{-1/2}\vec{y} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \vec{z} \\ D^{-1/2}\vec{y} \end{pmatrix})_2 \equiv \\ \equiv ([2E - D^{-1/2}AD^{-1/2}]\vec{y}, \vec{y})_2 > 0 \quad \forall \vec{z} \neq 0 \end{cases}$$

$$\Rightarrow 2E - D^{-1/2}AD^{-1/2} > 0 \Rightarrow \forall 2 - \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2}) > 0$$

$$\Rightarrow \forall \lambda(D^{-1/2}AD^{-1/2}) < 2.$$

Упражнение. Исследуйте сходимость метода Якоби для $A\vec{x} = \vec{b}$:
вычислите $\rho(S)$, где

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0.5 & 0.5 \\ 0.5 & 1 & 0.5 \\ 0.5 & 0.5 & 1 \end{bmatrix} = A^*, \quad D = E > 0$$

Проверьте и сделайте вывод о сходимости метода Якоби:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0.5 & 0.5 \\ 0.5 & 1 & 0.5 \\ 0.5 & 0.5 & 1 \end{bmatrix}, \quad \lambda_1(A) = 2, \quad \lambda_2(A) = \lambda_3(A) = 0.5 \Rightarrow A > 0,$$

$$2D - A = \begin{bmatrix} 1 & -0.5 & -0.5 \\ -0.5 & 1 & -0.5 \\ -0.5 & -0.5 & 1 \end{bmatrix}, \quad \lambda_1(2D - A) = 0 \Rightarrow 2D - A \not> 0.$$

Тема 10. Итерационный метод Зейделя.

Матрицу системы $A\vec{x} = \vec{b}$ представим в виде $A = -L + D - R$, где

$$D = \text{diag } A = \text{diag} \{a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}\},$$

$$L = - \begin{bmatrix} 0 & & & & \\ a_{21} & 0 & & & \\ \ddots & \ddots & \ddots & & \\ \ddots & \ddots & \ddots & 0 & \\ a_{n1} & \ddots & \ddots & a_{n,n-1} & 0 \end{bmatrix}, \quad R = - \begin{bmatrix} 0 & a_{12} & \ddots & \ddots & a_{1n} \\ 0 & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots \\ 0 & & 0 & a_{n-1,n} & \\ & & & 0 & \end{bmatrix},$$

тогда $B = D - L$, $C = R$:

$$B\vec{x} = C\vec{x} + \vec{b} \Rightarrow \begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ (D - L)\vec{x}^{k+1} = R\vec{x}^k + \vec{b}, \quad k = 0, 1, \dots \end{cases}$$

Пример.

$$\begin{cases} a_{1,1}x_1^{k+1} & = -a_{1,2}x_2^k - a_{1,3}x_3^k + b_1 \\ a_{2,1}x_1^{k+1} + a_{2,2}x_2^{k+1} & = -a_{2,3}x_3^k + b_2 \\ a_{3,1}x_1^{k+1} + a_{3,2}x_2^{k+1} + a_{3,3}x_3^{k+1} & = b_3 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} A = -L + D - R \\ B = D - L, C = R \\ B\vec{x}^{k+1} = C\vec{x}^k + \vec{b} \end{cases}$$

Определение:

Если $D = \text{diag } A = \text{diag } \{a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}\}$, $\det D \neq 0$,

то итерационный процесс

$$\begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - (D - L)^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad k = 0, 1, \dots \end{cases}$$

– метод Зейделя (Гаусса-Зейделя) для решения системы $Ax = b$.

Упражнение. $S = E - (D - L)^{-1}A = E - (A + R)^{-1}A = (A + R)^{-1}R$.

Необходимое и достаточное условие сходимости метода Зейделя в случае симметричной матрицы с положительной диагональю

Теорема.

Если $A = A^*$ & $D > 0$,

то метод Зейделя:

$$\begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - (D - L)^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad k = 0, 1, \dots \end{cases}$$

сходится к решению системы $A\vec{x} = \vec{b}$

(т.е. выполняется условие сходимости: $\forall \underbrace{|\lambda(E - (D - L)^{-1}A)|}_S < 1$)

\Leftrightarrow

$A > 0$ (т.е. выполняется условие: $\forall \lambda(A) > 0$).

Доказательство.

Необходимость: $\forall \underbrace{|\lambda(E - (D - L)^{-1}A)|}_S < 1 \stackrel{?}{\Rightarrow} \forall \lambda(A) > 0$.

1. Предположим, что $\lambda_{\min}(A) < 0$

$$\Rightarrow \exists \vec{z}^0 \neq 0: \begin{cases} A\vec{z}^0 = \lambda_{\min}(A) \cdot \vec{z}^0 \\ (A\vec{z}^0, \vec{z}^0)_2 = \lambda_{\min}(A) \cdot (\vec{z}^0, \vec{z}^0)_2 < 0 \end{cases}$$

2. Вычислим $\vec{z}^1 = \underbrace{(E - [D - L]^{-1}A)}_S \vec{z}^0 \equiv \underbrace{(E - [A + R]^{-1}A)}_{\vec{y}^0} \vec{z}^0$ и

$$\begin{aligned} (A\vec{z}^1, \vec{z}^1)_2 &= (A\vec{z}^0 - A\vec{y}^0, \vec{z}^0 - \vec{y}^0)_2 = (A\vec{z}^0, \vec{z}^0)_2 - \\ &\quad - (A\vec{z}^0, \vec{y}^0)_2 - (A\vec{y}^0, \vec{z}^0)_2 + (A\vec{y}^0, \vec{y}^0)_2 = \\ &\quad \underbrace{(A+R)^{-1}A\vec{y}^0}_{(A+R)^{-1}A\vec{y}^0} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= (A\vec{z}^0, \vec{z}^0)_2 - ((A+R)\vec{y}^0, \vec{y}^0)_2 - (\vec{y}^0, (A+R)\vec{y}^0)_2 + (A\vec{y}^0, \vec{y}^0)_2 = \\
&= (A\vec{z}^0, \vec{z}^0)_2 - ((A+R)\vec{y}^0, \vec{y}^0)_2 - (\vec{y}^0, (A+R)\vec{y}^0)_2 + (A\vec{y}^0, \vec{y}^0)_2 = \\
&\equiv (A\vec{z}^0, \vec{z}^0)_2 - \underbrace{([(A+R) + (A+R)^* - A]\vec{y}^0, \vec{y}^0)_2}_{(D-L)+(D-R)-(D-L-R)} = \\
&= (A\vec{z}^0, \vec{z}^0)_2 - (D\vec{y}^0, \vec{y}^0)_2 < (A\vec{z}^0, \vec{z}^0)_2 = \lambda_{\min}(A) \cdot (\vec{z}^0, \vec{z}^0)_2 < 0
\end{aligned}$$

$$3. \text{ Из } 2. \Rightarrow (A\vec{z}^{k+1}, \vec{z}^{k+1})_2 < (A\vec{z}^k, \vec{z}^k)_2 < \dots < (A\vec{z}^0, \vec{z}^0)_2 = \text{const} < 0$$

$$4. \text{ Из } 3. \Rightarrow \vec{z}^k \not\rightarrow 0 \Rightarrow \lambda_{\min}(A) > 0 \text{ \& } A > 0.$$

Необходимость утверждения теоремы доказана.

Замечание: в методе Зейделя

$$(A\vec{z}^{k+1}, \vec{z}^{k+1}) < (A\vec{z}^k, \vec{z}^k), \quad \forall \vec{z}^k \neq 0.$$

Достаточность. $A = A^* > 0 \stackrel{?}{\Rightarrow} \rho(S) = \rho([A + R]^{-1}R) < 1.$

$$1. \lambda(S) \in \mathbb{C} \quad \& \quad \{\vec{\varphi} \in \mathbb{C}^n \quad \& \quad \|\vec{\varphi}\|_2 = 1\}: \quad S\vec{\varphi} = \lambda(S) \cdot \vec{\varphi}$$

$$\Rightarrow R\vec{\varphi} = \lambda(S) \cdot (A + R)\vec{\varphi}$$

$$\Rightarrow \underbrace{(R\vec{\varphi}, \vec{\varphi})_2}_{r + \underline{i} \cdot \mu} = \lambda(S) \cdot \left[\underbrace{(A\vec{\varphi}, \vec{\varphi})_2}_{a \geq \lambda_{\min}(A) > 0} + \underbrace{(R\vec{\varphi}, \vec{\varphi})_2}_{r + \underline{i} \cdot \mu} \right]$$

$$2. \Rightarrow |\lambda(S)|^2 = \left| \frac{r + \underline{i} \cdot \mu}{(a + r) + \underline{i} \cdot \mu} \right|^2 = \frac{r^2 + \mu^2}{a(a + 2r) + r^2 + \mu^2}$$

$$3. a \geq \lambda_{\min}(A) > 0, \quad a + 2r = \begin{cases} \underbrace{(A\vec{\varphi}, \vec{\varphi})} + \underbrace{2 \cdot \operatorname{Re}(R\vec{\varphi}, \vec{\varphi})}_{(R^T \vec{\varphi}, \vec{\varphi}) + (R\vec{\varphi}, \vec{\varphi})} = \\ a = (D\vec{\varphi}, \vec{\varphi}) - (R^T \vec{\varphi}, \vec{\varphi}) - (R\vec{\varphi}, \vec{\varphi}) \\ = (D\vec{\varphi}, \vec{\varphi}) \geq \lambda_{\min}(A) > 0 \end{cases}$$

$$4. \Rightarrow |\lambda(S)|^2 = \frac{r^2 + \mu^2}{a(a + 2r) + r^2 + \mu^2} \leq \frac{r^2 + \mu^2}{\lambda_{\min}^2(A) + r^2 + \mu^2} < 1.$$

Замечание.

$$\text{Так как } 0 \leq x \equiv r^2 + \mu^2 = |(R\vec{\varphi}, \vec{\varphi})|^2 \leq \|R\|_2^2 \cdot \|\vec{\varphi}\|_2^2 = \|R\|_2^2 \equiv \rho(R^*R) \\ = 1$$

то

$$|\lambda(S)|^2 \leq \frac{x}{\lambda_{\min}^2(A) + x} \leq \max_{0 \leq x \leq \rho(R^*R)} \frac{x}{\lambda_{\min}^2(A) + x} = \frac{\rho(R^*R)}{\lambda_{\min}^2(A) + \rho(R^*R)},$$

$$\text{т.е. } \rho(S) \leq \sqrt{\frac{\rho(R^*R)}{\lambda_{\min}^2(A) + \rho(R^*R)}} < 1$$

Тема 11. Методы релаксации.

Функционал ошибки

Теорема (о строгом убывании функционала ошибки).

Если: $A\vec{x} = \vec{b}$ ($\det A \neq 0$)

$\{\vec{x}^k\}_{k=0}^{\infty}$ – приближения к \vec{x} :

$$1. \vec{z}^{k+1} \equiv \vec{x}^{k+1} - \vec{x} = S(\vec{z}^k) \quad \forall \vec{z}^k \neq 0$$

где $S: R^n \rightarrow R^n$ – оператор шага для ошибки:

$$\vec{y}^k \neq 0 \rightarrow \vec{y} \neq 0 \quad \Rightarrow \quad S(\vec{y}^k) \rightarrow S(\vec{y});$$

$$2. f_{\vec{x}}(\vec{x}^{k+1}) < f_{\vec{x}}(\vec{x}^k) \quad \forall \vec{x}^k \neq \vec{x}$$

где $f_{\vec{x}}(\vec{x}^k) \equiv \|\vec{z}^k\|$, $\vec{z}^k = \vec{x}^k - \vec{x}$ – **функционал ошибки**;

то $\|\vec{z}^k\| \rightarrow 0$, т.е. $\vec{x}^k \rightarrow \vec{x}$.

Замечание: напомним, что в методе Зейделя

$$(A\vec{z}^{k+1}, \vec{z}^{k+1}) < (A\vec{z}^k, \vec{z}^k), \quad \forall \vec{z}^k \neq 0 \text{ (сравните с условием 2.)}.$$

Доказательство теоремы.

1. Пусть $\forall \vec{z}^k \neq 0$ (если $\vec{z}^m = 0 \Rightarrow \vec{x}^m = \vec{x}$ – систему решили).
2. Из условия 2. $\Rightarrow 0 < \dots < \|\vec{z}\|^{k+1} < \|\vec{z}\|^{k+1} < \dots < \|\vec{z}\|^0$
 $\Rightarrow \exists \lim_{k \rightarrow \infty} \|\vec{z}^k\| = \alpha \geq 0$.

Если $\alpha = 0$, то теорема доказана.

3. Предположим $\lim_{k \rightarrow \infty} \|\vec{z}^k\| = \alpha > 0$.

- $\forall \|\vec{z}^k\| < \|\vec{z}^0\| = \text{const} \Rightarrow \begin{cases} \exists \vec{z}^{k_m} \neq 0 \rightarrow \vec{z} \\ \|\vec{z}\| = \alpha > 0 \end{cases}$
- \Rightarrow (и из 1.) $\Rightarrow \begin{cases} S(\vec{z}^{k_m}) \rightarrow S(\vec{z}) \\ \alpha < \|\vec{z}^{k_m+1}\| = \|S(\vec{z}^{k_m})\| \rightarrow \|S(\vec{z})\| < \alpha \end{cases}$
- $\Rightarrow \alpha < \alpha$ – противоречие. $\Rightarrow \lim_{k \rightarrow \infty} \|\vec{z}^k\| = \alpha = 0 \Rightarrow \vec{x}^k \rightarrow \vec{x}$.

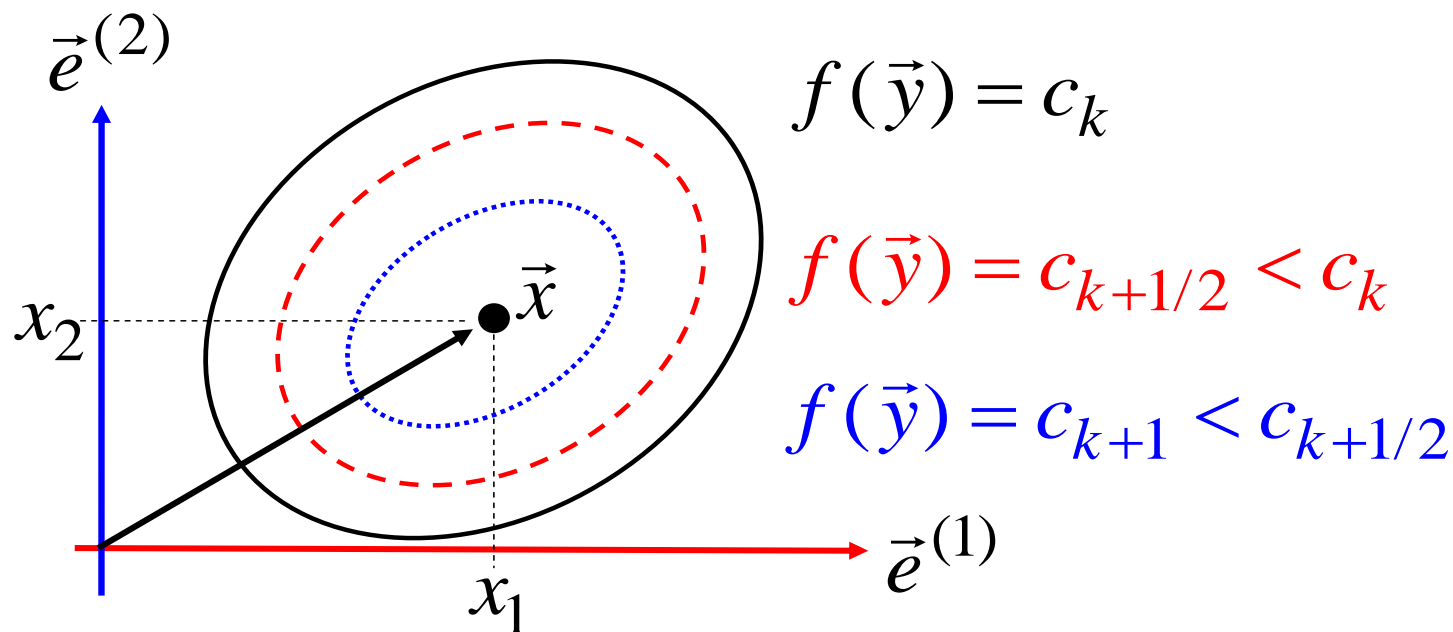
Метод полной релаксации.

В R^n задана $A\vec{x} = \vec{b}$ с $A = A^* \equiv A^T > 0$.

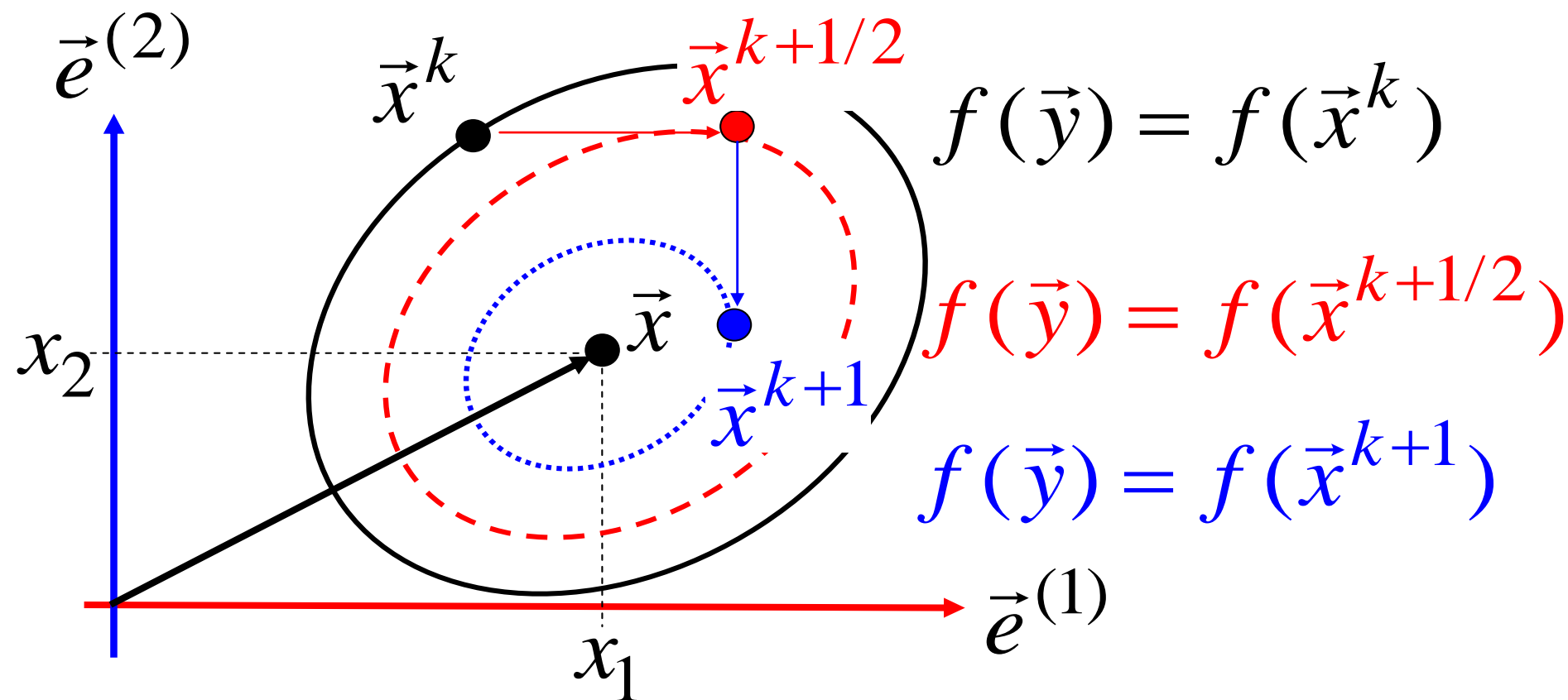
Зададим в R^n : 1. $(\vec{x}, \vec{y})_A \equiv (A\vec{x}, \vec{y}) \quad \forall \vec{x}, \vec{y} \in R^n$ – скалярное произведение,

2. $\|\vec{x}\|_A = \sqrt{(\vec{x}, \vec{x})_A} \quad \forall \vec{x} \in R^n$ – норма,

3. $f_{\vec{x}}(\vec{y}) \equiv \|\vec{y} - \vec{x}\|_A \quad \forall \vec{y} \in R^n$ – **функционал ошибки:**
 \vec{z}



Для заданного \vec{x}^k построим \vec{x}^{k+1} за n шагов:



$$\left\{ \begin{array}{l} \vec{x}^{k+1/n} = \vec{x}^k - \alpha_{k,1} \cdot \vec{e}^{(1)} \\ \dots \\ \vec{x}^{k+i/n} = \vec{x}^{k+(i-1)/n} - \alpha_{k,i} \cdot \vec{e}^{(i)} \\ \dots \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^{k+(n-1)/n} - \alpha_{k,n} \cdot \vec{e}^{(n)} \end{array} \right. \quad \left. \begin{array}{l} \alpha_{k,1} : \|\vec{z}^{k+1/n}\|_A \leq \|\vec{z}^k - \alpha \cdot \vec{e}^{(1)}\|_A \quad \forall \alpha \\ \dots \\ \alpha_{k,i} : \|\vec{z}^{k+i/n}\|_A \leq \|\vec{z}^{k+(i-1)/n} - \alpha \cdot \vec{e}^{(i)}\|_A \quad \forall \alpha \\ \dots \\ \alpha_{k,n} : \|\vec{z}^{k+1}\|_A \leq \|\vec{z}^{k+(n-1)/n} - \alpha \cdot \vec{e}^{(n)}\|_A \quad \forall \alpha \end{array} \right.$$

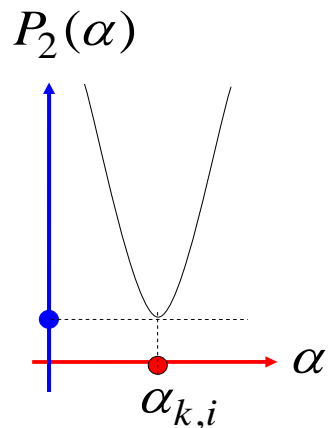
где $\vec{e}^{(i)}$ – орт в R^n , $\vec{z}^{k+i/n} = \vec{x}^{k+i/n} - \vec{x}$.

