

1. (15 баллов). Посчитайте (аналитически) LU -разложение матрицы

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{bmatrix}$$

с помощью элементарных преобразований Z_k . Объясните, почему в данном случае существование LU -разложения не противоречит теореме о существовании LU -разложения из лекций.

$$Z_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -4 & 1 & 0 \\ -7 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad A_1 = Z_1 A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & -3 & -6 \\ 0 & -6 & -12 \end{pmatrix}$$

$$Z_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -2 & 1 \end{pmatrix} \quad A_2 = Z_2 Z_1 A = Z_2 A_1 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & -3 & -6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = U$$

$$L = Z_1^{-1} Z_2^{-1} = (Z_2 Z_1)^{-1} =$$

$$= \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -4 & 1 & 0 \\ 1 & -2 & 1 \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 4 & 1 & 0 \\ 7 & 2 & 1 \end{pmatrix}$$

$$A = LU = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 4 & 1 & 0 \\ 7 & 2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & -3 & -6 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} = A$$

Теорема из лекции: у неворотр. $A \exists LU$ разложение \Leftrightarrow
 A - строо регулярна.

Здесь A - вырожденная, поэтому противоречия нет.

2. (35 баллов). Пусть симметричная положительно определенная матрица $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ задана в следующем виде:

$$A = \begin{bmatrix} a & c^\top \\ c & D \end{bmatrix},$$

где $a \in \mathbb{R}$, $c \in \mathbb{R}^{n-1}$, $D \in \mathbb{R}^{(n-1) \times (n-1)}$. Исклечением Холецкого первой строки назовем следующую операцию:

$$A = \begin{bmatrix} a & c^\top \\ c & D \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l & 0 \\ c & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & D - \frac{cc^\top}{a} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} l & \frac{c^\top}{l} \\ 0 & I \end{bmatrix} = L_0 A_1 L_0^\top, \quad l = \sqrt{a}. \quad (1)$$

Применив разложение аналогичное (1) к дополнению по Шуру $D - \frac{cc^\top}{a}$ и т.д., получим разложение Холецкого.

(a) (9 баллов). Докажите, что $D - \frac{cc^\top}{a}$ будет симметричной положительно определенной.

A - строго регулярная (из полож. опр. следует, что $\Delta_k > 0 \quad \forall k=1, \dots, n$)
 В задаче прошлого гд. было доказано, что деп. по Шуру γ
 строго регулярной и. тоже стр. регулярна. И тогда получена
 формула: $\delta_k = \frac{\Delta_{k+1}}{\Delta_k} \cdot \delta_{k-1} \neq 0$, δ_k - k -ый угловой минор деп. по Шуру.

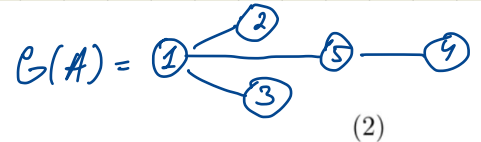
$$\delta_1 = \frac{\Delta_2}{\Delta_1} > 0 \Rightarrow \delta_2 = \frac{\Delta_3}{\Delta_2} \delta_1 > 0 \Rightarrow \dots \delta_k > 0 \Rightarrow \text{деп. по Шуру - полож. опр.}$$

D - симметричная, cc^\top - симметричная: $(cc^\top)^\top = cc^\top \Rightarrow$

$\Rightarrow D - \frac{1}{a} cc^\top$ - тоже симметричная.

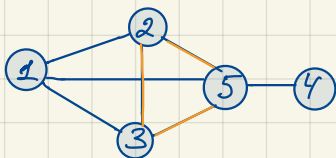
(b) (4 баллов). Для матрицы

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 1 & 2 & 0 & 1 \\ 1 & 4 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 0 & 5 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 3 \\ 1 & 0 & 0 & 3 & 4 \end{bmatrix}$$



постройте ее граф $G(A)$.

