

Матричное разложение для СЛАУ

$$Ax = b \Rightarrow x = A^{-1}b, A \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

$$x = (A^T A)^{-1} A^T b, A \in \mathbb{R}^{n \times m}$$

Рассмотрим разложения для разных типов матриц.

① $A = A^T, A \geq 0$ симметр, положит. определ.

$$A = L \cdot L^T, L = \begin{pmatrix} \Delta & 0 \\ & \end{pmatrix} \quad A \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

$$Ax = b \Rightarrow L \underbrace{L^T x}_y = b \Leftrightarrow \begin{cases} y = L^{-T} b & O(n^2) \\ x = L^{-T} y & O(n^2) \end{cases}$$

Сложн. разложения Холецкого $\approx \frac{1}{3} n^3$

② $A = A^T$ Симметричная матрица.

$$P^T A P = L D L^T \quad L = \begin{pmatrix} \triangle & 0 \end{pmatrix}$$

$$P = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$D = \begin{pmatrix} \square & & & \\ & \oplus & & \\ & & \square & \\ & & & \square \end{pmatrix}$$

перестановочная
матрица.

$$A x = b \Rightarrow \underbrace{P L D L^T P^T}_{\substack{z \\ y}} x = b$$

$$\begin{cases} z = L^{-1} P^T b \leftarrow O(n)^2 \\ y = D^{-1} z \leftarrow O(n) \\ x = P L^{-T} y \leftarrow O(n^2) \end{cases}$$

$$\textcircled{3} \quad A \in \mathbb{R}^{n \times m}$$

$$PA = LU, \quad L = \begin{pmatrix} \Delta^0 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} \Delta \\ 0 \end{pmatrix}$$

$n \times \min(n, m) \qquad \min(n, m) \times m$

$$\text{Сложность } LU \approx \frac{2}{3} n^3$$

$$\textcircled{4} \quad A \in \mathbb{R}^{n \times m}$$

$$AP = QR, \quad Q^T Q = I, \quad R = \begin{pmatrix} \Delta \\ 0 \end{pmatrix}$$

$Q \in \mathbb{R}^{n \times m}, \quad R \in \mathbb{R}^{n \times m}$

$$\text{Сложность } QR \approx \frac{4}{3} n^3$$

$$n > m$$

$$x = (A^T A)^{-1} A^T b$$

$$A = QR = \begin{bmatrix} \overset{m}{Q_1} & \overset{n-m}{Q_2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \overset{m}{R_1} \\ \underset{n-m}{0} \end{bmatrix}$$

$$x = (R^T Q^T Q R)^{-1} R^T Q^T b =$$

$$= (R_1^T R_1)^{-1} R_1^T Q_1^T b = R_1^{-1} R_1^T R_1^T Q_1^T b =$$

$$= R_1^{-1} Q_1^T b$$

$$\begin{aligned}
 \textcircled{5} \quad A \in \mathbb{R}^{n \times m}, \quad A &= U \Sigma V^T \\
 U^T U &= I \quad V^T V = I, \\
 \Sigma &= \begin{bmatrix} \sigma_1 & & \\ & \ddots & \\ & & \sigma_{\min(m,n)} \end{bmatrix}
 \end{aligned}$$

Сложность SVD $\approx 5QR \approx 20$ Холеского.

Метод Ньютона

$$f(x) \rightarrow \min_{x \in \mathbb{R}^n}, \quad f \in C^2, \quad B_k = B_k^T > 0$$

$$f(x_k + d_k) \approx m_k(d) = f(x_k) + \nabla f(x_k)^T d + \frac{1}{2} d^T B_k d \rightarrow \min_d$$

$$\nabla_d m_k(d) = \nabla f(x_k) + B_k d = 0$$

$$\Rightarrow \underline{d_k = -B_k^{-1} \nabla f(x_k)}$$

① $B_k = I \rightarrow$ - ГД.

② $B_k = \nabla^2 f(x_k) \rightarrow$ Ньютон.