Упражнение 1. Решить задачу

$$\alpha_{k,i} : \|\vec{z}^{k+i/n}\|_A \leq \|\vec{z}^{k+(i-1)/n} - \alpha \cdot \vec{e}^{(i)}\|_A \quad \forall \alpha \in R$$

Решение.

$$\begin{aligned} \|\vec{z}^{k+(i-1)/n} - \alpha \cdot \vec{e}^{(i)}\|_A^2 &= (A[\vec{z}^{k+(i-1)/n} - \alpha \cdot \vec{e}^{(i)}], \vec{z}^{k+(i-1)/n} - \alpha \cdot \vec{e}^{(i)}) = \\ &= (A\vec{z}^{k+(i-1)/n}, \vec{z}^{k+(i-1)/n}) - \alpha \cdot (\underbrace{A\vec{z}^{k+(i-1)/n}}_{\vec{r}^{k+(i-1)/n}}, \vec{e}^{(i)}) - \alpha \cdot (A\vec{e}^{(i)}, \vec{z}^{k+(i-1)/n}) + \\ &+ \alpha^2 \cdot (\underbrace{A\vec{e}^{(i)}, \vec{e}^{(i)}}_{a_{i,i} > 0}) \equiv \text{const}^{k+(i-1)/n} - 2\alpha \cdot (\vec{r}^{k+(i-1)/n}, \vec{e}^{(i)}) + \alpha^2 \cdot a_{i,i} \equiv P_2(\alpha) \end{aligned}$$



$$\Rightarrow \begin{cases} \min_{\alpha} P_2(\alpha) = P_2(\alpha_{k,i}) \\ \frac{d}{d\alpha} P_2(\alpha_{k,i}) = -2 \cdot (\vec{r}^{k+(i-1)/n}, \vec{e}^{(i)}) + 2\alpha_{k,i} \cdot a_{i,i} = 0 \\ \alpha_{k,i} = (a_{i,i})^{-1} \cdot (\vec{r}^{k+(i-1)/n}, \vec{e}^{(i)}) \end{cases}$$

Упражнение 2. Доказать:

$$\begin{aligned} \|\vec{z}^{k+i/n}\|_A^2 &= \|\vec{z}^{k+(i-1)/n}\|_A^2 - (a_{i,i})^{-1} \cdot (\vec{r}^{k+(i-1)/n}, \vec{e}^{(i)})^2 < \\ &< \|\vec{z}^{k+(i-1)/n}\|_A^2, \text{ если } (\vec{r}^{k+(i-1)/n})_i \neq 0 \end{aligned}$$

Упражнение 3. Доказать:

$$\|\vec{z}^{k+1}\|_A^2 < \|\vec{z}^k\|_A^2, \text{ если } \vec{r}^k \equiv A\vec{z}^k \neq 0$$

Упражнение 4. Проверить: $\vec{x}^{k+i/n} = \vec{x}^{k+(i-1)/n} - (a_{i,i})^{-1} \cdot (\vec{r}^{k+(i-1)/n})_i \cdot \vec{e}^{(i)}$:

$$\vec{x}^{k+i/n} \equiv \begin{pmatrix} x_1^{k+1} \\ \vdots \\ x_{i-1}^{k+1} \\ x_i^{k+1} \\ x_{i+1}^k \\ \vdots \\ x_n^k \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1^{k+1} \\ \vdots \\ x_{i-1}^{k+1} \\ x_i^k \\ x_{i+1}^k \\ \vdots \\ x_n^k \end{pmatrix} - (a_{i,i})^{-1} \cdot (\vec{r}^{k+(i-1)/n})_i \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

Упражнение 5. Проверить:

$$(\vec{r}^{k+(i-1)/n})_i = a_{i,1}x_1^{k+1} + \dots + a_{i,i-1}x_{i-1}^{k+1} + a_{i,i}x_i^k + \dots + a_{i,n}x_n^k - b_i$$

Упражнение 6. Доказать ($A = -L + D - R$):

$$\begin{cases} x_i^{k+1} = x_i^k - (a_{ii})^{-1} \left[\underbrace{a_{i,1}x_1^{k+1} + \dots + a_{i,i-1}x_{i-1}^{k+1}}_{[-L\vec{x}^{k+1}]_i} + \underbrace{a_{i,i}x_i^k + \dots + a_{i,n}x_n^k}_{[(D-R)\vec{x}^k]_i} - b_i \right], \\ i = 1, 2, \dots, n, \end{cases}$$

Упражнение 7. Доказать ($A = -L + D - R$):

$$\begin{aligned} \vec{x}^{k+1} &= \vec{x}^k - D^{-1}(-L\vec{x}^{k+1} + (D - R)\vec{x}^k - \vec{b}) \equiv \\ &\equiv \vec{x}^k - (D - L)^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}) \end{aligned}$$

$\Rightarrow S = E - (D - L)^{-1}A$ – непрерывный оператор:

$$\vec{z}^{k+1} = S(\vec{z}^k)$$

Из упражнений 1. – 7. \Rightarrow

Теорема. Последовательность $\{\vec{x}^k\}_{k=0}^{\infty}$ метода полной релаксации для решения $A\vec{x} = \vec{b}$ ($A = -L + D - R = A^* > 0$):

$$\begin{cases} \vec{x}^0 \in R^n - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - (D - L)^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}) \end{cases}$$

сходится к \vec{x} .

Доказательство. Из упражнений 1. – 7. \Rightarrow

$$\begin{cases} \vec{z}^{k+1} \equiv \vec{x}^{k+1} - \vec{x} = \left[\underbrace{E - (D - L)^{-1} A}_S \right] \vec{z}^k \equiv S \vec{z}^k \\ f_{\vec{x}}(\vec{x}^{k+1}) \equiv \|\vec{z}^{k+1}\|_A < \|\vec{z}^k\|_A \equiv f_{\vec{x}}(\vec{x}^k) \end{cases}$$

\Rightarrow (см. теорема о строгом убывании функционала ошибки)

$$\|\vec{z}^k\|_A \rightarrow 0 \Rightarrow \vec{x}^k \rightarrow \vec{x}.$$

Тема 11.1. Метод неполной релаксации.

Метод неполной релаксации.

В формулы метода полной релаксации (для $A\vec{x} = \vec{b}$ с $A = A^* \equiv A^T > 0$) добавим параметр ω :

$$\left\{ \begin{array}{l} \vec{x}^{k+1/n} = \vec{x}^k - \omega \cdot \alpha_{k,1} \cdot \vec{e}^{(1)} \\ \dots \\ \vec{x}^{k+i/n} = \vec{x}^{k+(i-1)/n} - \omega \cdot \alpha_{k,i} \cdot \vec{e}^{(i)} \\ \dots \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^{k+(n-1)/n} - \omega \cdot \alpha_{k,n} \cdot \vec{e}^{(n)} \end{array} \right. \quad \left\{ \begin{array}{l} \alpha_{k,1} = (a_{1,1})^{-1} \cdot (\vec{r}^k, \vec{e}^{(1)}) \\ \dots \\ \alpha_{k,i} = (a_{i,i})^{-1} \cdot (\vec{r}^{k+(i-1)/n}, \vec{e}^{(i)}) \\ \dots \\ \alpha_{k,n} = (a_{n,n})^{-1} \cdot (\vec{r}^{k+(n-1)/n}, \vec{e}^{(n)}) \end{array} \right.$$

где $\vec{e}^{(i)}$ – орт в R^n , $\vec{z}^{k+i/n} = \vec{x}^{k+i/n} - \vec{x}$.

Упражнение 1. $\|\vec{z}^{k+i/n}\|_A^2 = \|\vec{z}^{k+(i-1)/n}\|_A^2 - \omega(2-\omega) \frac{(\vec{r}^{k+(i-1)/n}, \vec{e}^{(i)})^2}{a_{i,i}}$

Доказательство. $\vec{x}^{k+i/n} = \vec{x}^{k+(i-1)/n} - \omega \cdot \alpha_{k,i} \cdot \vec{e}^{(i)}; \alpha_{k,i} = \frac{(\vec{r}^{k+(i-1)/n}, \vec{e}^{(i)})}{a_{i,i}}$

$$\Rightarrow \left\{ \begin{aligned} \|\vec{z}^{k+i/n}\|_A^2 &= (A[\vec{z}^{k+(i-1)/n} - \omega \cdot \alpha_{k,i} \cdot \vec{e}^{(i)}], \vec{z}^{k+(i-1)/n} - \omega \cdot \alpha_{k,i} \cdot \vec{e}^{(i)}) = \\ &= \underbrace{(A\vec{z}^{k+(i-1)/n}, \vec{z}^{k+(i-1)/n})}_{\|\vec{z}^{k+(i-1)/n}\|_A^2} - \omega \cdot \alpha_{k,i} \cdot \underbrace{(A\vec{z}^{k+(i-1)/n}, \vec{e}^{(i)})}_{\vec{r}^{k+(i-1)/n}} - \\ &\quad - \omega \cdot \alpha_{k,i} \cdot \underbrace{(A\vec{e}^{(i)}, \vec{z}^{k+(i-1)/n})}_{(\vec{e}^{(i)}, A\vec{z}^{k+(i-1)/n})} + [\omega \cdot \alpha_{k,i}]^2 \cdot \underbrace{(A\vec{e}^{(i)}, \vec{e}^{(i)})}_{a_{i,i}} = \\ &= \|\vec{z}^{k+(i-1)/n}\|_A^2 - 2\omega \frac{(\vec{r}^{k+(i-1)/n}, \vec{e}^{(i)})^2}{a_{i,i}} + \omega^2 \frac{(\vec{r}^{k+(i-1)/n}, \vec{e}^{(i)})^2}{a_{i,i}} \end{aligned} \right.$$

Упражнение 2. Доказать:

$$\forall \omega \in (0, 2) \quad \|\vec{z}^{k+1}\|_A^2 < \|\vec{z}^k\|_A^2, \text{ если } \vec{r}^k \equiv A\vec{z}^k \neq 0$$

Упражнение 3. Проверить:

$$\vec{x}^{k+i/n} = \vec{x}^{k+(i-1)/n} - \omega \cdot (a_{i,i})^{-1} \cdot (\vec{r}^{k+(i-1)/n})_i \cdot \vec{e}^{(i)}:$$

$$\vec{x}^{k+i/n} \equiv \begin{pmatrix} x_1^{k+1} \\ \vdots \\ x_{i-1}^{k+1} \\ x_i^{k+1} \\ x_{i+1}^k \\ \vdots \\ x_n^k \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1^{k+1} \\ \vdots \\ x_{i-1}^{k+1} \\ x_i^k \\ x_{i+1}^k \\ \vdots \\ x_n^k \end{pmatrix} - \omega \cdot (a_{i,i})^{-1} \cdot (\vec{r}^{k+(i-1)/n})_i \cdot \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

Упражнение 4. Проверить:

$$(\vec{r}^{k+(i-1)/n})_i = a_{i,1}x_1^{k+1} + \dots + a_{i,i-1}x_{i-1}^{k+1} + a_{i,i}x_i^k + \dots + a_{i,n}x_n^k - b_i$$

Упражнение 5. Доказать ($A = -L + D - R$):

$$\begin{cases} x_i^{k+1} = x_i^k - \omega(a_{ii})^{-1} \left[\underbrace{a_{i,1}x_1^{k+1} + \dots + a_{i,i-1}x_{i-1}^{k+1}}_{[-L\vec{x}^{k+1}]_i} + \underbrace{a_{i,i}x_i^k + \dots + a_{i,n}x_n^k}_{[(D-R)\vec{x}^k]_i} - b_i \right], \\ i = 1, 2, \dots, n, \end{cases}$$

Упражнение 6. Доказать ($A = -L + D - R$):

$$\vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \omega D^{-1}(-L\vec{x}^{k+1} + (D - R)\vec{x}^k - \vec{b}) \equiv$$

$$\equiv \vec{x}^k - \omega(D - \omega L)^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b})$$

$$\Rightarrow S = E - \omega(D - \omega L)^{-1}A - \text{непрерывный оператор:}$$

$$\vec{z}^{k+1} = S(\vec{z}^k)$$

Из упражнений 1. – 6. \Rightarrow

Теорема. Последовательность $\{\vec{x}^k\}_{k=0}^{\infty}$ метода неполной релаксации для решения $A\vec{x} = \vec{b}$ ($A = -L + D - R = A^* > 0$):

$$\begin{cases} \vec{x}^0 \in R^n - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \omega(D - \omega L)^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}) \end{cases}$$

сходится к \vec{x} при $\forall \omega \in (0, 2)$.

Доказательство. Из упражнений 1. – 6. \Rightarrow

$$\begin{cases} \vec{z}^{k+1} \equiv \vec{x}^{k+1} - \vec{x} = [\underbrace{E - \omega(D - \omega L)^{-1} A}_{S - \text{непрерывный оператор}}] \vec{z}^k \equiv S \vec{z}^k \\ f_{\vec{x}}(\vec{x}^{k+1}) \equiv \| \vec{z}^{k+1} \|_A < \| \vec{z}^k \|_A \equiv f_{\vec{x}}(\vec{x}^k) \end{cases}$$

\Rightarrow (см. теорема о строгом убывании функционала ошибки)

$$\| \vec{z}^k \|_A \rightarrow 0 \Rightarrow \vec{x}^k \rightarrow \vec{x}.$$

Оценка сходимости методов релаксации

Предварительные замечания

Итак, $A = -L + D - R = A^T \equiv A^* > 0$,

$$\left. \begin{array}{l} \vec{x}^0 \in R^n, \quad \omega \in (0, 2) \text{ заданы,} \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \omega(D - \omega L)^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}) \end{array} \right\} \& \left\{ \begin{array}{l} \|\vec{z}^{k+1}\|_A^2 < \|\vec{z}^k\|_A^2 \neq 0 \\ k = 0, 1, \dots \end{array} \right.$$

$$A = (-L + 0.5 \cdot D) + (0.5 \cdot D - R) \equiv R_1 + R_1^*:$$

$$(A\vec{y}, \vec{y}) = 2 \cdot (R_1\vec{y}, \vec{y}) > 0 \quad \forall \vec{y} \in R^n \Rightarrow R_1 > 0 \text{ в } R^n.$$

$$D - \omega L = (1 - 0.5\omega)D + \omega(0.5 \cdot D - L) = (1 - 0.5\omega)D + \omega R_1 =$$

$$= (1 - 0.5\omega)\left(D + \frac{\omega}{(1 - 0.5\omega)} R_1\right) \equiv \frac{\omega}{\tau} (D + \tau \cdot R_1) \equiv \frac{\omega}{\tau} B > 0 \text{ в } R^n,$$

$$\text{где } \tau = \frac{\omega}{1 - 0.5\omega} \in (0, \infty) \text{ при } \omega \in (0, 2).$$

Тогда метод релаксации может быть переписан в виде

$$\vec{x}^0 \in R^n \text{ задан,}$$

$$\vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau \cdot B^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad B = D + \tau \cdot R_1 > 0 \quad \forall \tau > 0,$$

$$k = 0, 1, \dots$$

и он сходится при любом $\tau > 0$.

Очевидно, что

$$\vec{z}^{k+1} = [E - \tau \cdot B^{-1}A]\vec{z}^k \equiv S\vec{z}^k$$

Замечание. Мы знаем, что для любого вектора $z \neq 0$

$$\|S\vec{z}\|_A < \|\vec{z}\|_A \Rightarrow \|S\|_A = \sup_{\|\vec{z}\|_A=1} \|S\vec{z}\|_A = \|S\vec{z}_{\text{sup}}\|_A < 1.$$

Здесь мы применили теорему о достижении максимума непрерывной функции на сфере конечномерного пространства.

Оценим $\|S\|_A^2 = \max_{\vec{z} \neq 0} \frac{(AS\vec{z}, S\vec{z})}{(A\vec{z}, \vec{z})}$: $S = E - \tau B^{-1}A \Rightarrow$

$$\|S\|_A^2 = \max_{\vec{z} \neq 0} \left[1 - 2\tau \frac{(B^{-1}A\vec{z}, A\vec{z})}{(A\vec{z}, \vec{z})} + \tau^2 \frac{(AB^{-1}A\vec{z}, B^{-1}A\vec{z})}{(A\vec{z}, \vec{z})} \right].$$

Так как

$$(A \underbrace{B^{-1}A\vec{z}}_{\vec{y}}, \underbrace{B^{-1}A\vec{z}}_{\vec{y}}) = 2(R_1 \vec{y}, \vec{y}) \equiv 2\tau^{-1}([B - D]\vec{y}, \vec{y}) =$$

$$= 2\tau^{-1} \underbrace{(B\vec{y}, \vec{y})}_{=(\vec{y}, B\vec{y})} - 2\tau^{-1}(D\vec{y}, \vec{y}) =$$

$$= 2\tau^{-1}(B^{-1}A\vec{z}, A\vec{z}) - 2\tau^{-1}(DB^{-1}A\vec{z}, B^{-1}A\vec{z})$$

$$\text{то } \|S\|_A^2 \equiv \max_{\vec{z} \neq 0} \left[1 - 2\tau \frac{(DB^{-1}A\vec{z}, B^{-1}A\vec{z})}{(A\vec{z}, \vec{z})} \right] = 1 - 2\tau \cdot \min_{\vec{z} \neq 0} \frac{(DB^{-1}A\vec{z}, B^{-1}A\vec{z})}{(A\vec{z}, \vec{z})}$$

$$\text{Итак, } \|S\|_A^2 = 1 - 2\tau \cdot \underbrace{\min_{\vec{z} \in R^n: \vec{z} \neq 0} \frac{(DB^{-1}A\vec{z}, B^{-1}A\vec{z})}{(A\vec{z}, \vec{z})}}_{\gamma(\tau)}, \quad \begin{cases} A = A^T > 0 \text{ in } R^n \\ D = \text{diag } A > 0 \\ B = D + \tau \cdot R_1 > 0 \end{cases}$$

Упражнение 1.

$$\gamma(\tau) \equiv \min_{\vec{z} \in R^n: \vec{z} \neq 0} \frac{(DB^{-1}A\vec{z}, B^{-1}A\vec{z})}{(A\vec{z}, \vec{z})} = \lambda_{\min}(A^{1/2}(B^{-1})^T DB^{-1}A^{1/2})$$

Доказательство.

$$\begin{aligned} 1. \quad A = A^T > 0 \text{ in } R^n &\Rightarrow A = Q\Lambda Q^T, \Lambda = \text{diag}\{\lambda_1(A), \dots, \lambda_n(A)\} > 0 \Rightarrow \\ \exists \quad A^{1/2} = Q\Lambda^{1/2}Q^T = (A^{1/2})^T > 0, \Lambda^{1/2} &= \text{diag}\{\sqrt{\lambda_1(A)}, \dots, \sqrt{\lambda_n(A)}\} > 0 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \gamma(\tau) = \min_{\vec{z} \neq 0} \frac{(DB^{-1}A\vec{z}, B^{-1}A\vec{z})}{(A\vec{z}, \vec{z})} = \min_{\vec{y} = A^{1/2}\vec{z} \neq 0} \frac{(DB^{-1}A^{1/2}\vec{y}, B^{-1}A^{1/2}\vec{y})}{(\vec{y}, \vec{y})}$$

$$2. \gamma(\tau) = \lambda_{\min}(C) = \min_{\vec{y} \neq 0} \frac{(C\vec{y}, \vec{y})}{(\vec{y}, \vec{y})}, \quad C = A^{1/2}(B^{-1})^T DB^{-1}A^{1/2}:$$

$$C = A^{1/2}(B^{-1})^T DB^{-1}A^{1/2} = C^T > 0$$

$$\Rightarrow C = Q_C \Lambda_C Q_C^T, \quad \Lambda_C = \text{diag}\{\lambda_1(C), \dots, \lambda_n(C)\} > 0$$

$$\begin{aligned} \frac{(C\vec{y}, \vec{y})}{(\vec{y}, \vec{y})} &= \frac{(Q_C \Lambda_C Q_C^T \vec{y}, \vec{y})}{(Q_C Q_C^T \vec{y}, \vec{y})} = \frac{(\Lambda_C [Q_C^T \vec{y}], [Q_C^T \vec{y}])}{([Q_C^T \vec{y}], [Q_C^T \vec{y}])} \geq \\ &\geq \frac{\lambda_{\min}(C) \cdot ([Q_C^T \vec{y}], [Q_C^T \vec{y}])}{([Q_C^T \vec{y}], [Q_C^T \vec{y}])} = \lambda_{\min}(C) \end{aligned}$$

$$\frac{(C\vec{y}, \vec{y})}{(\vec{y}, \vec{y})} = \frac{(\lambda_{\min}(C) \cdot \vec{y}, \vec{y})}{(\vec{y}, \vec{y})} = \lambda_{\min}(C), \quad C\vec{y} = \lambda_{\min}(C) \cdot \vec{y}$$