(c) (8 баллов). Нарисуйте на графе $G(A)$ (выделите цветом) возникающие заполнения у дополнения по Шуру $D - \frac{cc^\top}{a}$ и продолжите эту процедуру рекурсивно. Находить конкретные числа не обязательно.

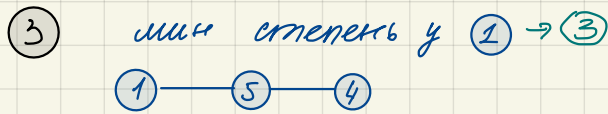
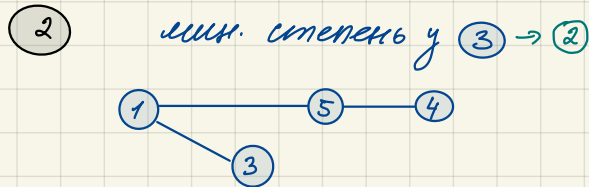
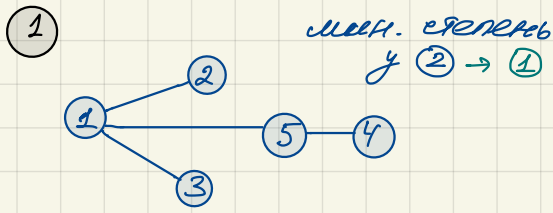


$$\delta_1 = D - \frac{1}{a} cc^\top = \begin{pmatrix} 4 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 3 & 4 \end{pmatrix} - \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 1 \\ 2 & 4 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 0 & 1 \end{pmatrix} =$$

$$= \begin{pmatrix} 15/4 & -1/2 & 0 & -1/4 \\ -1/2 & 4 & 0 & -1/2 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \\ -1/4 & -1/2 & 3 & 15/4 \end{pmatrix}$$

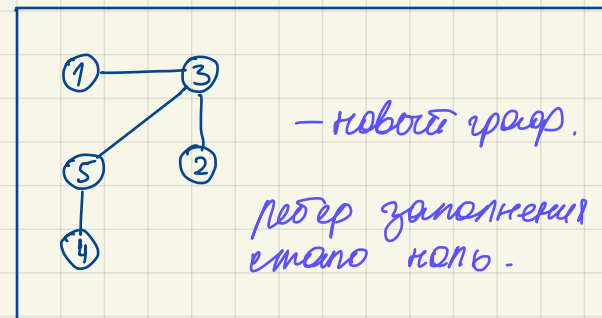
$$\delta_2 = \begin{pmatrix} 4 & 0 & -1/2 \\ 0 & 1 & 3 \\ -1/2 & 3 & 15/4 \end{pmatrix} - \frac{1}{15} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1/8 \\ 0 & 0 & 0 \\ 1/8 & 0 & 1/6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4-1/15 & 0 & 1/8 \\ 0 & 1 & 3 \\ -1/2-1/30 & 3 & 15/4-1/60 \end{pmatrix} \quad (\text{далее числа не изменяются})$$

(d) (8 баллов). Примените к графу $G(A)$ алгоритм minimal degree ordering (вычислять разложение для матрицы не нужно, этот пункт подразумевает работу только с графом) и соответствующую матрицу PAP^T . На сколько сократилось число ребер заполнения при исключении вершин в новом порядке?



$$PAP^T = \begin{pmatrix} 4 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 2 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 4 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & 3 & 4 \end{pmatrix}, \quad P = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Итого: $(1, 2, 3, 4, 5) \rightarrow (2, 3, 1, 4, 5)$



(e) (6 баллов). Запишите матрицу A из (2) в CSR формате.

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 1 & 2 & 0 & 1 \\ 1 & 4 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 0 & 5 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 3 \\ 1 & 0 & 0 & 3 & 4 \end{bmatrix}$$

$$\begin{aligned} \text{values} &= [4, 1, 2, 1, 1, 4, 2, 5, 1, 3, 1, 3, 4] \\ \text{rows} &= [0, 4, 6, 8, 1, 0, 1, 3] \\ \text{cols} &= [0, 1, 2, 4, 0, 1, 0, 2, 3, 4, 0, 3, 4] \end{aligned}$$

3. (25 баллов).

