Analisi Numerica

Risoluzione numerica di sistemi lineari Fattorizzazione di Cholesky Risoluzione di sistemi sovradeterminati

Ángeles Martínez Calomardo amartinez@units.it

Laurea Triennale in Intelligenza Artificiale e Data Analytics A.A. 2024–2025

Fattorizzazione LDM^T

Teorema (LDM^T)

Sia $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$. Se tutti i minori principali di testa di A sono non nulli allora esiste ed è unica la fattorizzazione

$$A = LDM^T$$

con L ed M triangolari inferiori, con $\ell_{ii}=m_{ii}=1$ e D matrice diagonale.

Dimostrazione

Da A = LU,

posto

$$D = \mathsf{diag}(U) = \mathsf{diag}(u_{11}, u_{22}, \dots, u_{nn})$$

si ha, essendo D invertibile (poichè lo è A e quindi U)

$$LU = LD(D^{-1}U) = LDM^{T}$$
 $(m_{ii} = 1)$

Fattorizzazione LDL^T

Teorema (LDL^T)

Sia $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ tale che $A = A^T$. Se tutti i minori principali di testa di A sono non nulli allora esiste ed è unica la fattorizzazione $A = LDL^T$ dove L è triangolare inferiore con $\ell_{ii} = 1$ e D diagonale.

Dimostrazione

Per il risultato precedente si ha $A = LDM^T$.

Ma per la simmetria si ha anche $A = LDM^T = (LDM^T)^T = MDL^T$.

Per l'unicità della fattorizzazione segue $L=M,\ M^T=L^T.$

Fattorizzazione di Cholesky

Teorema (Fattorizzazione di Cholesky)

Sia A una matrice reale simmetrica e definita positiva. Allora A è fattorizzabile nella forma

$$A = RR^T$$

dove R è una matrice triangolare inferiore reale non singolare.

Dimostrazione

Essendo A simmetrica e definita positiva (verifica il criterio di Sylvester), ammette la fattorizzazione

$$A = LDL^T$$
.

Dalla definizione di matrice definita positiva si ha, per ogni vettore $x \neq 0$,

$$0 < x^T A x = \underbrace{x^T L}_{y^T} D \underbrace{L^T x}_{y} = y^T D y,$$

con $y \neq 0$ perché L è invertibile, quindi D è definita positiva.

Dimostrazione (seguito)

Gli elementi diagonali della matrice D sono positivi in quanto, scegliendo $y = e_i$ l'i-esimo vettore della base canonica, si ha $0 < e_i^T D e_i = d_{ii}$.

La matrice D ammette quindi una radice quadrata (reale) ovvero

$$\sqrt{D} = \operatorname{diag}(\sqrt{d_{11}}, \dots, \sqrt{d_{nn}})$$

Pertanto

$$A = LDL^{T} = \underbrace{L\sqrt{D}}_{R}\underbrace{\sqrt{D}L^{T}}_{R^{T}} = RR^{T}.$$

Il costo computazionale della fattorizzazione di Cholesky è pari alla metà del costo della fattorizzazione LU.

La fattorizzazione di Cholesky è numericamente stabile.

Calcolo pratico di R. Esempio

Sia
$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$
.

Imponiamo l'uguaglianza $RR^T = A$

$$\begin{pmatrix} r_{11} & 0 & 0 \\ r_{21} & r_{22} & 0 \\ r_{31} & r_{32} & r_{33} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} r_{11} & r_{21} & r_{31} \\ 0 & r_{22} & r_{32} \\ 0 & 0 & r_{33} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{1l3} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$

Lo schema più efficiente è quello di calcolare R per colonne (e quindi R^T per righe):

Prima colonna di
$$R: \left\{ \begin{array}{ll} r_{11}^2 &= a_{11} = 2 \\ r_{21}r_{11} &= a_{21} = 1 \\ r_{31}r_{11} &= a_{31} = 1 \end{array} \right. \Rightarrow \left\{ \begin{array}{ll} r_{11} = \sqrt{2} \\ r_{21} = 1/\sqrt{2} \\ r_{31} = 1/\sqrt{2}. \end{array} \right.$$

Seconda colonna di
$$R: \left\{ \begin{array}{ll} r_{21}^2 + r_{22}^2 &= a_{22} = 2 \\ r_{21}r_{31} + r_{22}r_{32} = a_{32} = 1 \end{array} \right. \Rightarrow \left\{ \begin{array}{ll} r_{22} = \sqrt{3/2} \\ r_{32} = 1/\sqrt{6}. \end{array} \right.$$

Terza colonna di
$$R: \{ r_{31}^2 + r_{32}^2 + r_{33}^2 = a_{33} = 2 \Rightarrow \{ r_{33} = \sqrt{4/3} \}$$

Esempio. Segue

Si è trovato

$$R = \begin{pmatrix} \sqrt{2} & 0 & 0 \\ 1/\sqrt{2} & \sqrt{3/2} & 0 \\ 1/\sqrt{2} & 1/\sqrt{6} & \sqrt{4/3} \end{pmatrix} .$$

Una volta in possesso della fattorizzazione, risolviamo il sistema lineare Ax = b con $b^T = (1, 2, 3)$.