Упражнение 2. $\gamma(\tau) = \lambda_{\min}(C) \geq [\rho(A^{-1}D) + \tau + \tau^2 \rho(A^{-1}R_1 D^{-1}R_1^T)]^{-1}$

Доказательство. Пусть

$$A^{1/2}(B^{-1})^T DB^{-1}A^{1/2}\vec{y} = \gamma \cdot \vec{y} \Rightarrow \begin{cases} A^{1/2}\vec{y} = \gamma \cdot [(B^{-1})^T DB^{-1}]^{-1}A^{-1/2}\vec{y} \\ \underbrace{A A^{-1/2}\vec{y}}_{\vec{v}} = \gamma \cdot [BD^{-1}B^T] \underbrace{A^{-1/2}\vec{y}}_{\vec{v}} \end{cases}$$

Т.к. $BD^{-1}B^* = (D + \tau R_1)D^{-1}(D + \tau R_1^*) = D + \tau A + \tau^2 R_1 D^{-1}R_1^*$,

$$\begin{aligned} \text{то } \gamma(\tau) &= \frac{(A\vec{v}, \vec{v})}{(D\vec{v}, \vec{v}) + \tau(A\vec{v}, \vec{v}) + \tau^2([R_1 D^{-1}R_1^T]\vec{v}, \vec{v})} \geq \\ &\geq \frac{1}{\max_{\vec{v} \neq 0} \frac{(D\vec{v}, \vec{v})}{(A\vec{v}, \vec{v})} + \tau + \tau^2 \max_{\vec{v} \neq 0} \frac{([R_1 D^{-1}R_1^T]\vec{v}, \vec{v})}{(A\vec{v}, \vec{v})}} \geq \\ &\geq \frac{1}{\rho(A^{-1}D) + \tau + \tau^2 \rho(A^{-1}R_1 D^{-1}R_1^T)}. \end{aligned}$$

Упражнение 3. Если известны оценки $\begin{cases} 1/\delta \geq \rho(A^{-1}D) \\ \Delta \geq \rho(A^{-1}R_1D^{-1}R_1^*) \end{cases},$

то проверить, что

$$\|S\|_A^2 = 1 - 2\tau \gamma(\tau) \leq 1 - 2\tau \frac{1}{\delta^{-1} + \tau + \tau^2 \Delta} = \frac{1 - \tau\delta + \tau^2\delta\Delta}{1 + \tau\delta + \tau^2\delta\Delta} \equiv g(\tau) < 1 \quad \forall \tau > 0$$

Упражнение 4. Постоянная $0 < \delta \leq \lambda_{\min}(D^{-1}A)$:

$$\delta \cdot (D\vec{v}, \vec{v}) \leq (A\vec{v}, \vec{v}) \quad \forall \vec{v} \in R^n$$

Упражнение 5. Постоянная $\Delta \geq \lambda_{\max}(A^{-1}R_1D^{-1}R_1^*) > 0$:

$$(R_1D^{-1}R_1^T \vec{v}, \vec{v}) \leq \Delta \cdot (A\vec{v}, \vec{v}) \quad \forall \vec{v} \in R^n$$

Упражнение 6. Найти минимум функции $g(\tau)$:

$$g(\tau_*) = \min_{\tau > 0} \frac{1 - \tau \delta + \tau^2 \delta \Delta}{1 + \tau \delta + \tau^2 \delta \Delta}$$

и параметры ω_* : $\tau_* = \frac{\omega_*}{1 - 0.5\omega_*}$

Ответ. $\tau_* = \frac{1}{\sqrt{\delta \Delta}}$; $\omega_* = \frac{2}{1 + 2\sqrt{\delta \Delta}}$; $g(\tau_*) = \frac{1 - \sqrt{\delta / (4\Delta)}}{1 + \sqrt{\delta / (4\Delta)}}$.

Замечание. При решении задач математической физики:

$$\delta \Delta \ll 1 \Rightarrow 1 < \omega_* = \frac{2}{1 + 2\sqrt{\delta \Delta}} < 2$$

– метод верхней релаксации.

При $0 < \omega < 1$ – метод верхней релаксации.

При $\omega = 1$ – метод полной релаксации.

Из упражнений 1. – 6. \Rightarrow

Теорема (оценка сходимости методов релаксации).

Для ошибки $\vec{z}^k = \vec{x}^k - \vec{x}$ метода релаксации ($\tau = \frac{\omega}{1 - 0.5\omega}$):

$$\begin{cases} \vec{x}^0 \in R^n \text{ задан, } k = 0, 1, \dots, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau \cdot B^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad B = D + \tau \cdot R_1 > 0 \quad \forall \tau > 0, \end{cases}$$

имеет место оценки:

$$\forall \tau > 0: \|\vec{z}^{k+1}\|_A^2 \leq g(\tau) \cdot \|\vec{z}^k\|_A^2, \quad g(\tau) = \frac{1 - \tau\delta + \tau^2\delta\Delta}{1 + \tau\delta + \tau^2\delta\Delta} < 1$$

$$\tau_* = \frac{1}{\sqrt{\delta\Delta}}: \|\vec{z}^{k+1}\|_A^2 \leq g(\tau_*) \cdot \|\vec{z}^k\|_A^2, \quad g(\tau_*) = \frac{1 - \sqrt{\delta/(4\Delta)}}{1 + \sqrt{\delta/(4\Delta)}} < 1$$

где $0 < \delta \leq \lambda_{\min}(D^{-1}A)$ & $\Delta \geq \lambda_{\max}(A^{-1}R_1D^{-1}R_1^T) > 0$.

Тема 11.2. Пример оценок сходимости методов релаксации.

Система

$$\begin{cases} u_0 = 0 \\ u_i + h^{-2}(-u_{i-1} + 2u_i - u_{i+1}) = f_i, \quad h^{-2} = (n+1)^2, \quad i = 1, \dots, n; \\ u_{n+1} = 0 \end{cases}$$

аппроксимирует краевую задачу для дифференциального уравнения:

$$\begin{cases} u(x) - u''(x) = f(x), \quad x \in (0, 1); \\ u(0) = u(1) = 0 \end{cases}$$

на сетке $x_0 = 0 < x_1 = h < x_2 = 2h < \dots < x_n = nh < x_{n+1} = (n+1)h \equiv 1$:

$$u(x_i) \approx u_i; \quad u''(x_i) \approx \frac{u_{i-1} - 2u_i + u_{i+1}}{h^2}; \quad f_i = f(x_i).$$

— ЭТО МОДЕЛЬНАЯ ЗАДАЧА:

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & & & 0 \\ -1 & 2 & -1 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 2 & -1 \\ 0 & & & -1 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & & & 0 \\ -1 & 1 & 0 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 1 & 0 \\ 0 & & & -1 & 1 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 & -1 & & & 0 \\ 0 & 1 & -1 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & 0 & 1 & -1 \\ 0 & & & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Собственные значения матрицы A известны:

$$\lambda_k = 4 \cdot \sin^2 \frac{k \cdot \pi}{2(n+1)}, \quad k = 1, \dots, n, \quad \lambda_{\min}(A) = 4 \cdot \sin^2 \frac{\pi}{2(n+1)} \approx \frac{\pi^2}{(n+1)^2},$$

$$\lambda_{\max}(A) = 4 \cdot \sin^2 \frac{n \cdot \pi}{2(n+1)} \approx 4.$$

Оценим постоянную $\delta \cdot D \leq A$:

$$\delta = \lambda_{\min}(D^{-1}A) = 0.5 \cdot \lambda_{\min}(A) \approx \frac{\pi^2}{2(n+1)^2} \ll 1.$$

Оценим постоянную $R_1 D^{-1} R_1^* \leq \Delta \cdot A$:

т.к. $A = 2 \cdot R_1 D^{-1} R_1^* + \text{diag} \{1, 0, \dots, 0\} \geq 2 \cdot R_1 D^{-1} R_1^*$, то

$$0.5 \cdot E \geq A^{-1} \cdot R_1 D^{-1} R_1^* \Rightarrow \Delta = 0.5.$$

Для метода полной релаксации ($\omega = 1$, $\tau = \frac{\omega}{1 - 0.5\omega} = 2$):

$$x^{k+1} = x^k - (D - L)^{-1} (Ax^k - b)$$

$$\|z^{k+1}\|_A \leq \|S\|_A \cdot \|z^k\|_A \leq \sqrt{\frac{1 - 2\delta + 4\delta\Delta}{1 + 2\delta + 4\delta\Delta}} \cdot \|z^k\|_A =$$

$$= \sqrt{\frac{1}{1 + 4\delta}} \cdot \|z^k\|_A \approx (1 - 2\delta) \cdot \|z^k\|_A \approx \left(1 - \frac{\pi^2}{(n+1)^2}\right) \cdot \|z^k\|_A$$

Для метода неполной релаксации с “оптимальным” параметром

$$\omega_* = \frac{2}{1 + 2\sqrt{\delta\Delta}}, \quad \tau_* = \omega_* / (1 - 0.5\omega_*) = 1 / \sqrt{\delta\Delta}:$$

$$\begin{aligned} \|z^{k+1}\|_A &\leq \|S\|_A \cdot \|z^k\|_A \leq \sqrt{\frac{1 - \tau_*\delta + \tau_*^2\delta\Delta}{1 + \tau_*\delta + \tau_*^2\delta\Delta}} \cdot \|z^k\|_A \leq \sqrt{\frac{1 - \sqrt{\delta/(4\Delta)}}{1 + \sqrt{\delta/(4\Delta)}}} \cdot \|z^k\|_A \\ &= \sqrt{\frac{1 - \sqrt{\delta/2}}{1 + \sqrt{\delta/2}}} \cdot \|z^k\|_A \approx (1 - \sqrt{\delta/2}) \cdot \|z^k\|_A \approx \left(1 - \frac{\pi}{2(n+1)}\right) \cdot \|z^k\|_A \end{aligned}$$

Для метода Якоби:

$$x^{k+1} = x^k - D^{-1}(Ax^k - b) \quad \left| \quad \begin{aligned} \|z^{k+1}\|_A &\leq \|S\|_A \cdot \|z^k\|_A = \\ &= \max |1 - 0.5 \cdot \lambda(A)| \cdot \|z^k\|_A = \\ &\approx (1 - 0.5 \cdot \frac{\pi^2}{(n+1)^2}) \cdot \|z^k\|_A = \end{aligned} \right.$$

Действительно,

$$\begin{aligned} \|S\|_A^2 &= \sup \frac{(A(E - D^{-1}A)z, (E - D^{-1}A)z)}{(Az, z)} = \sup \frac{\|(E - A^{1/2}D^{-1}A^{1/2})A^{1/2}z\|^2}{(A^{1/2}z, A^{1/2}z)} = \\ &= \rho^2(E - A^{1/2}D^{-1}A^{1/2}) = \rho^2(E - D^{-1}A) = \rho^2(E - 0.5 \cdot A) \approx [1 - \frac{\pi^2}{2(n+1)^2}]^2 \end{aligned}$$

следовательно, $\|z^{k+1}\|_A \leq [1 - \frac{\pi^2}{2(n+1)^2}] \cdot \|z^k\|_A.$

Тема 12. Методы наискорейшего спуска и минимальных невязок.

Градиент функции

$$\vec{y} = ? : \quad \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k + \alpha \cdot \vec{y} \text{ и } \|\underbrace{\vec{x}^{k+1}}_{\vec{z}^{k+1}} - \vec{x}\|^2 = \min_{\alpha} \|\underbrace{\vec{x}^k - \vec{x}}_{\vec{z}^k} + \alpha \cdot \vec{y}\|^2?$$

Градиент функции $f(\vec{z}) : R^n \rightarrow R$:

$$\begin{aligned} f(\vec{z} + \alpha \cdot \vec{y}) &= f(\vec{z}) + \left. \frac{d f(\vec{z} + \alpha \cdot \vec{y})}{d \alpha} \right|_{\alpha=0} \cdot \alpha + O(\alpha^2) = \\ &= f(\vec{z}) + \left[\frac{\partial f(\vec{z})}{\partial z_1} y_1 + \dots + \frac{\partial f(\vec{z})}{\partial z_n} y_n \right] \cdot \alpha + O(\alpha^2) = \\ &= f(\vec{z}) + (\nabla f, \vec{y}) \cdot \alpha + O(\alpha^2) \approx f(\vec{z}) + (\nabla f, \vec{y}) \cdot \alpha. \end{aligned}$$

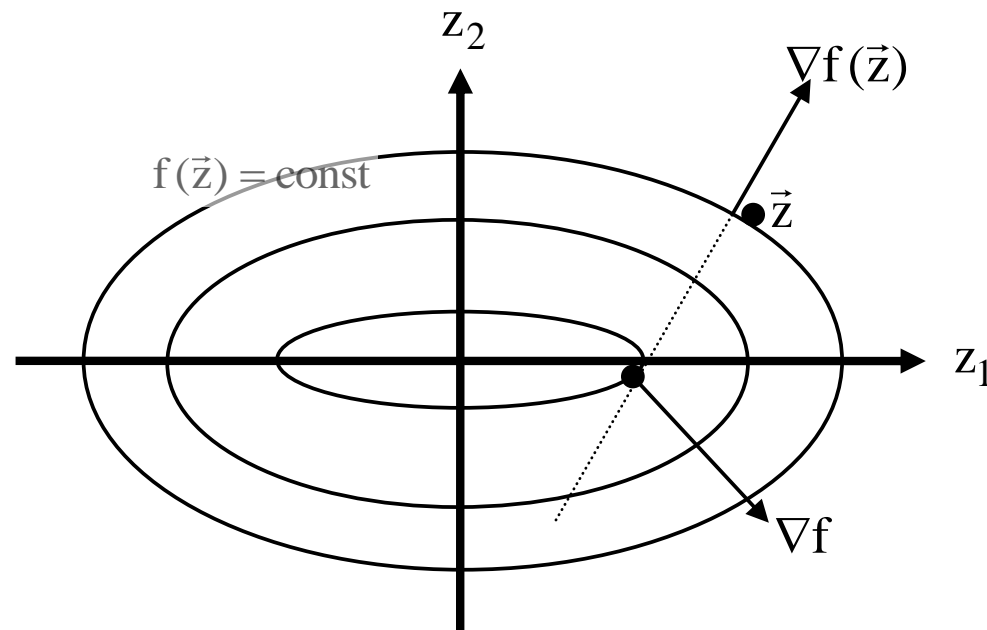
Так как $(\nabla f, \vec{y}) = \cos(\nabla f, \vec{y}) \cdot \|\nabla f\| \cdot \|\vec{y}\|$

принимает минимальное или максимальное значения,

когда вектора ∇f , \vec{y} параллельны, то

$\vec{y} = \nabla f$ – **направление максимального возрастания** $f(\vec{z})$,

$\vec{y} = -\nabla f$ – **направление максимального убывания** $f(\vec{z})$.



Пример спуска по антиградиенту.

Градиент функции $f(\vec{z}) = \|\vec{z}\|_C^2 : R^n \rightarrow R$

Если $f(\vec{z}) \equiv \|\vec{z}\|_C^2 = (C\vec{z}, \vec{z})$, $C = C^* > 0$, **то**

$$\left. \begin{aligned} f(\vec{z} + \alpha \cdot \vec{y}) &= f(\vec{z}) + (\nabla f, \vec{y}) \cdot \alpha + O(\alpha^2) = \\ &= f(\vec{z}) + (C\vec{z}, \vec{y}) \cdot 2\alpha + \alpha^2 \cdot (C\vec{y}, \vec{y}) \end{aligned} \right\} \Rightarrow \nabla f(\vec{z}) = 2C\vec{z}$$

Следовательно, итерационный процесс имеет вид ($\vec{y} = -0.5 \cdot C\vec{z}$)

$$\vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \alpha_k \cdot C\vec{z}^k, \quad \vec{z}^{k+1} = \vec{z}^k - \alpha_k \cdot C\vec{z}^k,$$

$$\alpha_k : \|\vec{z}^{k+1}\|_C^2 = \min_{\alpha} [\|\vec{z}^k\|_C^2 - 2\alpha \cdot (C\vec{z}^k, C\vec{z}^k) + \alpha^2 \cdot (CC\vec{z}^k, C\vec{z}^k)],$$

Так как

$$\alpha(\vec{z}^k) \equiv \alpha_k = \frac{(C\vec{z}^k, \vec{z}^k)}{(CC\vec{z}^k, C\vec{z}^k)} \Rightarrow \|\vec{z}^{k+1}\|_C^2 = \|\vec{z}^k\|_C^2 - \frac{(C\vec{z}^k, C\vec{z}^k)^2}{(CC\vec{z}^k, C\vec{z}^k)} < \|\vec{z}^k\|_C^2$$

и отображение $S(\vec{z}) = \vec{z} - \alpha(\vec{z}) \cdot C\vec{z}$ непрерывно при $\vec{z} \neq 0$, то по теореме о строгом убывании функционала итерационный процесс сходится.

Метод наискорейшего спуска

Если матрица системы $A\vec{x} = \vec{b}$
 симметрична и положительно определена,
 то, выбирая $C = A$, получаем метод наискорейшего спуска:

$$\begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau_k (A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad \tau_k = \frac{(\vec{r}^k, \vec{r}^k)}{(A\vec{r}^k, \vec{r}^k)}, \\ k = 0, 1, \dots \end{cases}$$

энергетическая норма $\|\vec{z}^k\|_A$ ошибки которого строго убывает.

Метод минимальных невязок

В итерационном процессе $\vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau_k (A\vec{x}^k - \vec{b})$

параметр τ_k выбираем из условия минимизации невязки:

$$(\vec{r}^{k+1}, \vec{r}^{k+1}) = \min_{\tau} (\vec{r}^k - \tau A\vec{r}^k, \vec{r}^k - \tau A\vec{r}^k).$$

Теорема. Если матрица вещественной системы $Ax = b$ положительно определена, то метод минимальных невязок:

$$\left\{ \begin{array}{l} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau_k (A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad \tau_k = \frac{(A\vec{r}^k, \vec{r}^k)}{(A\vec{r}^k, A\vec{r}^k)}, \\ k = 0, 1, \dots \end{array} \right.$$

сходится, а норма $\|\vec{r}^k\|_2 = \sqrt{(\vec{r}^k, \vec{r}^k)}$ его невязок строго убывает.

Доказательство.

$$\begin{aligned}
\text{Во-первых; } \min_{\tau} (\vec{r}^k - \tau A\vec{r}^k, \vec{r}^k - \tau A\vec{r}^k) &= \\
&= \min_{\tau} [(\vec{r}^k, \vec{r}^k) - \tau \cdot (\vec{r}^k, A\vec{r}^k) - \tau \cdot (A\vec{r}^k, \vec{r}^k) + \tau^2 \cdot (A\vec{r}^k, A\vec{r}^k)] \\
&= \min_{\tau} [(\vec{r}^k, \vec{r}^k) - 2\tau \cdot (A\vec{r}^k, \vec{r}^k) + \tau^2 \cdot (A\vec{r}^k, A\vec{r}^k)]
\end{aligned}$$

достигается при $\tau_k = (A\vec{r}^k, \vec{r}^k) / (A\vec{r}^k, A\vec{r}^k)$ и

$$\|\vec{r}^{k+1}\|_2^2 = \|\vec{r}^k\|_2^2 - \frac{|(A\vec{r}^k, \vec{r}^k)|^2}{(A\vec{r}^k, A\vec{r}^k)} < \|\vec{r}^k\|_2^2,$$

если $\vec{r}^k \neq 0$ & $(A\vec{r}^k, \vec{r}^k) \neq 0$,

то невязка строго убывает при $A > 0$.

Во-вторых; из строгого убывания нормы невязки $\vec{r}^k = A\vec{z}^k \Rightarrow$

$$\|\vec{z}^{k+1}\|_{A^*A}^2 \equiv (\vec{r}^{k+1}, \vec{r}^{k+1}) < (\vec{r}^k, \vec{r}^k) \equiv \|\vec{z}^k\|_{A^*A}^2,$$

т.е. A^*A -норма ошибки строго убывает.

Кроме того, очевидно, что оператор S :

$$\vec{z}^{k+1} = S(\vec{z}^k) = \vec{z}^k - \tau_k(\vec{z}^k) \cdot A\vec{z}^k$$

непрерывен всюду за (исключением, быть может, 0) и по теореме о строгом убывании функционала итерационный процесс сходится.

Тема 13. Метод простой итерации

В методах наискорейшего спуска и минимальных невязок:

параметр τ_k = два скалярных произведения + умножение $A\vec{r}^k$;

постоянный параметра $\tau_k \equiv \tau \Rightarrow$ меньше вычислений.