- (a) Пусть $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ — произвольная невырожденная матрица. Пусть рассматривается итерационный процесс вида $x_{k+1} = x_k + \tau_k r_k$, $r_k = b - Ax_k$. Получите оптимальные параметры $\tau_k \in \mathbb{R}$, минимизирующие функционал невязки $J(x) = \|b - Ax\|_2^2$ на каждом шаге итерационного процесса. Убедитесь, что полученное выражение зависит только от A и r_k .
- (b) В случае $A = A^T > 0$ покажите, что для полученного процесса выполняется:

$$\|r_k\|_2 \leq \left(\frac{\text{cond}_2(A) - 1}{\text{cond}_2(A) + 1} \right)^k \|r_0\|_2.$$

(a)
$$r_{k+1} = b - Ax_{k+1} = b - A(x_k + \tau_k r_k) = b - Ax_k - \tau_k Ar_k =$$

$$= r_k - \tau_k Ar_k = (I - \tau_k A) r_k$$

$$\|b - Ax_{k+1}\|_2^2 = \|r_k - \tau_k Ar_k\|_2^2 = \langle r_k, r_k \rangle + \tau_k^2 \langle Ar_k, Ar_k \rangle -$$

$$- 2\tau_k \langle r_k, Ar_k \rangle.$$

$$\frac{\partial J}{\partial \tau_k} = 2\tau_k \langle Ar_k, Ar_k \rangle - 2\langle r_k, Ar_k \rangle = 0$$

$$\tau_k = \frac{\langle r_k, Ar_k \rangle}{\langle Ar_k, Ar_k \rangle}$$

(b) $A = A^T > 0$ $\forall t$

$$\|r_{k+1}\|_2^2 = \|b - Ax_{k+1}\|_2^2 = \min_{\tau_k} \|b - A(x_k + \tau_k r_k)\|_2^2 \leq \|b - Ax_k - \tau_k Ar_k\|_2^2 =$$

$$= \|r_k - \tau_k Ar_k\|_2^2 = \|(I - \tau_k A) r_k\|_2^2 \leq \|I - \tau_k A\|_2^2 \cdot \|r_k\|_2^2 =$$

субоптимально

$$= \left[t = \underset{t = \frac{2}{\lambda_1 + \lambda_n} - \text{e.g. } A}{\text{argmin}} \|I - tA\|_2 \right] = \frac{\text{cond}(A) - 1}{\text{cond}(A) + 1} \|r_k\|_2^2$$

Аналогично $\|r_k\|_2^2 \leq \frac{\text{cond}(A) - 1}{\text{cond}(A) + 1} \|r_{k-1}\|_2^2$ и так по цепочке \Rightarrow

$$\Rightarrow \|r_{k+1}\|_2^2 \leq \left(\frac{\text{cond}(A) - 1}{\text{cond}(A) + 1} \right)^k \|r_0\|_2^2$$

4. (25 баллов). Покажите, что для достижения точности $\frac{\|e_k\|_2}{\|e_0\|_2} \leq \varepsilon$ для заданного $0 < \varepsilon < 1$ в методе Чебышева необходимо сделать не больше

$$N(\varepsilon) = 1 + \frac{\sqrt{\text{cond}_2(A)}}{2} \ln(2\varepsilon^{-1})$$

итераций (при достаточно большом $\text{cond}_2(A)$).