Ньютон: $x_{k+1} = x_k - d_k (\nabla^2 f(x_k))^{-1} \nabla f(x_k)$

Требование: $\nabla^2 f(x_k) \succ 0$

$$f(x)$$

$$\tilde{x} = A x$$

$$x = A \tilde{x}, \quad A \in \mathbb{R}^{n \times n},$$

$$\det A \neq 0.$$

$$\tilde{f}(\tilde{x}) := f(A \tilde{x})$$

$$d\tilde{f}(\tilde{x}) = \nabla f(\tilde{x}) d(A \tilde{x}) = \nabla f(A \tilde{x})^T A d\tilde{x}$$

$$\begin{aligned} d^2 \tilde{f}(\tilde{x}) &= (\nabla^2 f(A \tilde{x}) A d\tilde{x}_2)^T A d\tilde{x}_1 = \\ &= d x_2^T A^T \nabla^2 f(A \tilde{x}) A d\tilde{x}_1 \end{aligned}$$

$$\nabla \tilde{f}(\tilde{x}) = A^T \nabla f(A \tilde{x})$$

$$\nabla^2 \tilde{f}(\tilde{x}) = A^T \nabla^2 f(A \tilde{x}) A$$

$$\tilde{x}_{k+1} = \tilde{x}_k - \alpha_k (\nabla^2 \tilde{f}(\tilde{x}_k))^{-1} \nabla \tilde{f}(\tilde{x}_k) =$$

$$= \tilde{x}_k - \alpha_k (A^T \nabla^2 f(A \tilde{x}_k) A)^{-1} A^T \nabla f(A \tilde{x}_k) =$$

$$= \tilde{x}_k - \alpha_k A^{-1} (\nabla^2 f(A \tilde{x}_k))^{-1} A^{-T} A^T \nabla f(A \tilde{x}_k)$$

$$x_{k+1} = A \tilde{x}_{k+1} = \underbrace{A \tilde{x}_k}_{x_k} - \alpha_k \left(\nabla^2 f(x_k) \right)^{-1} \nabla f(x_k)$$

$$x_{k+1} = x_k - \alpha_k \left(\nabla^2 f(x_k) \right)^{-1} \nabla f(x_k)$$

Таким образом, Метод Ньютона
устойчив к нелинейным преобразо-
ваниям.

Локальная скорость сходимости.

Тл

$$f \in C_{\mu}^{2,2}, \quad \alpha_k = 1, \quad \nabla^2 f'(x_{opt}) \geq \mu I,$$

$$\begin{array}{c} \nearrow \searrow \\ \mu > 0 \\ \lambda_{\min}(\nabla^2 f'(x_{opt})) \geq \mu > 0 \end{array}$$

$$\Rightarrow \exists r: \|x_0 - x_{opt}\| \leq r, \quad \forall x_0$$

для метода Ньютона верно, что:

$$\|x_{k+1} - x_{opt}\| \leq \text{const} \|x_k - x_{opt}\|^2$$

Глобальная сходимость.

$$x_{k+1} = x_k + \alpha_k d_k$$

$$\nabla f'(x)^T d_k < 0, f' \in C^{1,1}$$

$$\alpha_k: \textcircled{A} \quad f'(x_{k+1}) \leq f'(x_k) + C_1 \alpha_k \nabla f'(x_k)^T d_k.$$

$$\textcircled{B} \quad \nabla f'(x_{k+1})^T d_k \geq C_2 \nabla f'(x_k)^T d_k$$

$$\Rightarrow f'(x_{k+1}) \leq f'(x_k) - \frac{C_1(C_1 - C_2)}{2} \cos^2 \theta_n \| \nabla f'(x_k) \|^2$$

\nwarrow
 $\frac{\nabla f'(x_k)^T d_k}{\| \nabla f'(x_k) \| \cdot \| d_k \|}$

У метода Ньютона линейная глобальная сходимость.

Метод	Память	Соб. - сб. итераций.
Градиентный поиск	$O(n)$	Сложность $f'(x) \cdot O(g)$ $O(gn)$ $O(g)$ - back prop.
Метод Ньютона	$O(n^2)$	$O(n^3) + O(gn^2)$