Предварительные замечания

Вопрос: $\tau = ?$, чтобы стационарный итерационный метод

$$\left. \begin{aligned} \vec{x}^0 &- \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} &= \vec{x}^k - \tau \cdot (A\vec{x}^k - \vec{b}), \\ k &= 0, 1, \dots \end{aligned} \right\} \quad \text{сходился к решению системы } A\vec{x} = \vec{b}.$$

Ответ:

$$\Leftrightarrow \rho(S) = \rho(E - \tau \cdot A) < 1.$$

Упражнение 1. $\rho(\underbrace{E - \tau \cdot A}_S) = \max_{\lambda(A) \in Sp(A)} |1 - \tau \cdot \lambda(A)|$

Упражнение 2. Если $\lambda(A) = \operatorname{Re} \lambda(A) + \underline{i} \cdot \operatorname{Im} \lambda(A)$,

$$\text{то } |\lambda(S)|^2 = 1 - 2\tau \cdot \operatorname{Re} \lambda(A) + \tau^2 \cdot |\lambda(A)|^2$$

Упражнение 3. Если $\tau \cdot \operatorname{Re} \lambda(A) \leq 0$, то $|\lambda(S)| \geq 1 \Rightarrow$ метод не сходится.

Упражнение 4. Если $\exists \lambda_1(A) \ \& \ \lambda_2(A): \operatorname{Re} \lambda_1(A) < 0 \ \& \ \operatorname{Re} \lambda_2(A) > 0$,

то $\rho(S) = \rho(E - \tau \cdot A) \geq 1 \Rightarrow$ метод не сходится $\forall \tau \in R$.

Упражнение 5. Если $\operatorname{Re} \lambda(A) > 0 \ \forall \lambda \in Sp A$,

$$\text{то } \forall 0 < \tau < \min_{\lambda(A) \in Sp A} \frac{2 \cdot \operatorname{Re} \lambda(A)}{|\lambda(A)|^2}$$

$$\max_{\lambda(S) \in Sp S} |\lambda(S)|^2 = \max_{\lambda(A) \in Sp A} |1 - \tau \cdot \lambda(A)|^2 < 1,$$

т.е. метод сходится.

Метод простой итерации

Теорема. Если матрица $A = A^* > 0$ системы $A\vec{x} = \vec{b}$,
то метод простой итерации (метод Рундсона):

$$\begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau \cdot (A\vec{x}^k - \vec{b}), \\ k = 0, 1, \dots \end{cases}$$

сходится при $\forall \tau \in (0, \frac{2}{\rho(A)})$.

Доказательство. Так как $A = A^* > 0$, то $\lambda(A) = \operatorname{Re} \lambda(A) > 0$ и
(см. Упражнение 5.) метод сходится, если

$$0 < \tau < \min_{\lambda(A) \in \operatorname{Sp} A} \frac{2 \cdot \operatorname{Re} \lambda(A)}{|\lambda(A)|^2} = \min_{\lambda(A) \in \operatorname{Sp} A} \frac{2}{|\lambda(A)|} = \frac{2}{\rho(A)}.$$

Оптимальный выбор параметра τ метода Ричардсона

Пусть границы спектра матрицы $A = A^* > 0$ известны:

$$0 < \lambda_{\min}(A) \leq \lambda(A) \leq \lambda_{\max}(A) = \rho(A)$$

Определим τ_{onm} :

$$\begin{aligned} \rho(S_{\tau_{onm}}) &= \min_{\tau} \rho(S_{\tau}) = \min_{\tau} \max_{\lambda(A) \in Sp A} |1 - \tau \cdot \lambda(A)| \leq \\ &\leq \min_{\tau} \max_{\lambda_{\min} \leq \lambda \leq \lambda_{\max}} |1 - \tau \cdot \lambda| = \\ &= \min_{\tau} \max \{ |1 - \tau \cdot \lambda_{\min}(A)|, |1 - \tau \cdot \lambda_{\max}(A)| \} = \\ &= |1 - \tau_{onm} \cdot \lambda_{\min}(A)| = |1 - \tau_{onm} \cdot \lambda_{\max}(A)| \\ \Rightarrow \tau_{onm} &= \frac{2}{\lambda_{\min} + \lambda_{\max}}, \quad \rho(S_{\tau_{onm}}) = \frac{\lambda_{\max} - \lambda_{\min}}{\lambda_{\max} + \lambda_{\min}} < 1. \end{aligned}$$

Теорема. Матрица $A = A^* > 0$, метод $\vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau \cdot (A\vec{x}^k - \vec{b})$,
с оптимальным параметром $\tau_{onm} = 2 / [\lambda_{\max}(A) + \lambda_{\min}(A)]$,
тогда справедливы оценки:

$$\begin{cases} \|\vec{z}^k\|_2 \leq \rho^k(S_{\tau_{onm}}) \cdot \|\vec{z}^0\|_2, \\ \|\vec{z}^k\|_A \leq \rho^k(S_{\tau_{onm}}) \cdot \|\vec{z}^0\|_A, \text{ где } \rho(S_{\tau_{onm}}) = \frac{\lambda_{\max}(A) - \lambda_{\min}(A)}{\lambda_{\max}(A) + \lambda_{\min}(A)} < 1. \end{cases}$$

Доказательство.

Так как $A = A^*$, то $S_\tau = S_\tau^*$ и, следовательно, $\|S_\tau\|_2 = \rho(S_\tau) \quad \forall \tau$,

то $\|\vec{z}^k\|_2 \leq \rho(S_{\tau_{onm}}) \cdot \|\vec{z}^{k-1}\|_2 \leq \dots \leq \rho^k(S_{\tau_{onm}}) \cdot \|\vec{z}^0\|_2$.

Далее,

Упражнение 6: $\|S_\tau\|_A = \rho(S_\tau) \quad \forall \tau$.

$\Rightarrow \|\vec{z}^k\|_A \leq \rho(S_{\tau_{onm}}) \cdot \|\vec{z}^{k-1}\|_A \leq \dots \leq \rho^k(S_{\tau_{onm}}) \cdot \|\vec{z}^0\|_A$.

Оценки сходимости МНС и ММН

Теорема. Если $A = A^* > 0$, то для ошибки $\vec{z}^k = \vec{x}^k - \vec{x}$ метода наискорейшего спуска:

$$\vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau_k (A\vec{x}^k - b), \quad \tau_k = \frac{(\vec{r}^k, \vec{r}^k)}{(A\vec{r}^k, \vec{r}^k)}, \quad k = 0, 1, \dots,$$

справедливы оценки:

$$\|\vec{z}^k\|_A \leq \left[\frac{\lambda_{\max} - \lambda_{\min}}{\lambda_{\max} + \lambda_{\min}} \right]^k \|\vec{z}^0\|_A, \quad \|\vec{z}^k\|_2 \leq \sqrt{\frac{\lambda_{\max}}{\lambda_{\min}}} \left[\frac{\lambda_{\max} - \lambda_{\min}}{\lambda_{\max} + \lambda_{\min}} \right]^k \|\vec{z}^0\|_2$$

Доказательство. Т.к. $\left\{ \begin{array}{l} \|\vec{z}^{k+1}\|_A = \inf_{\tau} \|\vec{z}^k - \tau A\vec{z}^k\|_A \leq \|S_{\tau_{onm}} \vec{z}^k\|_A \leq \\ \leq \|S_{\tau_{onm}}\|_A \cdot \|\vec{z}^k\|_A = \rho(S_{\tau_{onm}}) \|\vec{z}^k\|_A \end{array} \right.$

$$\text{то } \|\vec{z}^k\|_A \leq [\rho_{onm}]^k \|\vec{z}^0\|_A, \text{ где } \rho(S_{\tau_{onm}}) = \frac{\lambda_{\max}(A) - \lambda_{\min}(A)}{\lambda_{\max}(A) + \lambda_{\min}(A)}.$$

Так как $\lambda_{\min}(A) \cdot (\vec{z}, \vec{z}) \leq (A\vec{z}, \vec{z}) \leq \lambda_{\max}(A) \cdot (\vec{z}, \vec{z})$ и, следовательно,

$$\sqrt{\lambda_{\min}(A)} \cdot \|\vec{z}\|_2 \leq \|\vec{z}\|_A \leq \sqrt{\lambda_{\max}(A)} \cdot \|\vec{z}\|_2,$$

$$\text{то } \|\vec{z}^k\|_A \leq \sqrt{\lambda_{\max}(A) / \lambda_{\min}(A)} \cdot [\rho_{onm}]^k \cdot \|\vec{z}^0\|_A.$$

Теорема. Если $A = A^* > 0$,

то для ошибки $\vec{z}^k = \vec{x}^k - \vec{x}$ метода минимальных невязок:

$$\vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau_k (A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad \tau_k = \frac{(A\vec{r}^k, \vec{r}^k)}{(A\vec{r}^k, A\vec{r}^k)}, \quad k = 0, 1, \dots,$$

справедливы оценки:

$$\|\vec{r}^k\|_2 \leq \left[\frac{\lambda_{\max} - \lambda_{\min}}{\lambda_{\max} + \lambda_{\min}} \right]^k \|\vec{r}^0\|_2, \quad \|\vec{z}^k\|_2 \leq \frac{\lambda_{\max}}{\lambda_{\min}} \left[\frac{\lambda_{\max} - \lambda_{\min}}{\lambda_{\max} + \lambda_{\min}} \right]^k \|\vec{z}^0\|_2$$

Доказательство. Так как

$$\begin{aligned} \|\vec{r}^{k+1}\|_2 &= \inf_{\tau} \|\vec{r}^k - \tau A\vec{r}^k\|_2 \leq \|\vec{r}^k - \tau_{onm} A\vec{r}^k\|_2 \leq \\ &\leq \|S_{\tau_{onm}}\|_2 \cdot \|\vec{r}^k\|_2 = \rho(S_{\tau_{onm}}) \cdot \|\vec{z}^k\|_2 \end{aligned}$$

то $\|\vec{r}^k\|_2 \leq [\rho_{onm}]^k \cdot \|\vec{r}^0\|_2$, где

$$\rho_{onm} = \rho(S_{\tau_{onm}}) = \frac{\lambda_{\max}(A) - \lambda_{\min}(A)}{\lambda_{\max}(A) + \lambda_{\min}(A)}.$$

Так как $\|\vec{r}^k\|_2 = \|A\vec{z}^k\|_2$ и

$$|\lambda_{\min}|^2 \cdot (\vec{z}, \vec{z}) \leq (A\vec{z}, A\vec{z}) \leq |\lambda_{\max}|^2 \cdot (\vec{z}, \vec{z}),$$

то из неравенств $\lambda_{\min}(A) \cdot \|\vec{z}^k\|_2 \leq \|\vec{r}^k\|_2 \leq \lambda_{\max}(A) \cdot \|\vec{z}^k\|_2$

следует оценка $\|\vec{z}^k\|_2 \leq \frac{\lambda_{\max}(A)}{\lambda_{\min}(A)} \rho_{onm}^k \cdot \|\vec{z}^0\|_2$.

Тема 14. Метод Ричардсона с чебышевскими параметрами.

Предварительные замечания

В предыдущем разделе для $A\vec{x} = \vec{b}$ с матрицей $A = A^* > 0$ для метода Ричардсона (простой итерации):

$$\begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau \cdot (A\vec{x}^k - \vec{b}), \\ k = 0, 1, \dots \end{cases}$$

определили параметр $\tau = \tau_{opt} = 2 / (\lambda_{min} + \lambda_{max})$:

$$\rho(S_{\tau_{opt}}) = \inf_{\tau} \rho(S_{\tau}) = (\lambda_{max} - \lambda_{min}) / (\lambda_{max} + \lambda_{min})$$

где $S_{\tau} = E - \tau \cdot A$, $0 < \lambda_{min} = \lambda_{min}(A) \leq \lambda_{max} = \lambda_{max}(A) = \rho(A)$.

Если $0 < \alpha \leq \beta$: $0 < \alpha \leq \lambda_{\min} < \lambda_{\max} \leq \beta$,

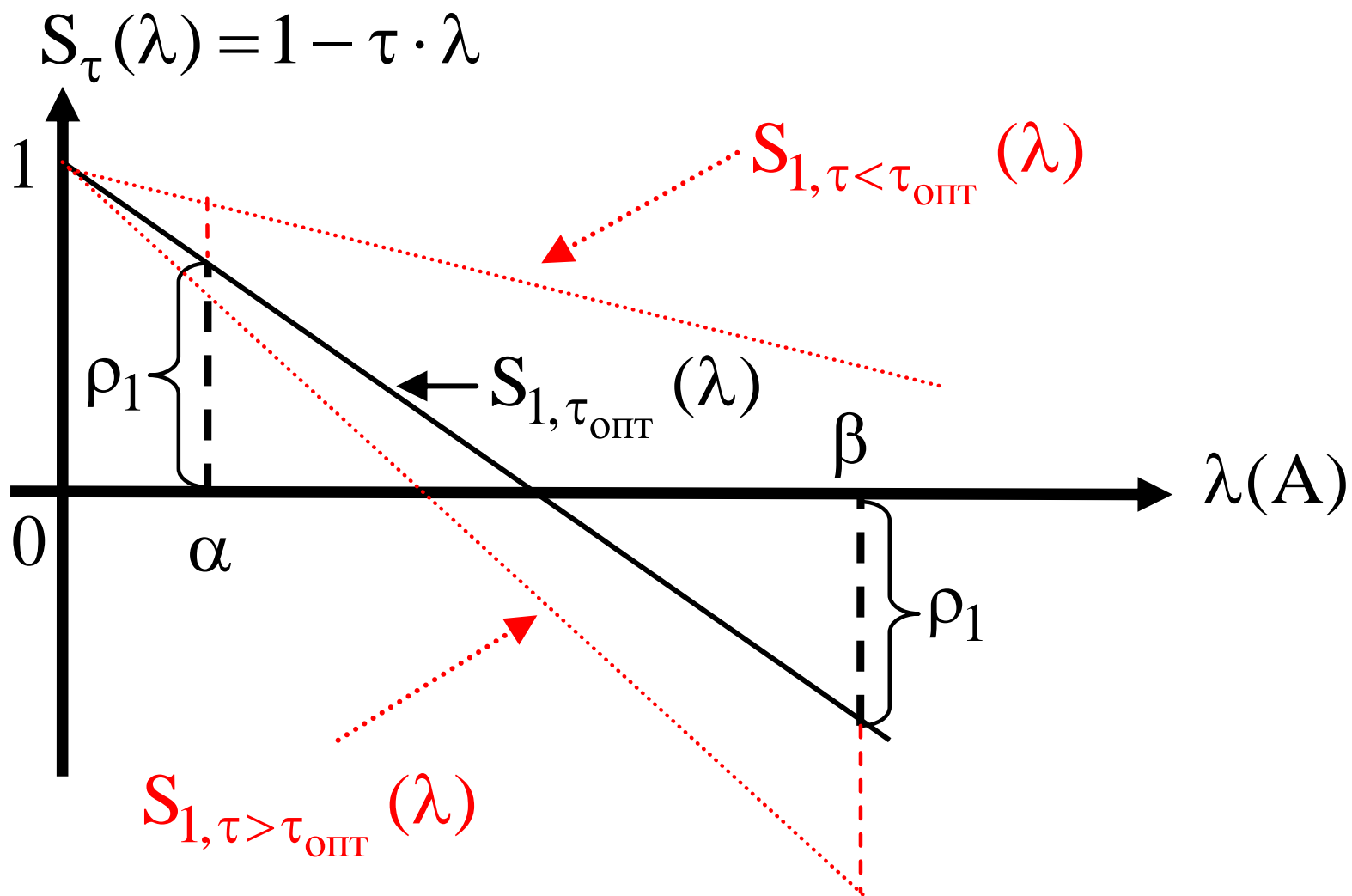
то оптимальный параметр $\tau \equiv \tau_{\text{opt}}(\alpha, \beta) = 2 / (\alpha + \beta)$:

$$\begin{aligned} \inf_{\tau} \rho(S_{\tau}) &\equiv \inf_{\tau} \left[\max_{\lambda \in Sp(A)} |1 - \tau \cdot \lambda| \right] \leq \inf_{\tau} \left[\max_{\alpha \leq \lambda \leq \beta} |1 - \tau \cdot \lambda| \right] \equiv \\ &\equiv \inf_{\tau} \left\| \underbrace{S_{1,\tau}(\lambda)}_{1-\tau \cdot \lambda} \right\|_{C[\alpha, \beta]} = \\ &= \inf_{\tau} \left[\max \{ |1 - \tau \cdot \alpha|, |1 - \tau \cdot \beta| \} \right] = \underbrace{(\beta - \alpha) / (\beta + \alpha)}_{\approx 1 - 2\alpha / \beta} \equiv \rho_1, \end{aligned}$$

$$\tau_{\text{opt}} = 2 / (\alpha + \beta),$$

где $S_{\tau}(A) = E - \tau \cdot A \iff S_{1,\tau}(\lambda) = 1 - \tau \cdot \lambda$.

Решение этой минимаксной задачи на следующем графике:



Двумерный метод Рундсона.

Теперь сделаем две итерации (2-циклический метод Рундсона), но с разными параметрами:

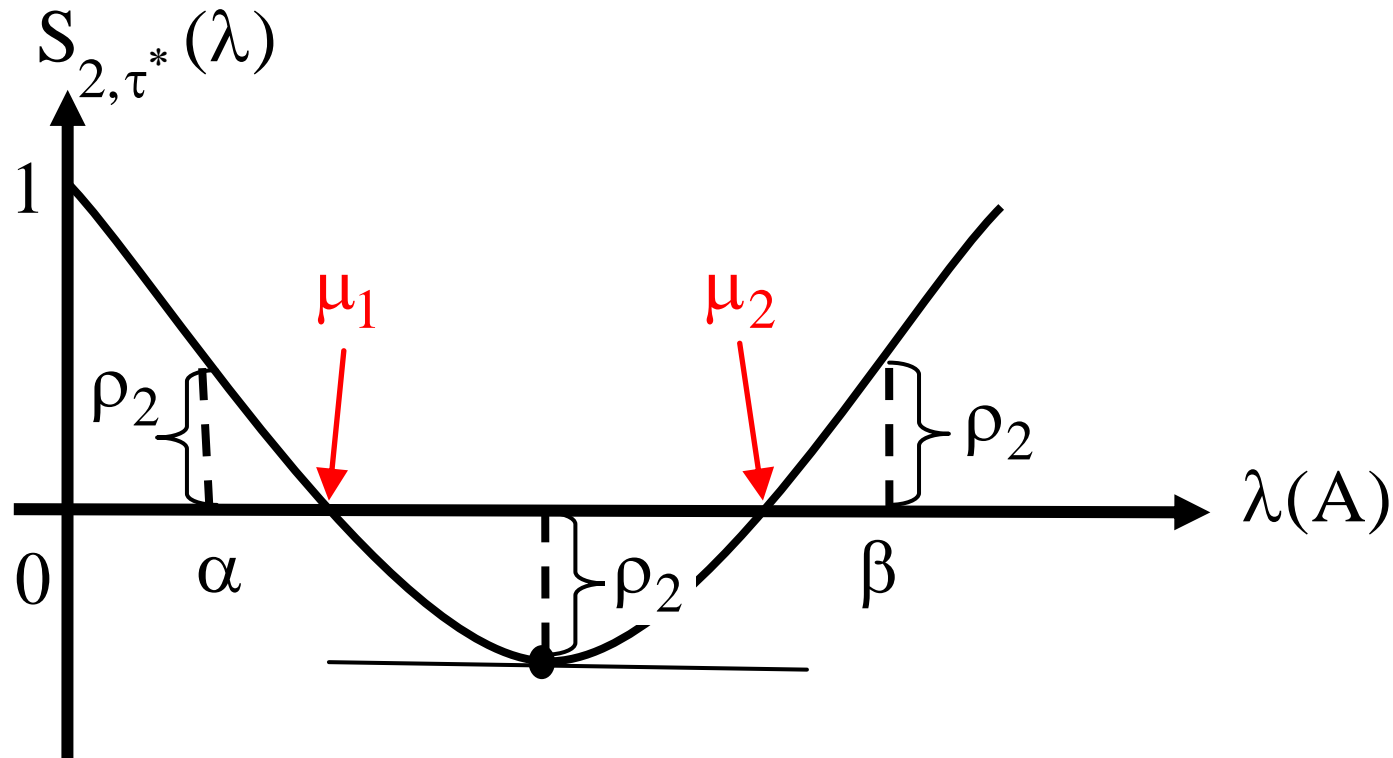
$$\left. \begin{aligned} \vec{x}^{2k+1} &= \vec{x}^{2k} - \tau_1 \cdot (A\vec{x}^{2k} - \vec{b}), \\ \vec{x}^{2k+2} &= \vec{x}^{2k+1} - \tau_2 \cdot (A\vec{x}^{2k+1} - \vec{b}) \end{aligned} \right\} \Rightarrow \vec{z}^{2k+2} = \underbrace{(E - \tau_2 A)(E - \tau_1 A)}_{S_{2,\tau=[\tau_1,\tau_2]}(A)} \vec{z}^{2k}$$

Упражнение 1. $\lambda(A) \in Sp(A) \Rightarrow \lambda(S_{2,\tau}(A)) = [1 - \tau_2 \lambda(A)] \cdot [E - \tau_1 \lambda(A)]$.