Уз пишем знаем соотношение и хотим 2-ую часть пер-ва

$$\frac{\|e_k\|_2}{\|e_0\|_2} \leq 2 \left(\frac{\sqrt{\text{cond}(A)} - 1}{\sqrt{\text{cond}(A)} + 1} \right)^k \leq \varepsilon \Rightarrow e^{\ln \left(\frac{\sqrt{\text{cond}(A)} - 1}{\sqrt{\text{cond}(A)} + 1} \right)^k} \leq e^{\ln(\frac{\varepsilon}{2})} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow k \ln \left(\frac{\sqrt{\text{cond} A} - 1}{\sqrt{\text{cond} A} + 1} \right) \leq \ln(\frac{\varepsilon}{2}) \Rightarrow k \leq \ln(\frac{\varepsilon}{2}) \left(\ln \left(\frac{\sqrt{\text{cond} A} - 1}{\sqrt{\text{cond} A} + 1} \right) \right)^{-1} \quad \textcircled{=}$$

$$\ln \left(\frac{\sqrt{\text{cond} A} - 1}{\sqrt{\text{cond} A} + 1} \right) = -\ln \left(\frac{\sqrt{\text{cond} A} + 1}{\sqrt{\text{cond} A} - 1} \right) = -\ln \left(1 + \frac{2}{\sqrt{\text{cond} A} - 1} \right) \approx$$

$$\approx -\frac{2}{\sqrt{\text{cond} A} - 1}, \quad \text{cond}(A) \rightarrow \infty$$

$$\textcircled{=} \left(-\ln(2\varepsilon^{-1}) \right) \left(-\frac{1}{2}(\sqrt{\text{cond} A} - 1) \right) = \frac{1}{2}(\sqrt{\text{cond} A} - 1) \ln(2\varepsilon^{-1}) =$$

$$= \frac{1}{2}\sqrt{\text{cond} A} \ln(2\varepsilon^{-1}) - \frac{1}{2}\ln(2\varepsilon^{-1}) \quad \textcircled{=}$$

$$-\frac{1}{2}\ln(2\varepsilon^{-1}) = \frac{1}{2}\ln\left(\frac{\varepsilon}{2}\right) \leq 1; \quad \ln\left(\frac{\varepsilon}{2}\right) \leq 2; \quad \varepsilon \leq 2e^2 \approx 14,5$$

всера, т.к. $\varepsilon \in (0, 1)$

$$\textcircled{=} \frac{1}{2}\sqrt{\text{cond} A} \ln(2\varepsilon^{-1}) + 1.$$

1. (50 б. балла). Пусть $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ обладает строгим строчным диагональным преобладанием. Докажите, что для такой матрицы LU -разложение существует, и для коэффициента роста $\rho = \|U\|_C / \|A\|_C$, где $A = LU$, справедливо $\rho \leq 2$.

БОНУС

Можем представить $A = D + B$, где B - матрица внедиаг. элементов, D - диагональная. Тогда $A = D(I + D^{-1}B)$ и

D - невырождена, т.к. из условия $|a_{kk}| > \sum_{m \neq k} |a_{km}|$ следует, что $a_{kk} > 0$. $(I + D^{-1}B)$ - невырождена:

$$|a_{ii}| > \sum_{i \neq j} |a_{ij}| \Rightarrow |a_{ii}| > |a_{ij}| \Rightarrow \left| \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \right| < 1 \quad \forall j \neq i$$

У матрицы $D^{-1}B$: $(D^{-1}B)_{ij} = \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \Rightarrow \|D^{-1}B\|_{\infty} < 1$. Следовательно, сходится ряд Неймана $\sum_{k=0}^{\infty} (D^{-1}B)^k$ и $(I - D^{-1}B)$ обратима.

Получается, что A - невырождена (пр-ие невырожденных).

Приведенное док-во использует только квадратность и св-во стр. строчного диаг. преобл. Все ведущие подматрицы A тоже обладают этим свойством \Rightarrow они все невырождены и A - строго регулярная \Rightarrow $\exists LU$ разложение.