Упражнение 2. Определить параметры τ_1 и τ_2 :

$$\begin{aligned} \inf_{\tau=(\tau_1,\tau_2)} \rho(S_{2,\tau}) &\equiv \inf_{\tau} \left\{ \max_{\lambda \in Sp(A)} \underbrace{|[1 - \tau_2 \lambda(A)] \cdot [E - \tau_1 \lambda(A)]|}_{S(\lambda)_{2,\tau=[\tau_1,\tau_2]}(\lambda)} \right\} \\ &\leq \inf_{\tau} \left\{ \|S_{2,\tau}(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]} \right\} \equiv \rho_2. \end{aligned}$$

Замечание. Значения параметров $\tau^* = (\tau_1^* = \mu_1^{-1}, \tau_2^* = \mu_2^{-1})$ определяются из условий:



Упражнение 3. Доказать: $\rho_2 < [\rho_1]^2$,
т.е. 2-циклический метод Ричардсона сходится “быстрее”
метода простой итерации.

m -циклический метод Ричардсона.

Параметры $\tau^* = \{\tau_i = \tau_i^*\}_{i=1}^m$ m -циклического метода Ричардсона:

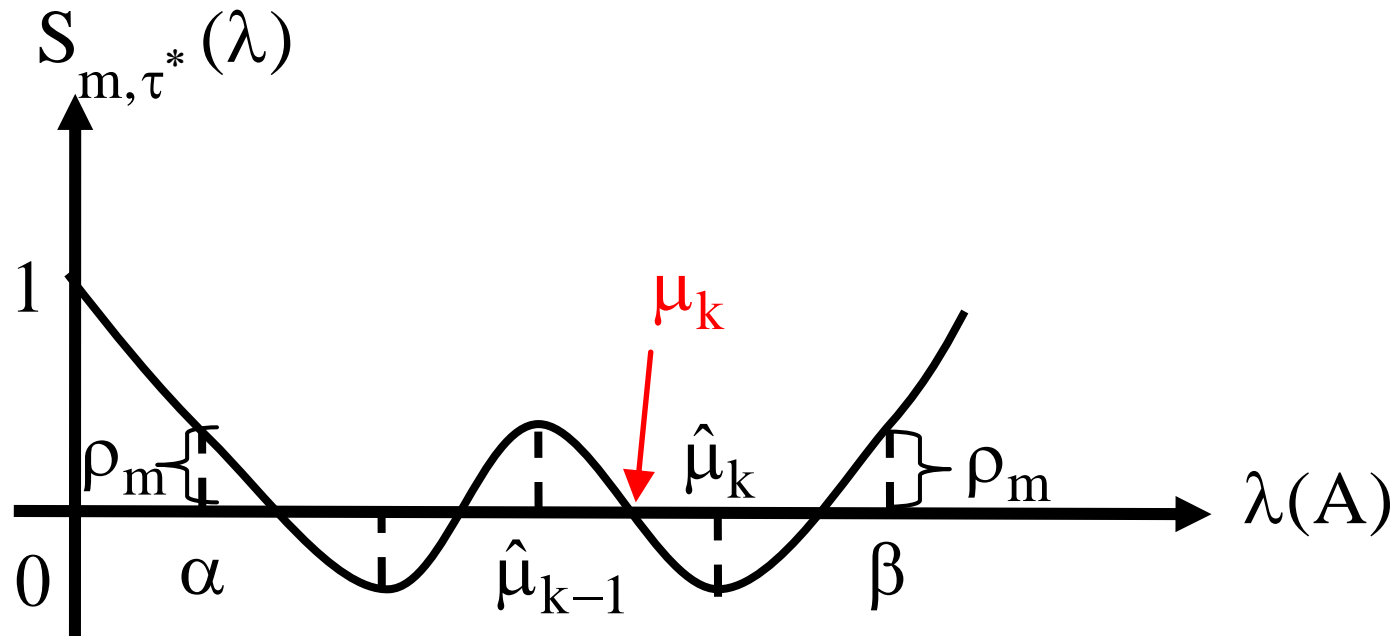
$$\left\{ \begin{array}{l} \vec{x}^{mk+1} = \vec{x}^{mk} - \tau_1 \cdot (A\vec{x}^{mk} - \vec{b}), \\ \dots \\ \vec{x}^{mk+m} = \vec{x}^{mk+m-1} - \tau_m \cdot (A\vec{x}^{mk+m-1} - \vec{b}), \end{array} \right. \quad \left\{ \begin{array}{l} \vec{z}^{mk+1} = (E - \tau_1 A) \cdot \vec{z}^{mk}, \\ \dots \\ \vec{z}^{mk+m} = (E - \tau_m A) \cdot \vec{z}^{mk+m-1} \\ S_{m,\tau} = (E - \tau_m A) \dots (E - \tau_1 A) \end{array} \right.$$

$k = 0, 1, \dots$

строим из условия минимизации оценки для $\rho(S_{m,\tau=[\tau_1, \dots, \tau_m]})$:

$$\begin{aligned} \inf_{\tau=(\tau_1, \dots, \tau_m)} \rho(S_{m,\tau}) &\equiv \inf_{\tau} \left[\max_{\lambda \in Sp(A)} |(1 - \tau_1 \cdot \lambda) \cdot \dots \cdot (1 - \tau_m \cdot \lambda)| \right] \leq \\ &\leq \inf_{\tau} \left[\max_{\alpha \leq \lambda \leq \beta} \underbrace{|(1 - \tau_1 \cdot \lambda) \cdot \dots \cdot (1 - \tau_m \cdot \lambda)|}_{S_{m,\tau}(\lambda)} \right] \equiv \\ &\equiv \inf_{\tau} \|S_{m,\tau}(\lambda)\|_{C[\alpha, \beta]} = \rho_m. \end{aligned}$$

Решение этой задачи изображено на графике:



- $0 < \alpha \leq \hat{\mu}_{k-1} < \mu_k < \hat{\mu}_k \leq \beta, \quad k = 1, 2, \dots, m;$

- $S_{m,\tau^*}(0) = 1; \quad \begin{cases} S_{m,\tau^*}(0) = 1, & S_{m,\tau^*}(\mu_k) = 0 \\ S_{m,\tau^*}(\hat{\mu}_k) = (-1)^k \rho_m \end{cases}$

– “чебышевский альтернанс”.

Итак, мы должны:

1. Доказать: если $S_{m,\tau^*}(\lambda) = (1 - \tau_1^* \cdot \lambda) \cdot \dots \cdot (1 - \tau_m^* \cdot \lambda)$

имеет “чебышевский альтернанс” на интервале $[\alpha, \beta]$,
то $S_{m,\tau^*}(\lambda)$ наименее уклоняется от нуля на интервале $[\alpha, \beta]$

во множестве полиномов $S_m(\lambda)$, $S_m(0) = 1$:

$$\|S_{m,\tau^*}(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]} = \inf_{S_m(\lambda), S_m(0)=1} \|S_m(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]}.$$

2. Построить $S_{m,\tau^*}(\lambda)$,

найти его корни $0 < \alpha \leq \mu_1 < \mu_2 < \dots < \mu_m \leq \beta$,

вычислить $\rho_m = \|S_{m,\tau^*}(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]}$.

3. Задать $\tau_1^* = 1 / \mu_1$, $\tau_2^* = 1 / \mu_2$, ..., $\tau_m^* = 1 / \mu_m$.

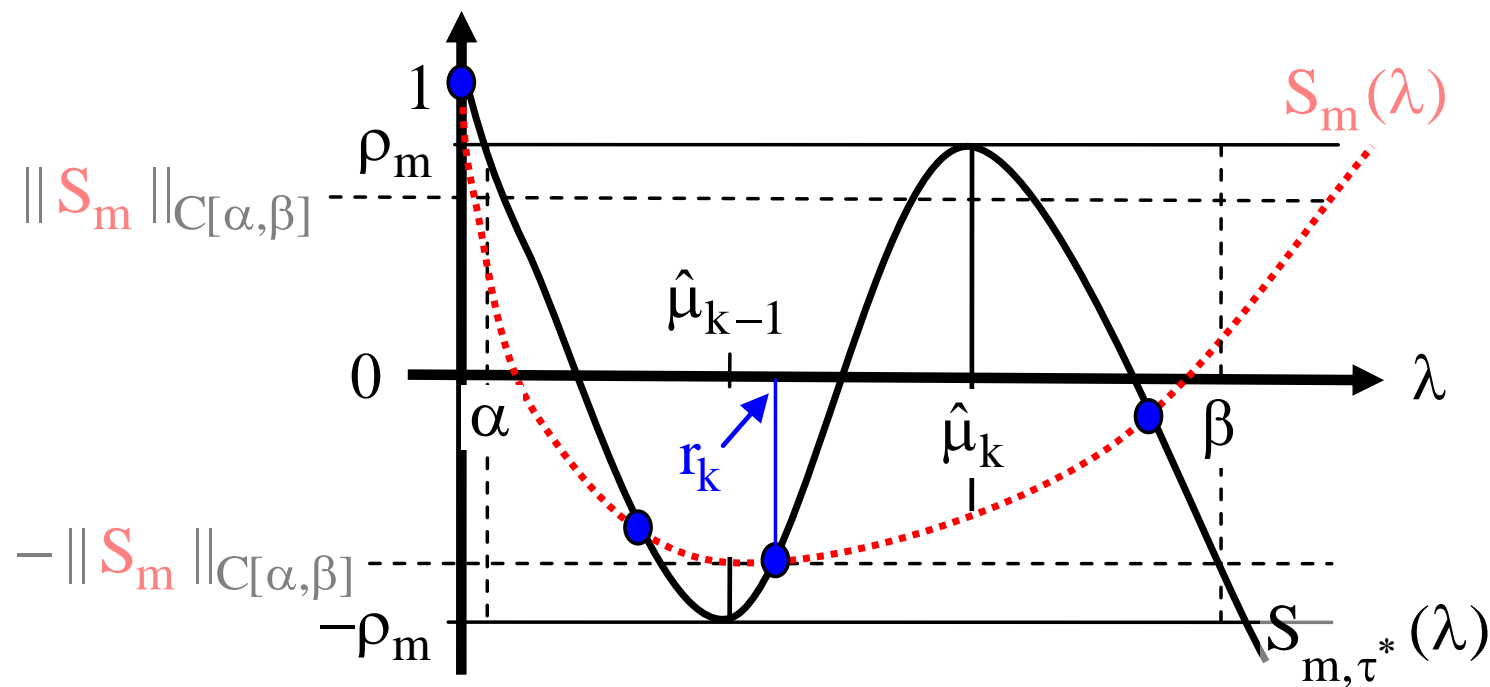
4. Построить итерационный метод:

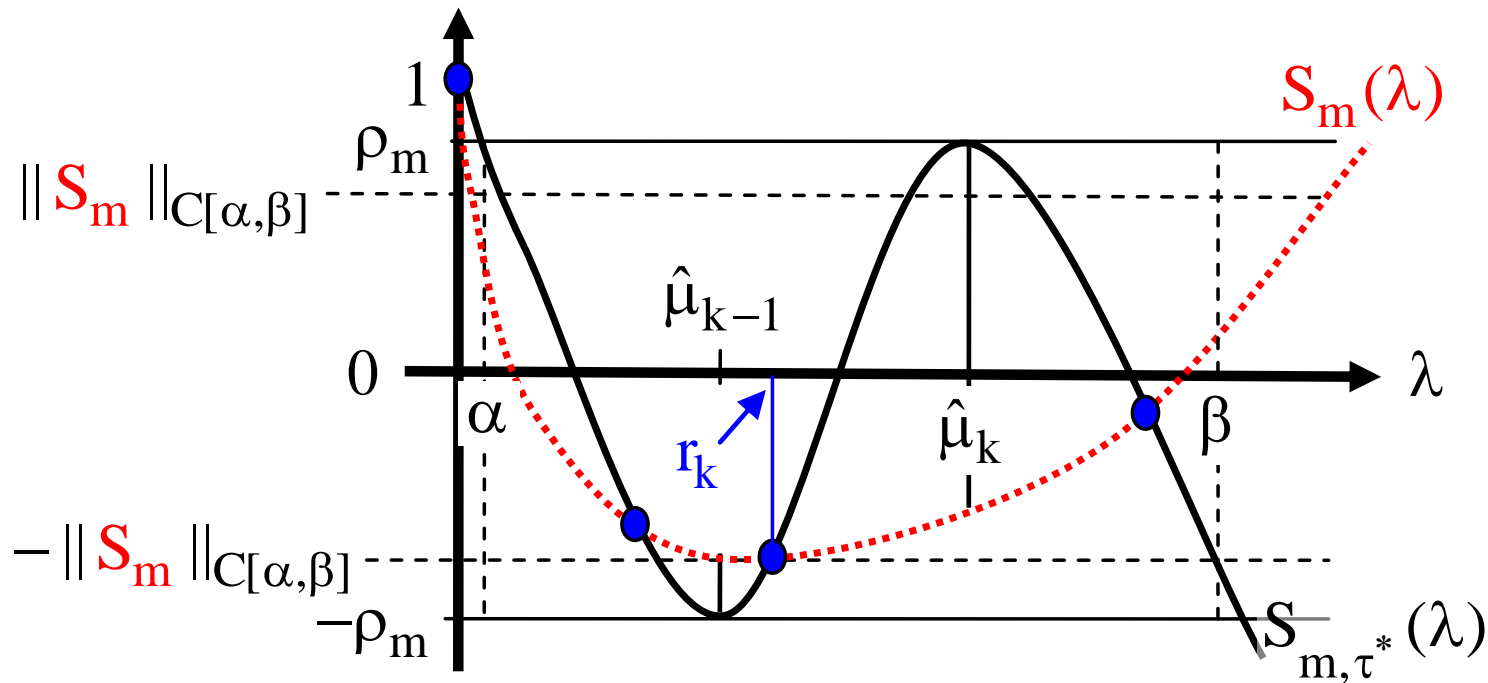
$$\vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau_{k+1}(A\vec{x}^k - \vec{b}); \quad \tau_{k+m} = \tau_k : \tau_j = \tau_j^*, \quad j = 1, \dots, m.$$

Теорема.

Если $S_{m,\tau^*}(\lambda)$ имеет “чебышевский альтернанс” на интервале $[\alpha, \beta]$,
 то $\|S_{m,\tau^*}(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]} = \inf_{S_m(\lambda), S_m(0)=1} \|S_m(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]}.$

Доказательство. Пусть $\exists S_m(\lambda): \|S_{m,\tau^*}(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]} > \|S_m(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]}:$





$\Rightarrow R_m(\lambda) \equiv S_{m,\tau^*}(\lambda) - S_m(\lambda)$ имеет $m+1$ попарно различных корней:

$$0 = r_0 < (\alpha \leq r_1 \leq \hat{\mu}_1) < \dots < (\hat{\mu}_{k-1} \leq r_k \leq \hat{\mu}_k) < \dots < (\hat{\mu}_{m-1} \leq r_m \leq \hat{\mu}_m = \beta).$$

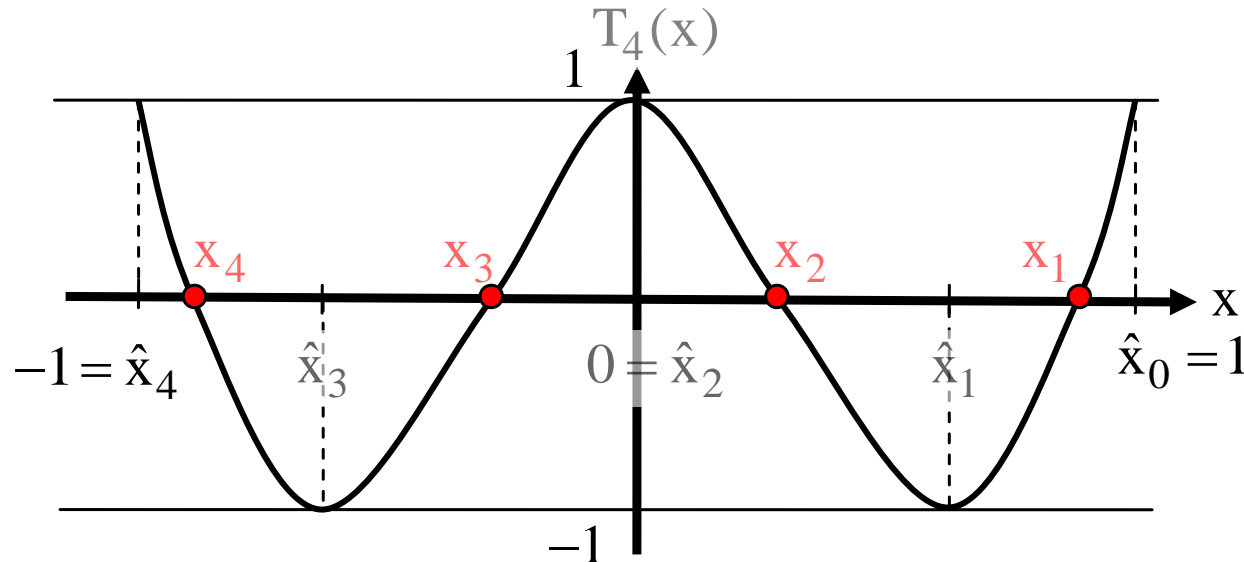
Но тогда $R_m(\lambda) \equiv 0$ (полином степени m имеет не больше m корней),

т.е. $\neg \exists S_m(\lambda): \|S_{m,\tau^*}(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]} > \|S_m(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]}$

$$\Rightarrow \|S_{m,\tau^*}(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]} \leq \|S_m(\lambda)\|_{C[\alpha,\beta]} \quad \forall S_m(\lambda), S_m(0) = 1.$$

Полином Чебышева

На интервале $[-1, 1]$ рассмотрим функцию $T_m(x) = \cos(m \cdot \arccos(x))$.



Очевидно, что $(k = m, m-1, \dots, 0)$:

$$1. \quad \hat{x}_k = \cos\left(\frac{k\pi}{m}\right) \Rightarrow m \cdot \arccos(\hat{x}_k) = k\pi \Rightarrow T_m(\hat{x}_k) = (-1)^k;$$

$$2. \quad x_k = \cos\frac{(2k-1)\pi}{2m} \Rightarrow m \cdot \arccos(x_k) = \frac{(2k-1)\pi}{2} \Rightarrow T_m(x_k) = 0$$

Лемма.

Функция $T_m(x) = \cos(m \cdot \arccos(x))$ — полином степени m .

Доказательство.

$$T_0(x) \equiv 1, \quad T_1(x) \equiv x \text{ — полиномы.}$$

$$\cos((k+1)\varphi) + \cos((k-1)\varphi) = 2\cos(\varphi) \cdot \cos(k\varphi),$$

$$\varphi = \arccos x \Rightarrow$$

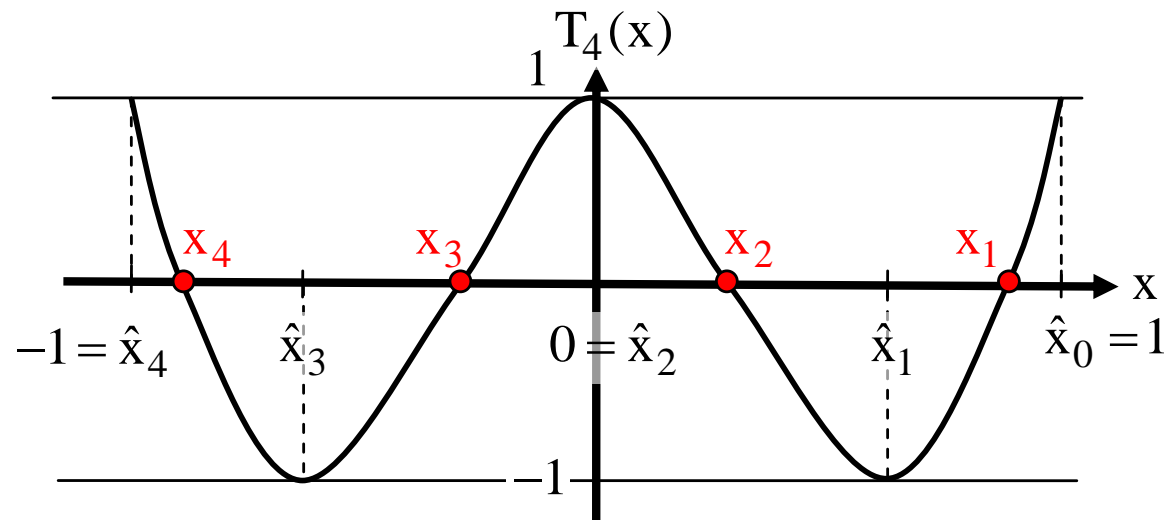
$$T_{k+1}(x) = 2 \cdot T_1(x) \cdot T_k(x) - T_{k-1}(x) \text{ — полином степени } k+1 \quad \forall k > 1.$$

Замечание. Полином Чебышева $T_m(x)$ имеет альтернанс:

$$-1 = \hat{x}_m < \hat{x}_{m-1} < \dots < \hat{x}_1 < \hat{x}_0 = 1,$$

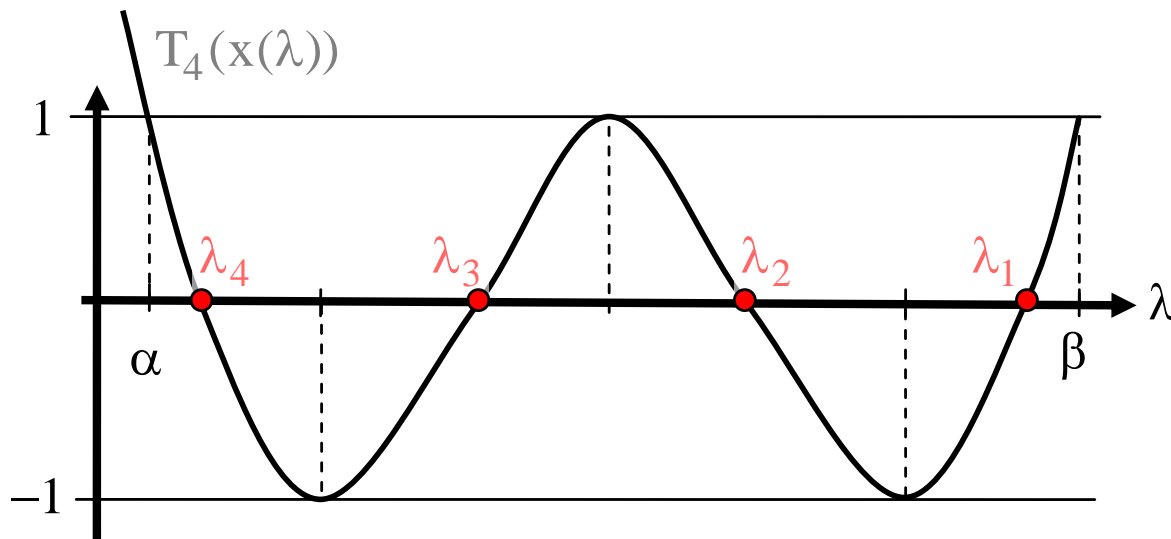
$$\|T_m(x)\|_{C[-1,1]} = 1, \quad T_m(\hat{x}_k) = (-1)^k.$$

Построение $S_{m,\tau}^*(\lambda)$, $S_{m,\tau}^*(0) = 1$, с чебышевским альтернансом:



$$x \in [-1, 1] \rightarrow \lambda \in [\alpha, \beta]$$

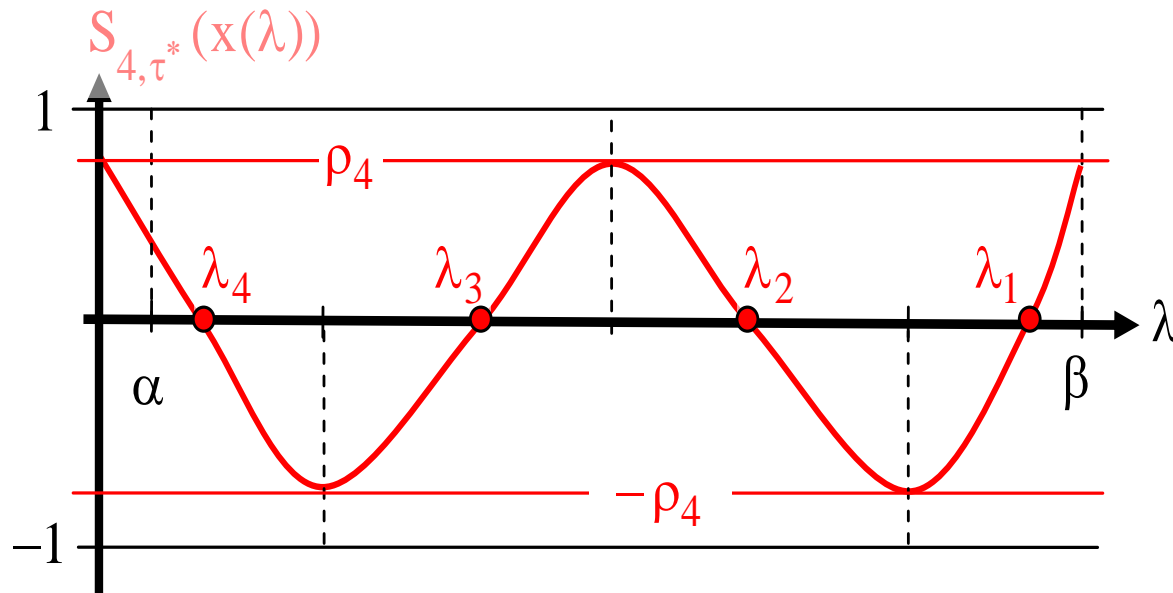
$$\lambda(x) = \frac{\beta - \alpha}{2} x + \frac{\beta + \alpha}{2}$$



$$x(\lambda) = \frac{2}{\beta - \alpha} \lambda - \frac{\beta + \alpha}{\beta - \alpha}$$

Отнормируем полином $T_m(x(\lambda))$:

получим:



$$S_{m, \tau^*}(\lambda) = \frac{1}{T_m(x(0))} T_m(x(\lambda)),$$

т.е. $S_{m, \tau^*}(0) = 1$

с корнями

$$\mu_k = \lambda(x_k) = \frac{\beta - \alpha}{2} x_k + \frac{\beta + \alpha}{2}, \quad x_k = \cos\left(\frac{(2k-1)\pi}{2m}\right), \quad k = 1, 2, \dots, m.$$

Замечание. $\rho_m = \|S_{m, \tau^*}(\lambda)\|_{C[\alpha, \beta]} = |T_m(x(0))|^{-1}.$

Теорема.

$$\rho_m = \| S_{m,\tau^*}(\lambda) \|_{C[\alpha,\beta]} = \frac{2\gamma^m}{1+\gamma^{2m}} < 1, \quad \gamma = \frac{\sqrt{\beta} - \sqrt{\alpha}}{\sqrt{\beta} + \sqrt{\alpha}}.$$

Доказательство.

$$\rho_m = \| S_{m,\tau^*}(\lambda) \|_{C[\alpha,\beta]} = |T_m(x(0))|^{-1}, \quad x(0) = -\frac{\beta + \alpha}{\beta - \alpha} < -1.$$

Для вычисления $T_m(x(0))$ воспользуемся формулой

$$T_m(x) = \frac{(x + \sqrt{x^2 - 1})^m + (x - \sqrt{x^2 - 1})^m}{2} \text{ при } |x| > 1.$$

Заметим, что

$$\begin{aligned} x(0) + \sqrt{x^2(0) - 1} &= -\frac{\beta + \alpha}{\beta - \alpha} + \sqrt{\frac{(\beta + \alpha)^2}{(\beta - \alpha)^2} - 1} = \frac{-\beta - \alpha + 2\sqrt{\beta}\sqrt{\alpha}}{\beta - \alpha} = \\ &= \frac{-(\sqrt{\beta})^2 + 2\sqrt{\beta}\sqrt{\alpha} - (\sqrt{\alpha})^2}{(\sqrt{\beta} + \sqrt{\alpha}) \cdot (\sqrt{\beta} - \sqrt{\alpha})} = -\frac{\sqrt{\beta} - \sqrt{\alpha}}{\sqrt{\beta} + \sqrt{\alpha}} \equiv -\gamma, \end{aligned}$$

$$x(0) - \sqrt{x^2(0) - 1} = \frac{1}{x(0) + \sqrt{x^2(0) - 1}} = -\frac{1}{\gamma}.$$

Тогда

$$T_m(x(0)) = \frac{(-\gamma)^m + (-\gamma^{-1})^m}{2} = (-1)^m \frac{1 + \gamma^{2m}}{2\gamma^m} \Rightarrow \rho_m = \frac{2\gamma^m}{1 + \gamma^{2m}} < 1.$$

Доказательство формулы

$$T_k(x) = \frac{(x + \sqrt{x^2 - 1})^k + (x - \sqrt{x^2 - 1})^k}{2} \text{ при } |x| > 1.$$

$T_0(x) = 1$ и $T_1(x) = x$ — полиномы.

Осталось проверить, что $T_{k+1}(x) = 2 \cdot T_1(x) \cdot T_k(x) - T_{k-1}(x)$ или

$$\begin{aligned} & \underbrace{(x + \sqrt{x^2 - 1})^{k+1} + (x - \sqrt{x^2 - 1})^{k+1}}_{2T_{k+1}(x)} = \\ & = 2x \underbrace{[(x + \sqrt{x^2 - 1})^k + (x - \sqrt{x^2 - 1})^k]}_{2T_k(x)} - \underbrace{[(x + \sqrt{x^2 - 1})^{k-1} + (x - \sqrt{x^2 - 1})^{k-1}]}_{2T_{k-1}(x)} \end{aligned}$$

Пусть $y = \sqrt{x^2 - 1}$, тогда

$$\begin{aligned}
 (x+y)^{k+1} + (x-y)^{k+1} &= x \cdot [(x+y)^k + (x-y)^k] + y \cdot [(x+y)^k - (x-y)^k] = \\
 &= x \cdot [(x+y)^k + (x-y)^k] + \\
 &+ y \cdot [x \cdot \{(x+y)^{k-1} - (x-y)^{k-1}\} + y \cdot \{(x+y)^{k-1} + (x-y)^{k-1}\}] = \\
 &= x \cdot [(x+y)^k + (x-y)^k] + \\
 &+ y \cdot x \cdot \{(x+y)^{k-1} - (x-y)^{k-1}\} + (x^2 - 1) \cdot \{(x+y)^{k-1} + (x-y)^{k-1}\} = \\
 &= 2x \cdot [(x+y)^k + (x-y)^k] - \{(x+y)^{k-1} + (x-y)^{k-1}\} + \\
 &+ (-x^2 - xy + yx + x^2) \cdot (x+y)^{k-1} + (-x^2 + xy - yx + x^2) \cdot (x-y)^{k-1} = \\
 &= 2x \cdot [(x+y)^k + (x-y)^k] - \{(x+y)^{k-1} + (x-y)^{k-1}\}, \text{ что и тр. док.}
 \end{aligned}$$

Формулы m -циклического метода Ричардсона с чебышевскими параметрами

Итак, для решения системы $A\vec{x} = \vec{b}$, $A = A^* > 0$, $Sp(A) \subset [\alpha, \beta]$, $\alpha > 0$, двучленные формулы m -циклического метода Ричардсона:

$$\begin{cases} \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau_{k+1}(A\vec{x}^k - \vec{b}), & k = 0, 1, \dots, \\ \{\tau_1, \dots, \tau_m\}; \{\tau_{m+1} = \tau_1, \dots, \tau_{2m} = \tau_m\}; \dots (\tau_{m+j} = \tau_j), \end{cases}$$

$$\tau_j \equiv \tau_j^* = 2 / [(\beta + \alpha) + (\beta - \alpha) \cdot \cos \frac{(2j-1)\pi}{2m}], \quad j = 1, 2, \dots, m,$$

а матрица перехода $S_{m,\tau^*}(A) = (E - \tau_m^* A) \cdot \dots \cdot (E - \tau_1^* A)$ для его ошибки за полный цикл ($\vec{z}^{(t+1) \cdot m} = S_{m,\tau^*} \cdot \vec{z}^{t \cdot m}$) симметрична, и, следовательно,

$$\begin{aligned} \|S_{m,\tau^*}(A)\|_A &= \|S_{m,\tau^*}(A)\|_2 \leq \\ &\leq \|S_{m,\tau^*}(\lambda)\|_{C[\alpha, \beta]} = \rho_m \approx 2\gamma^m, \quad \gamma = \frac{\sqrt{\beta} - \sqrt{\alpha}}{\sqrt{\beta} + \sqrt{\alpha}}. \end{aligned}$$

Численная неустойчивость двучленных формул метода Ричардсона.

Из-за ошибок округления

реализация формул $x^{k+1} = x^k - \tau_{k+1}(Ax^k - b)$ неустойчива, т.к. норма оператора шага $\|E - \tau_{k+1}A\|_2$ для ошибки может быть значительно больше 1 (в методе простой итерации эта норма меньше 1), в то время как $\|(E - \tau_1 A) \cdot \dots \cdot (E - \tau_m A)\|_2 \leq \rho_m < 1$.

Поэтому, если несколько итераций выполняется с параметрами τ_{k+1} , для которых нормы операторов шага

$$\|E - \tau_{k+1}A\|_2 = \max \left\{ \underbrace{|1 - \tau_{k+1} \lambda_{\min}(A)|}_{\alpha > 0}, \underbrace{|1 - \tau_{k+1} \lambda_{\max}(A)|}_{\beta} \right\} \gg 1,$$

то процесс вычислений “прервется из-за переполнения”.

Трехчленные формулы реализации метода Ричардсона.

Цель: для решения системы $A\vec{x} = \vec{b}$, $A = A^* > 0$, $Sp(A) \subset [\alpha, \beta]$, $\alpha > 0$,

построить приближения $\vec{x}^0, \vec{x}^1, \dots, \vec{x}^k, \dots$:

$$\left\{ \begin{array}{l} \|\vec{z}^1\|_2 = \|S_{1,\tau^*}(A)\vec{z}^0\|_2 \leq \underbrace{\|S_{1,\tau^*}(A)\|_2}_{\rho_1} \cdot \|\vec{z}^0\|_2 \\ \dots \\ \|\vec{z}^k\|_2 = \|S_{k,\tau^*}(A)\vec{z}^0\|_2 \leq \underbrace{\|S_{k,\tau^*}(A)\|_2}_{\rho_k} \cdot \|\vec{z}^0\|_2, \dots; \vec{z}^k = \vec{x}^k - \vec{x} \end{array} \right.$$

$$\text{где } S_{k,\tau^*}(\lambda) = \frac{1}{T_k(x(0))} T_k(x(\lambda)) \equiv \frac{1}{t_k} T_k(x(\lambda)) \quad \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow S_{k,\tau^*}(A) = \frac{1}{T_k(x(0))} T_k(x(A)) \equiv \frac{1}{t_k} T_k(x(A)).$$

Упражнение 1. Из $\begin{cases} T_0(x) = 1, & T_1(x) = x, \\ T_{k+1}(x) = 2 \cdot T_1(x) \cdot T_k(x) - T_{k-1}(x), \end{cases}$

$$\Rightarrow t_k \equiv T_m\left(-\frac{\beta + \alpha}{\beta - \alpha}\right) : \begin{cases} t_0 = 1, & t_1 = -\frac{\beta + \alpha}{\beta - \alpha}, \\ t_{k+1} = 2t_1 t_k - t_{k-1}. \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} S_{0,\tau^*}(\lambda) = 1, & S_{1,\tau^*}(\lambda) = 1 - \frac{2}{\beta + \alpha} \lambda, \\ S_{k+1,\tau^*}(\lambda) = \left(1 + \frac{t_{k-1}}{t_{k+1}}\right) \cdot \left[1 - \frac{2}{\beta + \alpha} \lambda\right] \cdot S_{k,\tau^*}(\lambda) - \frac{t_{k-1}}{t_{k+1}} \cdot S_{k-1,\tau^*}(\lambda) = \\ = S_{k,\tau^*}(\lambda) - \left(1 + \frac{t_{k-1}}{t_{k+1}}\right) \frac{2}{\beta + \alpha} \lambda \cdot S_{k,\tau^*}(\lambda) + \frac{t_{k-1}}{t_{k+1}} [S_{k,\tau^*}(\lambda) - S_{k-1,\tau^*}(\lambda)] \end{cases}$$

Упражнение 2. $S_{0,\tau^*}(A) = E, \quad S_{1,\tau^*}(A) = E - \frac{2}{\beta + \alpha} A$

$$S_{k+1,\tau^*}(A) = S_{k,\tau^*}(A) - \left(1 + \frac{t_{k-1}}{t_{k+1}}\right) \frac{2}{\beta + \alpha} A \cdot S_{k,\tau^*}(A) + \frac{t_{k-1}}{t_{k+1}} [S_{k,\tau^*}(A) - S_{k-1,\tau^*}(A)]$$

Упражнение 3. $\underbrace{S_{0,\tau^*}(A)\vec{z}^0}_{\vec{z}^0} = \vec{z}^0, \quad \underbrace{S_{1,\tau^*}(A)\vec{z}^0}_{\vec{z}^1} = \vec{z}^0 - \frac{2}{\beta + \alpha} A\vec{z}^0$

$$\begin{aligned} \underbrace{S_{k+1,\tau^*}(A)\vec{z}^0}_{\vec{z}^{k+1}} &= \underbrace{S_{k,\tau^*}(A)\vec{z}^0}_{\vec{z}^k} - \left(1 + \frac{t_{k-1}}{t_{k+1}}\right) \frac{2}{\beta + \alpha} A \cdot \underbrace{S_{k,\tau^*}(A)\vec{z}^0}_{\vec{z}^k} + \\ &+ \frac{t_{k-1}}{t_{k+1}} \left[\underbrace{S_{k,\tau^*}(A)\vec{z}^0}_{\vec{z}^k} - \underbrace{S_{k-1,\tau^*}(A)\vec{z}^0}_{\vec{z}^{k-1}} \right] \end{aligned}$$

Упражнение 4. \vec{x}^0 – задан, $\vec{x}^1 = \vec{x}^0 - \frac{2}{\beta + \alpha} \underbrace{(A\vec{x}^0 - \vec{b})}_{\vec{r}^0}$

$$\vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - (1 + \frac{t_{k-1}}{t_{k+1}}) \frac{2}{\beta + \alpha} \vec{r}^k + \frac{t_{k-1}}{t_{k+1}} [\vec{x}^k - \vec{x}^{k-1}]$$

Упражнение 5. $\frac{t_{k-1}}{t_{k+1}} = \omega_k \omega_{k+1}$:

$$\omega_1 = \frac{t_0}{t_1} \equiv -\frac{\beta - \alpha}{\beta + \alpha}, \quad \omega_{k+1} \equiv \frac{t_k}{t_{k+1}} = \frac{1}{2t_1 - \omega_k}, \quad k = 1, 2, \dots \Rightarrow$$

$$x^{k+1} = x^k + \omega_k \omega_{k+1} (x^k - x^{k-1}) - \frac{2}{\beta + \alpha} (1 + \omega_k \omega_{k+1}) \cdot (Ax^k - b), \quad k = 1, 2, \dots,$$

– трехслойный метод Ричардсона:

$$\|\vec{z}^k\|_2 = \|S_{k,\tau^*}(A)\vec{z}^0\|_2 \leq \underbrace{\|S_{k,\tau^*}(A)\|_2}_{\rho_k} \cdot \|\vec{z}^0\|_2 \quad \forall k$$

Тема 15. Метод сопряженных градиентов.

Предварительные замечания

Циклический метод Рундсона

$$\vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau_{k+1}^*(A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad \vec{z}^{k+1} = (E - \tau_{k+1}^*A)\vec{z}^k, \quad \vec{z}^{k \cdot t + m} = S_{m, \tau^*}(A)\vec{z}^{k \cdot t}$$

с чебышевскими параметрами $\tau_{k+m}^* = \tau_k^*$

для решения системы $A\vec{x}^k = \vec{b}$: $A = A^* > 0$, $\lambda(A) \in [\alpha, \beta]$, $\alpha > 0$,

за m итераций уменьшает ошибку в $1/\rho_m$ раз:

$$\|\vec{z}^{t \cdot m}\|_A \leq \rho_m \cdot \|\vec{z}^{(t-1) \cdot m}\|_A \leq [\rho_m]^t \cdot \|\vec{z}^0\|_2 \quad \forall \vec{z}^0,$$

где

$$\rho_m = \|S_{m, \tau^*}(\lambda)\|_{C[\alpha, \beta]} \equiv 2\gamma^m / (1 + \gamma^{2m}) < 1, \quad \gamma = (\sqrt{\beta} - \sqrt{\alpha}) / (\sqrt{\beta} + \sqrt{\alpha}),$$

а параметры $\tau_{k+m}^* = \tau_k^*(\alpha, \beta)$ одинаковые $\forall \vec{z}^0$.