Пусть методом Гауссовского исключения:

После $k-1$ шагов метода Гаусса, применяемого к мат. A , получим мат.

$$B = \begin{pmatrix} v_{11} & & & \\ & v_{kk} & & * \\ & 0 & \ddots & \\ & v_{mk} & & v_{mm} \\ & * & \dots & * & v_{nn} \end{pmatrix}$$

Чтобы обнулить v_{mk} , возьмем $(m) = (m) - (k) \cdot \frac{v_{mk}}{v_{kk}}$:

$$\tilde{v}_{mj} = v_{mj} - v_{kj} \cdot \frac{v_{mk}}{v_{kk}} \quad \forall j = k+1 \dots n \quad \text{и} \quad \tilde{v}_{mk} = 0$$

Новая сумма модулей в (m) строке:

$$\begin{aligned} \sum_{j=k+1}^n |\tilde{v}_{mj}| &= \sum_{j=k+1}^n \left| v_{mj} - v_{kj} \frac{v_{mk}}{v_{kk}} \right| \leq \sum_{j=k+1}^n \left(|v_{mj}| + |v_{kj}| \cdot \left| \frac{v_{mk}}{v_{kk}} \right| \right) = \\ &= \sum_{j=k+1}^n |v_{mj}| + \underbrace{\left| \frac{v_{mk}}{v_{kk}} \right|}_{< 1} \sum_{j=k+1}^n |v_{kj}| < \sum_{j=k+1}^n |v_{mj}| + \frac{|v_{mk}|}{|v_{kk}|} |v_{kk}| = \sum_{j=k}^n |v_{mj}| \end{aligned}$$

Получим $\sum_{j=k}^n |\tilde{v}_{mj}| < \sum_{j=k}^n |v_{mj}|$ ($\tilde{v}_{mk} = 0$), т.е. сумма модулей элементов каждой строки не увеличивается. (1)

$$|\tilde{v}_{mm}| = |v_{mm} - \frac{v_{mk} v_{kk}}{v_{kk}}| \geq |v_{mm}| - \frac{|v_{km}|}{|v_{kk}|} |v_{mk}| = |v_{mm}| - \frac{|v_{km}|}{|v_{kk}|} |v_{mk}|$$

$$\sum_{\substack{j=k+1 \\ j \neq m}}^n |\tilde{v}_{mj}| = \sum_{\substack{j=k+1 \\ j \neq m}}^n |v_{mj} - v_{kj} \frac{v_{mk}}{v_{kk}}| \leq \sum_{\substack{j=k+1 \\ j \neq m}}^n |v_{mj}| + \frac{|v_{mk}|}{|v_{kk}|} \sum_{\substack{j=k+1 \\ j \neq m}}^n |v_{kj}| \leq$$

$$\leq \left(\sum_{j=k+1}^n |v_{mj}| - |v_{mk}| \right) + \frac{|v_{mk}|}{|v_{kk}|} \left(\sum_{j=k+1}^n |v_{kj}| - |v_{km}| \right) <$$

$$< |v_{mm}| - |v_{mk}| + \frac{|v_{mk}|}{|v_{kk}|} (|v_{kk}| - |v_{km}|) = |v_{mm}| - \frac{|v_{mk}| |v_{km}|}{|v_{kk}|} \leq |\tilde{v}_{mm}|$$

Получаем $|\tilde{v}_{mm}| > \sum_{\substack{j=k+1 \\ j \neq m}}^n$, т.е. после каждой итерации Гаусса сокращается стр. стр. диаг. преоб. \Rightarrow

\Rightarrow матрица U не отражена. (2)

Из (1) и (2) следует: $\forall j: |u_{ij}| \leq \sum_{k=1}^n |u_{ik}| \leq \sum_{k=1}^n |a_{ik}| = |a_{ii}| + \sum_{k \neq i} |a_{ik}| < 2|a_{ii}|$

А значит $\|U\|_c = \max_{ij} |u_{ij}| = |u_{mm}| \leq 2|a_{mm}| \leq 2 \max_{ij} |a_{ij}| = 2\|A\|_c$.

Уточ: $\frac{\|U\|_c}{\|A\|_c} \leq 2$.