Но, если $\tau_k = \tau_k(\vec{z}^0)$:

$$\begin{aligned} \|\vec{z}^m\|_A &= \left\| \underbrace{(E - \tau_m(\vec{z}^0)A) \cdot \dots \cdot (E - \tau_1(\vec{z}^0)A)}_{S_{m,\tau(\vec{z}^0)}(A)} \vec{z}^0 \right\|_A = \\ &= \inf_{\tau} \left\| \underbrace{(E - \tau_m A) \cdot \dots \cdot (E - \tau_1 A)}_{S_{m,\tau}(A)} \vec{z}^0 \right\|_A \end{aligned}$$

то $\|\vec{z}^m\|_A \leq \rho_m(\vec{z}^0) \cdot \|\vec{z}^0\|_A$, $\rho_m(\vec{z}^0) \leq \rho_m$

Упражнение 1.

$$\vec{z}^m = \vec{z}^0 - q_1 A \vec{z}^0 - \dots - q_m A^m \vec{z}^0 \in \vec{z}^0 + L\{A \vec{z}^0, \dots, A^m \vec{z}^0\}$$

Упражнение 2. Если $L_m\left\{ \underbrace{A \vec{z}^0, \dots, A^m \vec{z}^0}_{\substack{\vec{r}^0 = A\vec{x}^0 - \vec{b} \\ \text{известные векторы}}}, \dots, A^m \vec{z}^0 \right\} = L_m\left\{ \underbrace{\vec{g}_1, \dots, \vec{g}_m}_{\text{новый базис}} \right\}$,

$$\text{то } \vec{z}^m = \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \dots - \alpha_m \vec{g}_m.$$

$$\Rightarrow \text{Упражнение 4.} \begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан} \\ \vec{x}^k = \vec{x}^{k-1} - \alpha_k \vec{g}_k, k = 1, 2, \dots \end{cases}$$

$$\| \vec{z}^m \|_A = \min_{\tau} \| (E - \tau_m A) \dots (E - \tau_1 A) \vec{z}^0 \|_A = \min_{\alpha} \| \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \dots - \alpha_m \vec{g}_m \|_A$$

Параметры $\alpha_1, \dots, \alpha_m$ удовлетворяют системе уравнений

$$\frac{1}{2} \frac{\partial (A \vec{z}^m, \vec{z}^m)}{\partial \alpha_i} = (A \frac{\partial \vec{z}^m}{\partial \alpha_i}, \vec{z}^m) \equiv (A \vec{g}_i, \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \dots - \alpha_m \vec{g}_m) = 0, \quad i = 1, \dots, m$$

\Rightarrow

$$\begin{bmatrix} (A \vec{g}_1, \vec{g}_1) & (A \vec{g}_1, \vec{g}_2) & \dots & (A \vec{g}_1, \vec{g}_m) \\ (A \vec{g}_2, \vec{g}_1) & (A \vec{g}_2, \vec{g}_2) & \dots & (A \vec{g}_2, \vec{g}_m) \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ (A \vec{g}_m, \vec{g}_1) & (A \vec{g}_m, \vec{g}_2) & \dots & (A \vec{g}_m, \vec{g}_m) \end{bmatrix} \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_2 \\ \vdots \\ \alpha_m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} (A \vec{z}^0, \vec{g}_1) \\ (A \vec{z}^0, \vec{g}_2) \\ \vdots \\ (A \vec{z}^0, \vec{g}_m) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} (\vec{r}^0, \vec{g}_1) \\ (\vec{r}^0, \vec{g}_2) \\ \vdots \\ (\vec{r}^0, \vec{g}_m) \end{pmatrix}$$

Если базис $\{\vec{g}_i\}_{i=1}^m$ является A –ортогональным, т.е.

$(A\vec{g}_i, \vec{g}_j) = 0, \quad i \neq j$, то

$$\alpha_k = \frac{(A\vec{z}^0, \vec{g}_k)}{(A\vec{g}_k, \vec{g}_k)} \equiv \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_k)}{(A\vec{g}_k, \vec{g}_k)}, \quad \begin{cases} \vec{z}^m = \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \alpha_2 \vec{g}_2 - \dots - \alpha_m \vec{g}_m, \\ \vec{x}^m = \vec{x}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \alpha_2 \vec{g}_2 - \dots - \alpha_m \vec{g}_m. \end{cases}$$

Важное замечание. В случае A –ортогонального базиса $\{\vec{g}_i\}_{i=1}^k$ в L_k ,
 $k = \overline{1, m}$,

вектор $\vec{z}^k = \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \dots - \alpha_k \vec{g}_k$ является решением задачи

$$\|\vec{z}^k\|_A = \min_{\tau} \|(E - \tau_k A) \dots (E - \tau_1 A) \vec{z}^0\|_A = \min_{\tau} \|S_{k,\tau}(A) \vec{z}^0\|_A$$

т.е., в отличие от метода Ричардсона, минимизация нормы ошибки осуществляется на каждом внутреннем шаге цикла, и, следовательно,

$$\|\vec{z}^k\|_A \leq \rho_k \cdot \|\vec{z}^0\|_A \quad \forall k = 1, \dots, m.$$

Построение A –ортогонального базиса

A –ортогонализуем систему векторов $\{A\vec{z}^0, \dots, A^m\vec{z}^0\}$.

$$\vec{g}_1 = A\vec{z}^0 \equiv \vec{r}^0 \in L_1 \quad \Rightarrow \quad \alpha_1 = \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_1)}{(A\vec{g}_1, \vec{g}_1)} \quad \Rightarrow \quad \begin{cases} \vec{z}^1 = \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 \\ \vec{r}^1 = A\vec{z}^1 = A\vec{z}^0 - \alpha_1 A\vec{g}_1 \end{cases}$$

Утверждение 1. $\vec{r}^1 \in L_2$, так как $\vec{r}^1 = A\vec{z}^0 - \alpha_1 A^2\vec{z}^0 \in L_2 = L\{A\vec{z}^0, A^2\vec{z}^0\}$

Утверждение 2. $(\vec{r}^1, \vec{g}_1) = 0$, т.е. $r^1 \perp L_1$.

$$\begin{aligned} (\vec{r}^1, \vec{g}_1) &\equiv (A\vec{z}^0 - \alpha_1 A\vec{g}_1, \vec{g}_1) \equiv (\vec{r}^0 - \alpha_1 A\vec{g}_1, \vec{g}_1) = \\ &= (\vec{r}^0, \vec{g}_1) - \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_1)}{(A\vec{g}_1, \vec{g}_1)} (A\vec{g}_1, \vec{g}_1) = 0 \end{aligned}$$

Далее применяем метод математической индукции.

Пусть построены:

$$\left\{ \begin{array}{lll} \vec{g}_1 & A - \text{ортogonalный базис в} & L_1 = L\{A\vec{z}^0\} \\ \{\vec{g}_1, \vec{g}_2\} & \dots & L_2 = L\{A\vec{z}^0, A^2\vec{z}^0\} \\ \dots & \dots & \dots \\ \{\vec{g}_1, \vec{g}_2, \dots, \vec{g}_k\} & \dots & L_k = L\{A\vec{z}^0, A^2\vec{z}^0, \dots, A^k\vec{z}^0\} \end{array} \right.$$

$$\text{и вычислены } \alpha_1 = \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_1)}{(A\vec{g}_1, \vec{g}_1)}, \alpha_2 = \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_2)}{(A\vec{g}_2, \vec{g}_2)}, \dots, \alpha_k = \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_k)}{(A\vec{g}_k, \vec{g}_k)} \Rightarrow$$

$\left\{ \begin{array}{l} \vec{z}^1 = \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 \\ \vec{r}^1 = A\vec{z}^1 \end{array} \right\}$	$\left\{ \begin{array}{l} \vec{r}^1 \in L_2, \quad \vec{r}^1 \perp L_1 : \\ (\vec{r}^1, \vec{g}_1) = 0 \end{array} \right.$
$\left\{ \begin{array}{l} \vec{z}^2 = \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \alpha_2 \vec{g}_2 \\ \vec{r}^2 = A\vec{z}^2 \end{array} \right\}$	$\left\{ \begin{array}{l} \vec{r}^2 \in L_3, \quad \vec{r}^2 \perp L_2 : \\ (\vec{r}^2, \vec{g}_1) = 0, \quad (\vec{r}^2, \vec{g}_2) = 0 \end{array} \right.$
\dots	\dots
$\left\{ \begin{array}{l} \vec{z}^k = \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \alpha_2 \vec{g}_2 - \dots - \alpha_k \vec{g}_k \\ \vec{r}^k = A\vec{z}^k \end{array} \right\}$	$\left\{ \begin{array}{l} \vec{r}^k \in L_{k+1}, \quad \vec{r}^k \perp L_k : \\ (\vec{r}^k, \vec{g}_1) = 0, \quad (\vec{r}^k, \vec{g}_2) = 0, \\ \dots, (\vec{r}^k, \vec{g}_k) = 0 \end{array} \right.$

Наша задача. Построить $\vec{g}_{k+1} = \vec{r}^k - \gamma_1 \vec{g}_1 - \dots - \gamma_k \vec{g}_k \in L_{k+1}$: $A\vec{g}_{k+1} \perp L_k$.

Доказать: $\vec{r}^{k+1} \in L_{k+2}$, $\vec{r}^{k+1} \perp L_{k+1}$.

Вычислим $\vec{g}_{k+1} = \underbrace{\vec{r}^k - \gamma_1 \vec{g}_1 - \dots - \gamma_k \vec{g}_k}_{\in L_{k+1}} \in L_{k+1}, A\vec{g}_{k+1} \perp L_k:$

$$\begin{cases} (A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_i) \equiv (A\vec{r}^k, \vec{g}_i) - \gamma_1 \cdot (A\vec{g}_1, \vec{g}_i) - \dots - \gamma_k \cdot (A\vec{g}_k, \vec{g}_i) = 0, \\ i = 1, \dots, k, \end{cases}$$

т.е.

$$\begin{bmatrix} (A\vec{g}_1, \vec{g}_1) & \underbrace{(A\vec{g}_2, \vec{g}_1)}_0 & \dots & \underbrace{(A\vec{g}_k, \vec{g}_1)}_0 \\ \underbrace{(A\vec{g}_1, \vec{g}_2)}_0 & (A\vec{g}_2, \vec{g}_2) & \dots & \underbrace{(A\vec{g}_k, \vec{g}_2)}_0 \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ \underbrace{(A\vec{g}_1, \vec{g}_k)}_0 & \underbrace{(A\vec{g}_2, \vec{g}_k)}_0 & \dots & (A\vec{g}_k, \vec{g}_k) \end{bmatrix} \begin{pmatrix} \gamma_1 \\ \gamma_2 \\ \vdots \\ \gamma_m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} (A\vec{r}^k, \vec{g}_1) \\ (A\vec{r}^k, \vec{g}_2) \\ \vdots \\ (A\vec{r}^k, \vec{g}_k) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} (\vec{r}^k, A\vec{g}_1) \\ (\vec{r}^k, A\vec{g}_2) \\ \vdots \\ (\vec{r}^k, A\vec{g}_k) \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \gamma_i = (\vec{r}^k, A\vec{g}_i) / (A\vec{g}_i, \vec{g}_i).$$

Уточним формулу $\gamma_i = (\vec{r}^k, A\vec{g}_i) / (A\vec{g}_i, \vec{g}_i)$:

так как $\vec{r}^k \perp L_k$ и $A\vec{g}_i \in L_{i+1}$

$$\text{то } (A\vec{r}^k, \vec{g}_i) = (\vec{r}^k, A\vec{g}_i) = 0 \quad \Rightarrow \quad \begin{cases} \gamma_i = 0, & i = \overline{1, k-1} \\ \gamma_k = (A\vec{r}^k, \vec{g}_k) / (A\vec{g}_k, \vec{g}_k) \end{cases}$$

$$\Rightarrow \quad \vec{g}_{k+1} = \vec{r}^k - \gamma_k \vec{g}_k, \quad \gamma_k = (A\vec{r}^k, \vec{g}_k) / (A\vec{g}_k, \vec{g}_k),$$

Далее,

$$\alpha_{k+1} = \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} = \frac{(\vec{r}^k, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})},$$

$$\begin{cases} \vec{z}^{k+1} = \vec{z}^0 - \alpha_1 \cdot \vec{g}_1 - \dots - \alpha_{k+1} \cdot \vec{g}_{k+1} = \vec{z}^k - \alpha_{k+1} \cdot \vec{g}_{k+1} \\ \vec{r}^{k+1} = A\vec{z}^{k+1} = \vec{r}^0 - \alpha_1 \cdot A\vec{g}_1 - \dots - \alpha_{k+1} \cdot A\vec{g}_{k+1} \end{cases}$$

Утверждение 3. $\vec{r}^{k+1} \in L_{k+2}$, $\vec{r}^{k+1} \perp L_{k+1}$.

$$1. \vec{r}^{k+1} = A\vec{z}^{k+1} = \underbrace{\vec{r}^0 - \alpha_1 \cdot A\vec{g}_1 - \dots - \alpha_k \cdot A\vec{g}_k}_{\vec{r}^k \in L_{k+1}} - \alpha_{k+1} \cdot \underbrace{A\vec{g}_{k+1}}_{\in AL_{k+1} = L_{k+2}} \in L_{k+2}$$

$$2. \left\{ \begin{aligned} (\vec{r}^{k+1}, \vec{g}_j) &= \underbrace{\vec{g}_1 - \alpha_1 \cdot A\vec{g}_1 - \dots - \alpha_k \cdot A\vec{g}_k}_{\vec{r}^k \in L_{k+1}} - \alpha_{k+1} \cdot \underbrace{A\vec{g}_{k+1}}_{\in AL_{k+1} = L_{k+2}} = \\ &= \underbrace{(\vec{r}^k, \vec{g}_j)}_{=0 \ \forall \ j \leq k} - \alpha_{k+1} \cdot \underbrace{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_j)}_{=0 \ j \leq k} \end{aligned} \right.$$

$$\left\{ \begin{aligned} (\vec{r}^{k+1}, \vec{g}_{k+1}) &= (\vec{r}^k, \vec{g}_{k+1}) - \alpha_{k+1} \cdot (A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1}) \equiv \\ &\equiv (\vec{r}^k, \vec{g}_{k+1}) - \frac{(\vec{r}^k, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} \cdot (A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1}) = 0 \end{aligned} \right.$$

$\Rightarrow \vec{g}_{k+1}$ построен.

Замечание. Мы использовали формулу:

$$\alpha_{k+1} = \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} \equiv \frac{(\vec{r}^k, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})}.$$

Доказательство.

$$\begin{aligned} \alpha_{k+1} &= \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} = \frac{(\vec{r}^1 + \alpha_1 A\vec{g}_1, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} \\ &= \frac{(\vec{r}^1, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} = \dots = \frac{(\vec{r}^k, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} \end{aligned}$$

Итак,

$$\gamma_k = (A\vec{r}^k, \vec{g}_k) / (A\vec{g}_k, \vec{g}_k) \Rightarrow \begin{cases} \vec{g}_{k+1} = \vec{r}^k - \gamma_k \vec{g}_k \in L_{k+1} \\ \alpha_{k+1} = \frac{(\vec{r}^k, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} \end{cases}$$

Формулы метода сопряженных градиентов

Итак, для решения системы $A\vec{x} = \vec{b}$ ($A = A^* > 0$) построен метод:

$$\vec{x}^0 \text{ задан, } \vec{r}^0 = A\vec{x}^0 - \vec{b}$$

$$\vec{g}_1 = \vec{r}^0 \Rightarrow \alpha_1 = \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_1)}{(A\vec{g}_1, \vec{g}_1)} \Rightarrow \begin{cases} \vec{x}^1 = \vec{x}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 \\ \vec{r}^1 = \vec{r}^0 - \alpha_1 A\vec{g}_1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} \gamma_k = \frac{(A\vec{r}^k, \vec{g}_k)}{(A\vec{g}_k, \vec{g}_k)} \Rightarrow \vec{g}_{k+1} = \vec{r}^k - \gamma_k \vec{g}_k \Rightarrow \alpha_{k+1} = \frac{(\vec{r}^k, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} \\ \Rightarrow \begin{cases} \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \alpha_{k+1} \vec{g}_{k+1} \\ \vec{r}^{k+1} = \vec{r}^k - \alpha_{k+1} A\vec{g}_{k+1} \end{cases} \end{cases}$$

$$k = 1, 2, \dots$$

– метод сопряженных градиентов.

Теорема.

Если $A = A^* > 0$, то метод сопряженных градиентов продолжается до получения решения системы $A\vec{x} = \vec{b}$ за $m = k(\vec{b}) \leq n$ итераций (пока $\vec{r}^k \neq 0$) и $\forall k$

$$\|\vec{z}^k\|_A \leq \frac{2\gamma^k}{1 + \gamma^{2k}} \|\vec{z}^0\|_A, \quad \gamma = \frac{\sqrt{\lambda_{\max}} - \sqrt{\lambda_{\min}}}{\sqrt{\lambda_{\max}} + \sqrt{\lambda_{\min}}}.$$

$$\exists k(\vec{b}) \leq n: \vec{z}^{k(\vec{b})} = 0$$

Доказать теорему в качестве упражнения.

Замечание. В формулах метода сопряженных градиентов

нет констант $\lambda_{\min}(A) \leq \alpha < \beta \leq \lambda_{\max}(A)$,

но есть скалярные произведения: $(A\vec{r}^k, \vec{g}_k)$, $(\vec{r}^k, \vec{g}_{k+1})$,

$(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})$ – это цена незнания констант: $0 < \alpha < \beta$.

Трехслойные формулы метода сопряженных градиентов

Утверждение 4. Двухслойные формулы метода сопряженных градиентов:

$$\vec{x}^1 = \vec{x}^0 - \alpha_1 \cdot \vec{r}^0, \quad \alpha_1 = (\vec{r}^0, \vec{r}^0) / (A\vec{r}^0, \vec{r}^0);$$

$$\begin{cases} \vec{g}_{k+1} = \vec{r}^k - \gamma_k \vec{g}_k \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \alpha_{k+1} \vec{g}_{k+1} \end{cases}$$

можно преобразовать:

$$\vec{x}^1 = \vec{x}^0 - \alpha_1 \cdot \vec{r}^0, \quad \alpha_1 = (\vec{r}^0, \vec{r}^0) / (A\vec{r}^0, \vec{r}^0);$$

$$\begin{cases} \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \alpha_{k+1} \vec{g}_{k+1} \equiv \vec{x}^k - \alpha_{k+1} (\vec{r}^k - \underbrace{\gamma_k \vec{g}_k}_{-(\vec{x}^k - \vec{x}^{k-1})/\alpha_k}) = \\ = \vec{x}^k - \alpha_{k+1} \vec{r}^k - \beta_{k+1} (\vec{x}^k - \vec{x}^{k-1}) \end{cases}$$

– трехслойные формулы метода сопряженных градиентов.

Упражнение. Постройте формулы для невязок метода сопряженных градиентов:

$$\begin{cases} \vec{x}^1 = \vec{x}^0 - \alpha_1 \cdot \vec{r}^0, & \alpha_1 = (\vec{r}^0, \vec{r}^0) / (A\vec{r}^0, \vec{r}^0); \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \alpha_{k+1} \vec{r}^k - \beta_{k+1} (\vec{x}^k - \vec{x}^{k-1}), & k \geq 1 \end{cases}$$

Ответ:

$$\begin{cases} \vec{r}^0 = A\vec{x}^0 - \vec{b} \\ \vec{r}^1 = \vec{r}^0 - \alpha_1 \cdot A\vec{r}^0, & \alpha_1 = (\vec{r}^0, \vec{r}^0) / (A\vec{r}^0, \vec{r}^0); \\ \vec{r}^{k+1} = \vec{r}^k - \alpha_{k+1} A\vec{r}^k - \beta_{k+1} (\vec{r}^k - \vec{r}^{k-1}), & k \geq 1 \end{cases}$$

Утверждение 5. Параметры α_{k+1} и β_{k+1} можно определять из условий ортогональности невязки \vec{r}^{k+1} невязкам \vec{r}^{k-1} и \vec{r}^k :

$$\begin{cases} (\vec{r}^{k+1}, \vec{r}^{k-1}) \equiv (\vec{r}^k, \vec{r}^{k-1}) - \beta_{k+1} \cdot (\vec{r}^k - \vec{r}^{k-1}, \vec{r}^{k-1}) - \alpha_{k+1} \cdot (A\vec{r}^k, \vec{r}^{k-1}) = 0 \\ (\vec{r}^{k+1}, \vec{r}^k) \equiv (\vec{r}^k, \vec{r}^k) - \beta_{k+1} \cdot (\vec{r}^k - \vec{r}^{k-1}, \vec{r}^k) - \alpha_{k+1} \cdot (A\vec{r}^k, \vec{r}^k) = 0 \end{cases}$$

Упражнение. Постройте формулы для ошибок метода сопряженных градиентов:

$$\begin{cases} \vec{x}^1 = \vec{x}^0 - \alpha_1 \cdot \vec{r}^0, & \alpha_1 = (\vec{r}^0, \vec{r}^0) / (A\vec{r}^0, \vec{r}^0); \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \alpha_{k+1} \vec{r}^k - \beta_{k+1} (\vec{x}^k - \vec{x}^{k-1}), & k \geq 1 \end{cases}$$

Ответ:

$$\begin{cases} \vec{z}^0 = \vec{x}^0 - \vec{x} \\ \vec{z}^1 = \vec{z}^0 - \alpha_1 \cdot A\vec{z}^0, & \alpha_1 = (\vec{r}^0, \vec{r}^0) / (A\vec{r}^0, \vec{r}^0); \\ \vec{z}^{k+1} = \vec{z}^k - \alpha_{k+1} A\vec{z}^k - \beta_{k+1} (\vec{z}^k - \vec{z}^{k-1}), & k \geq 1 \end{cases}$$

Утверждение* 6. Параметры α_{k+1} и β_{k+1} можно определять из условия минимизации A -нормы ошибки:

$$\|\vec{z}^{k+1}\|_A^2 = \min_{\alpha, \beta} (A[\vec{z}^k - \beta \cdot (\vec{z}^k - \vec{z}^{k-1}) - \alpha \cdot \vec{r}^k], \vec{z}^k - \beta \cdot (\vec{z}^k - \vec{z}^{k-1}) - \alpha \cdot \vec{r}^k).$$

Упражнение. Решить задачу:

$$\vec{x}^{k-1}, \vec{x}^k, \vec{r}^k = A\vec{x}^k - \vec{b} \quad - \text{ заданы}$$

вычислить $\alpha_{k+1}, \beta_{k+1}$:

$$\left\{ \begin{array}{l} \underbrace{(A[\vec{z}^k - \beta_{k+1} \cdot (\vec{z}^k - \vec{z}^{k-1}) - \alpha_{k+1} \cdot \vec{r}^k])}_{\vec{z}^{k+1}}, \underbrace{\vec{z}^k - \beta_{k+1} \cdot (\vec{z}^k - \vec{z}^{k-1}) - \alpha_{k+1} \cdot \vec{r}^k}_{\vec{z}^{k+1}} = \\ = \min_{\alpha, \beta} (A[\vec{z}^k - \beta \cdot (\vec{z}^k - \vec{z}^{k-1}) - \alpha \cdot \vec{r}^k], \vec{z}^k - \beta \cdot (\vec{z}^k - \vec{z}^{k-1}) - \alpha \cdot \vec{r}^k) \end{array} \right.$$

Ответ: $\alpha_{k+1}, \beta_{k+1}$ – решение системы:

$$\left\{ \begin{array}{l} \beta_{k+1} \cdot (r^k - r^{k-1}, x^k - x^{k-1}) + \alpha_{k+1} \cdot (r^k - r^{k-1}, r^k) = (r^k, x^k - x^{k-1}), \\ \beta_{k+1} \cdot (r^k - r^{k-1}, r^k) + \alpha_{k+1} \cdot (Ar^k, r^k) = (r^k, r^k). \end{array} \right.$$

Тема 16. Переобусловливатель (preconditionary).

Если систему уравнений

$$A\vec{x} = \vec{b}$$

преобразовать к системе уравнений

$$B^{-1}A\vec{x} = B^{-1}\vec{b},$$

то обусловленность

$\text{cond}(B^{-1}A)$ матрицы $B^{-1}A$ новой системы

может оказаться значительно меньше

$\text{cond}(A)$ – обусловленности матрицы исходной системы

и влияние ошибок округления на решение системы уменьшится.

Матрица B называется переобусловливателем для матрицы A .

Определение. Положительно определенные матрицы A и B называются эквивалентными по спектру с постоянными $\gamma_1 \geq \gamma_0 > 0$, если

$$\gamma_0(B\vec{v}, \vec{v}) \leq (A\vec{v}, \vec{v}) \leq \gamma_1(B\vec{v}, \vec{v}) \quad \forall \vec{v} \in R^n.$$

Теорема. Если $A = A^* > 0$ и $B = B^* > 0$ и $\gamma_0 B \leq A \leq \gamma_1 B$:

$$\gamma_0(B\vec{v}, \vec{v}) \leq (A\vec{v}, \vec{v}) \leq \gamma_1(B\vec{v}, \vec{v}) \quad \forall \vec{v} \in R^n,$$

то $\forall \lambda(B^{-1}A) \in [\gamma_0, \gamma_1]$.

Доказательство. $B = B^* > 0 \Rightarrow \exists B^{1/2} = (B^{1/2})^* > 0 \Rightarrow$

$$Sp(B^{-1}A) = Sp(B^{+1/2}[B^{-1}A]B^{-1/2}) = Sp(\underbrace{B^{-1/2}AB^{-1/2}}_{C=C^*>0 \Rightarrow \forall \lambda(C) \equiv \lambda(B^{-1}A)>0})$$

$$B^{-1}A\vec{y} = \lambda(B^{-1}A) \cdot \vec{y} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \lambda(B^{-1}A) = \frac{(A\vec{y}, \vec{y})}{(B\vec{y}, \vec{y})} \Rightarrow \gamma_0 \leq \lambda(B^{-1}A) = \frac{(A\vec{y}, \vec{y})}{(B\vec{y}, \vec{y})} \leq \gamma_1.$$

Метод простой итерации с переобусловливателем

Теорема. Если $A = A^* > 0$ & $B = B^* > 0$, то метод простой итерации

$$\begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau \cdot B^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad k = 0, 1, \dots, \end{cases}$$

сходится $\forall \tau \in (0, 2 / \gamma_1)$,

и справедливы оценки ($S_\tau = E - \tau \cdot A$):

$$\|\vec{z}^{k+1}\|_A \leq \|S_\tau\|_A \cdot \|\vec{z}^k\|_A \leq \rho_\tau \cdot \|\vec{z}^k\|_A,$$

$$\|\vec{z}^{k+1}\|_B \leq \|S_\tau\|_B \cdot \|\vec{z}^k\|_B \leq \rho_\tau \cdot \|\vec{z}^k\|_B,$$

$$\rho_\tau = \max\{|1 - \tau \cdot \gamma_0|, |1 - \tau \cdot \gamma_1|\} < 1$$

при оптимальном параметре $\tau = \tau_{opt} = 2 / (\gamma_1 + \gamma_0)$ имеем $\rho_{\tau_{opt}} = \frac{\gamma_1 - \gamma_0}{\gamma_1 + \gamma_0}$.

Доказательство. Мы знаем, что, если все собственные значения матрицы $B^{-1}A$ вещественны и положительны, то условием сходимости метода простой итерации является выбор параметра τ из интервала $(0, 2 / \rho(B^{-1}A))$, а спектральный радиус $\rho(S_\tau)$ оценивается сверху величиной $\rho_\tau = \max \{ |1 - \tau \cdot \gamma_0|, |1 - \tau \cdot \gamma_1| \}$, где γ_0 и γ_1 оценки спектра матрицы $B^{-1}A$.

Следовательно, метод простой итерации сходится при любом $\tau \in (0, 2 / \rho(B^{-1}A))$

и ρ_τ минимально, если $\tau = \tau_{opt} = 2 / (\gamma_1 + \gamma_0)$.

Для доказательства оценок для ошибки $z^{k+1} = S_\tau z^k$ достаточно установить равенство энергетических A - и B -норм матрицы перехода $S_\tau \equiv E - \tau B^{-1}A$ ее спектральному радиусу:

1. $\|S_\tau\|_A = \rho(S_\tau)$:

$$\|S_\tau\|_A^2 = \inf_{\vec{z} \neq 0} \frac{(A(E - \tau B^{-1}A)\vec{z}, (E - \tau B^{-1}A)\vec{z})}{(A\vec{z}, \vec{z})} =$$

$$= \inf_{\vec{v} = A^{1/2}\vec{z} \neq 0} \frac{((E - \tau A^{1/2}B^{-1}A^{1/2})\vec{v}, (E - \tau A^{1/2}B^{-1}A^{1/2})\vec{v})}{(\vec{v}, \vec{v})} =$$

$$= \|E - \tau A^{1/2}B^{-1}A^{1/2}\|_2^2 = \rho^2(E - \tau A^{1/2}B^{-1}A^{1/2}) =$$

$$= \rho^2(A^{1/2}S_\tau A^{-1/2}) = \rho^2(S_\tau)$$

2. $\|S_\tau\|_A = \rho(S_\tau)$:

$$\|S_\tau\|_B^2 = \inf_{\vec{z} \neq 0} \frac{(B(E - \tau B^{-1}A)\vec{z}, (E - \tau B^{-1}A)\vec{z})}{(B\vec{z}, \vec{z})} =$$

$$= \inf_{\vec{v} = B^{1/2}\vec{z} \neq 0} \frac{((E - \tau B^{-1/2}AB^{-1/2})\vec{v}, (E - \tau B^{-1/2}AB^{-1/2})\vec{v})}{(\vec{v}, \vec{v})} =$$

$$= \|E - \tau B^{-1/2}AB^{-1/2}\|_2^2 = \rho^2(E - \tau B^{-1/2}AB^{-1/2}) =$$

$$= \rho^2(B^{1/2}S_\tau B^{-1/2}) = \rho^2(S_\tau),$$

Теорема Самарского.

Теорема. Если $A = A^* > 0$ & $B > 0.5 \tau A$ ($\tau > 0$),

то метод простой итерации

$$\begin{cases} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau \cdot B^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad k = 0, 1, \dots, \end{cases}$$

сходится.

Доказательство. Энергетическая норма ошибки $\vec{z}^{k+1} = S_\tau \vec{z}^k$ убывает:

$$\begin{aligned} \|\vec{z}^{k+1}\|_A^2 &\equiv (A\vec{z}^{k+1}, \vec{z}^{k+1}) = (A\vec{z}^k, \vec{z}^k) - 2\tau(A \underbrace{B^{-1}A\vec{z}^k}_{\vec{w}^k}, \vec{z}^k) + \\ &\quad + \tau^2(A \underbrace{B^{-1}A\vec{z}^k}_{\vec{w}^k}, \underbrace{B^{-1}A\vec{z}^k}_{\vec{w}^k}) = \\ &= (A\vec{z}^k, \vec{z}^k) - 2\tau([B - 0.5\tau A]\vec{w}^k, \vec{w}^k) < \|\vec{z}^k\|_A^2 \end{aligned}$$

и, т.к. оператор S_τ непрерывен, то итерационный процесс сходится.

Метод наискорейшего спуска с переобусловливателем

На каждом шаге метода простой итерации параметр τ можно выбирать из условия минимизации энергетической нормы ошибки $\vec{z}^{k+1} = S_\tau \vec{z}^k$.

Теорема. Если $A = A^* > 0$ & $B > 0$, то итерационный метод

$$\left\{ \begin{array}{l} \vec{x}^0 - \text{задан}, \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \tau_{k+1} \cdot B^{-1}(A\vec{x}^k - \vec{b}), \quad \tau_{k+1} = \frac{(B^{-1}\vec{r}^k, \vec{r}^k)}{(AB^{-1}\vec{r}^k, B^{-1}\vec{r}^k)}, \\ k = 0, 1, \dots, \end{array} \right.$$

сходится.

Если, кроме всего прочего, $B = B^*$ и известны границы γ_0 и γ_1 спектра матрицы $B^{-1}A$, то

$$\|\vec{z}^{k+1}\|_A \leq \rho_{\tau_{opt}} \cdot \|\vec{z}^k\|_A \leq (\rho_{\tau_{opt}})^{k+1} \cdot \|\vec{z}^0\|_A, \quad \rho_{\tau_{opt}} = \frac{\gamma_1 - \gamma_0}{\gamma_1 + \gamma_0}.$$

Доказательство. Очевидно, что минимум энергетической нормы

$$\begin{aligned} \|\vec{z}^{k+1}\|_A^2 &= \inf_{\tau} [(A\vec{z}^k, \vec{z}^k) - 2\tau \cdot (AB^{-1}A\vec{z}^k, \vec{z}^k) + \tau^2 (AB^{-1}A\vec{z}^k, B^{-1}A\vec{z}^k)] = \\ &= (A\vec{z}^k, \vec{z}^k) - \frac{(B^{-1}\vec{r}^k, \vec{r}^k)^2}{(AB^{-1}\vec{r}^k, B^{-1}\vec{r}^k)} \text{ при } \tau = \tau_{k+1} = \frac{(B^{-1}\vec{r}^k, \vec{r}^k)}{(AB^{-1}\vec{r}^k, B^{-1}\vec{r}^k)} \end{aligned}$$

и норма ошибки строго убывает, так как

$$(B^{-1}\vec{r}^k, \vec{r}^k) \equiv ([B^{-1}\vec{r}^k], B[B^{-1}\vec{r}^k]) > 0.$$

Так как оператор $S_{\tau_{k+1}}\vec{z}^k = \vec{z}^k - \tau_{k+1}(\vec{z}^k) \cdot B^{-1}A\vec{z}^k$ непрерывен всюду (кроме $\vec{z} = 0$), то итерационный процесс сходится.

Оценка нормы ошибки при $B = B^* > 0$ устанавливается элементарно:

$$\|\vec{z}^{k+1}\|_A = \inf_{\tau} \|S_{\tau}\vec{z}^k\|_A \leq \|S_{\tau_{opt}}\vec{z}^k\|_A \leq \|S_{\tau_{opt}}\|_A \cdot \|\vec{z}^k\|_A \leq \rho_{\tau_{opt}} \cdot \|\vec{z}^k\|_A,$$

что и требовалось доказать.

Метод сопряженных градиентов с переобусловливателем

Напомним, что метод сопряженных градиентов для решения системы

$$A\vec{x} = \vec{b}, \quad A = A^* > 0,$$

был построен из условия минимизации энергетической нормы ошибки за m шагов.

Построим метод сопряженных градиентов для решения системы

$$B^{-1}A\vec{x} = B^{-1}\vec{b}, \quad A = A^* > 0, \quad B = B^* > 0,$$

т.е. решим задачу построения ошибки \vec{z}^m такой, что

$$\begin{aligned} \|\vec{z}^m\|_A &= \min_{\tau} \|(E - \tau_m B^{-1}A) \dots (E - \tau_1 B^{-1}A) \vec{z}^0\|_A = \\ &= \min_{\alpha} \|\vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \dots - \alpha_m \vec{g}_m\|_A \end{aligned},$$

где $L_m = L\{B^{-1}A\vec{z}^0, \dots, (B^{-1}A)^m \vec{z}^0\} \equiv L\{\vec{g}_1, \dots, \vec{g}_m\}$, а систему векторов $\{\vec{g}_i\}_{i=1}^m$ нужно построить.

Как и ранее, параметры $\alpha_1, \dots, \alpha_m$ удовлетворяют системе уравнений

$$\frac{1}{2} \frac{\partial(A\vec{z}^m, \vec{z}^m)}{\partial \alpha_i} = (A \frac{\partial \vec{z}^m}{\partial \alpha_i}, \vec{z}^m) \equiv (A\vec{g}_i, \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \dots - \alpha_m \vec{g}_m) = 0, \quad i = 1, \dots, m$$

,

или

$$\begin{bmatrix} (A\vec{g}_1, \vec{g}_1) & (A\vec{g}_1, \vec{g}_2) & \dots & (A\vec{g}_1, \vec{g}_m) \\ (A\vec{g}_2, \vec{g}_1) & (A\vec{g}_2, \vec{g}_2) & \dots & (A\vec{g}_2, \vec{g}_m) \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots \\ (A\vec{g}_m, \vec{g}_1) & (A\vec{g}_m, \vec{g}_2) & \dots & (A\vec{g}_m, \vec{g}_m) \end{bmatrix} \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_2 \\ \vdots \\ \alpha_m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} (A\vec{z}^0, \vec{g}_1) \\ (A\vec{z}^0, \vec{g}_2) \\ \vdots \\ (A\vec{z}^0, \vec{g}_m) \end{pmatrix}.$$

Матрица этой системы – матрица Грамма в скалярном произведении $(\vec{x}, \vec{y})_A \equiv (A\vec{x}, \vec{y})$ базиса $\{\vec{g}_i\}_{i=1}^m$ в L_m , ее определитель не равен нулю, следовательно, решение α существует и единственно.

Если базис $\{\vec{g}_i\}_{i=1}^m$ является A –ортогональным, т.е.

$(A\vec{g}_i, \vec{g}_j) = 0, \quad i \neq j$, то

$$\alpha_k = \frac{(A\vec{z}^0, \vec{g}_k)}{(A\vec{g}_k, \vec{g}_k)} \equiv \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_k)}{(A\vec{g}_k, \vec{g}_k)}, \quad \begin{cases} \vec{z}^m = \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \alpha_2 \vec{g}_2 - \dots - \alpha_m \vec{g}_m, \\ \vec{x}^m = \vec{x}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1 - \alpha_2 \vec{g}_2 - \dots - \alpha_m \vec{g}_m. \end{cases}$$

Построение A –ортогонального базиса

A –ортогонализуем систему векторов $\{B^{-1}A\vec{z}^0, \dots, (B^{-1}A)^m \vec{z}^0\}$.

Зададим $\vec{g}_1 = B^{-1}A\vec{z}^0 \equiv B^{-1}\vec{r}^0 \in L_1$, тогда $\alpha_1 = \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_1)}{(A\vec{g}_1, \vec{g}_1)}, \quad \vec{z}^1 = \vec{z}^0 - \alpha_1 \vec{g}_1$.

Вычислим вектор $\vec{r}^1 = A\vec{z}^1 = A\vec{z}^0 - \alpha_1 A\vec{g}_1 = A\vec{z}^0 - \alpha_1 A(B^{-1}A\vec{z}^0)$.

Легко проверить, что $B^{-1}\vec{r}^1 = B^{-1}A\vec{z}^0 - \alpha_1 (B^{-1}A)^2 \vec{z}^0 \in L_2$ и $(\vec{r}^1, \vec{g}_1) = 0$, т.е. $\vec{r}^1 \perp L_1$ относительно обычного скалярного произведения.

Далее применяем метод математической индукции.

Предположим, что мы построили A -ортогональный базис $\{\vec{g}_i\}_{i=1}^k$ в

$L_k = L\{(B^{-1}A)\vec{z}^0, \dots, (B^{-1}A)^k \vec{z}^0\}$ такой, что

1. $\{\vec{g}_i\}_{i=1}^j$ – A -ортогональный базис в $L_j = L\{(B^{-1}A)\vec{z}^0, \dots, (B^{-1}A)^j \vec{z}^0\}$,
 $j \leq k$,

$$2. \begin{cases} \vec{z}^j = \vec{z}^0 - \alpha_1 \cdot \vec{g}_1 - \dots - \alpha_j \cdot \vec{g}_j \\ \vec{x}^j = \vec{x}^0 - \alpha_1 \cdot \vec{g}_1 - \dots - \alpha_j \cdot \vec{g}_j \end{cases}, \alpha_i = \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_i)}{(A\vec{g}_i, \vec{g}_i)},$$

3. $r^j = Az^j: B^{-1}r^j \in L_{j+1}$ и $r^j \perp L_j$, т.е. $(r^j, g_i) = 0 \quad \forall i = \overline{1, j}$.

Определим $\vec{g}_{k+1} = B^{-1}\vec{r}^k - \gamma_1\vec{g}_1 - \dots - \gamma_k\vec{g}_k \in L_{k+1}$ из условий

$$(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_i) \equiv (AB^{-1}\vec{r}^k, \vec{g}_i) - \gamma_1 \cdot (A\vec{g}_1, \vec{g}_i) - \dots - \gamma_k \cdot (A\vec{g}_k, \vec{g}_i) = 0,$$

$$i = 1, \dots, k.$$

Так как $(A\vec{g}_j, \vec{g}_i) = 0$, $i \neq j$, то $\gamma_i = (AB^{-1}\vec{r}^k, \vec{g}_i) / (A\vec{g}_i, \vec{g}_i)$,

так как $\vec{r}^k \perp L_k$ и $B^{-1}A\vec{g}_i \in L_{i+1} \subset L_k$ при $i+1 \leq k$,

то $(AB^{-1}\vec{r}^k, \vec{g}_i) = (\vec{r}^k, B^{-1}A\vec{g}_i) = 0$ и $\gamma_i = 0$, $i = \overline{1, k-1}$,
(здесь потребовалась симметричность матрицы B^{-1}).

Тогда

$$1. \vec{g}_{k+1} = B^{-1}\vec{r}^k - \gamma_k \vec{g}_k, \quad \gamma_k = (B^{-1}\vec{r}^k, A\vec{g}_k) / (A\vec{g}_k, \vec{g}_k)$$

$$2. \vec{z}^{k+1} = \vec{z}^k - \alpha_{k+1} \cdot \vec{g}_{k+1}, \quad \alpha_{k+1} = \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})},$$

$$3. \vec{r}^{k+1} = A\vec{z}^{k+1} = \vec{r}^0 - \alpha_1 \cdot A\vec{g}_1 - \dots - \alpha_{k+1} \cdot A\vec{g}_{k+1} \perp L_{k+1},$$

т.к. легко проверяются равенства $(\vec{r}^{k+1}, \vec{g}_i) = 0$, $i = \overline{1, k+1}$;

очевидно, что

$$B^{-1}\vec{r}^{k+1} = B^{-1}A\vec{z}^{k+1} \in L\{ B^{-1}\vec{r}^0, L\{(B^{-1}A)^2 \vec{z}^0, \dots, (B^{-1}A)^{k+2} \vec{z}^0\} \} \equiv L_{k+2}.$$

Базисный вектор \vec{g}_{k+1} построен и все предположения метода математической индукции для него выполняются, из которых следует:

$$\begin{aligned}\alpha_{k+1} &= \frac{(\vec{r}^0, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} = \frac{(\vec{r}^1 + \alpha_1 A\vec{g}_1, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} = \frac{(\vec{r}^1, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})} = \\ &= \dots = \frac{(\vec{r}^k, \vec{g}_{k+1})}{(A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1})}\end{aligned}$$

Формулы метода сопряженных градиентов с переобусловливателем

$$\vec{g}_1 = B^{-1}\vec{r}^0 \equiv B^{-1}(A\vec{x}^0 - \vec{b},)$$

$$\vec{x}^1 = \vec{x}^0 - \alpha_1 \cdot \vec{g}_1, \quad \alpha_1 = (\vec{r}^0, \vec{g}_1) / (A\vec{g}_1, \vec{g}_1)$$

$$\begin{cases} \vec{g}_{k+1} = B^{-1}\vec{r}^k - \gamma_k \vec{g}_k, & \gamma_k = (B^{-1}\vec{r}^k, A\vec{g}_k) / (A\vec{g}_k, \vec{g}_k) \\ \vec{x}^{k+1} = \vec{x}^k - \alpha_{k+1} \cdot \vec{g}_{k+1}, & \alpha_{k+1} = (\vec{r}^k, \vec{g}_{k+1}) / (A\vec{g}_{k+1}, \vec{g}_{k+1}), \quad k > 0 \end{cases}$$