Si ha

$$Ax = R\underbrace{R^T x}_y = b \iff \begin{cases} Ry = b \\ R^T x = y \end{cases}$$

$$\implies y = \begin{pmatrix} 1/\sqrt{2} \\ \sqrt{3/2} \\ \sqrt{3} \end{pmatrix}, \qquad x = \begin{pmatrix} -1/2 \\ 1/2 \\ 3/2 \end{pmatrix}.$$

Risoluzione di sistemi sovradeterminati

Sia $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, con $m \ge n$ e b $\in \mathbb{R}^m$. Il sistema lineare Ax = b ammette soluzione se e solo se $b \in \text{Im}(A)$. Inoltre la soluzione è unica se Rg(A) = n.

Se il sistema **non ammette soluzione**, il problema dei minimi quadrati consiste nel risolvere il problema

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \|b - Ax\|_2$$

ovvero trovare $x \in \mathbb{R}^n$ tale che

$$||b - Ax||_2 \le ||b - Ay||_2, \quad \forall y \in \mathbb{R}^n$$
 (1)

Teorema

Il vettore x è soluzione del sistema (delle equazioni normali)

$$A^T A x = A^T b (2)$$

se e solo se x è soluzione di (1).

Dimostrazione del teorema

(\Longrightarrow) Sia $x\in\mathbb{R}^n$ la soluzione di (2) cioè $A^T(b-Ax)=0$. Per ogni $y\in\mathbb{R}^n$ si ha b-Ay=b-Ax+Ax-Ay=b-Ax+A(x-y),

da cui prendendo norme

$$\begin{split} \|b - Ay\|_2^2 &= \|b - Ax + A(x - y)\|_2^2 = \\ &= (b - Ax + A(x - y))^T (b - Ax + A(x - y)) = \\ &= \|b - Ax\|_2^2 + \|A(x - y)\|_2^2 + 2(x - y)^T \underbrace{A^T (b - Ax)}_{=0 \text{ per ipotesi}} = \\ &= \|b - Ax\|_2^2 + \|A(x - y)\|_2^2 \ge \|b - Ax\|_2^2. \end{split}$$

(\Leftarrow) Dimostrare la tesi equivale a dimostrare che, se \times soddisfa (1) allora b-Ax è ortogonale a Im(A).

Scrivendo
$$b=b_1+b_2, \quad b_1\in {\rm Im}(A), \ b_2\in {\rm Im}(A)^\perp, \quad {\rm si\ ottiene}$$

$$\|b-Ax\|_2^2=\|b_1-Ax\|_2^2+\|b_2\|_2^2$$

Quindi la soluzione di (1) si ottiene per $b_1 - Ax = 0$, pertanto

$$b - Ax = b_1 + b_2 - Ax = b_2 \in \operatorname{Im}(A)^{\perp}.$$

Soluzione del sistema dei minimi quadrati

La fattorizzazione QR

Il sistema delle equazioni normali ha soluzione unica se la matrice A^TA è non singolare. Da $A^TAx = A^Tb$ si ha

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

La matrice A^+ si definisce pseudoinversa di A.

In pratica, invece di formare la matrice A^TA e risolvere il sistema delle equazioni normali si risolve direttamente il sistema sovradeterminato Ax=b mediante la fattorizzazione QR.

Teorema

Data una matrice $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, \ (m \ge n),$ esiste una matrice ortogonale $Q \in \mathbb{R}^{m \times m}$ tale che

$$A = QR = Q \begin{pmatrix} \tilde{R} \\ \bigcirc \end{pmatrix},$$

dove $R \in \mathbb{R}^{m \times n}$ con $(r_{i,j}) = 0$, i > j $(\tilde{R} \in \mathbb{R}^{n \times n} \ \text{è triangolare superiore})$.

Sistemi sovradeterminati. Fattorizzazione QR

Osservando che le ultime m-n righe di R sono nulle si può scrivere

$$A = QR = \begin{pmatrix} \tilde{Q} & Q_2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \tilde{R} \\ \bigcirc \end{pmatrix} = \tilde{Q}\tilde{R},$$

dove $\tilde{Q} \in \mathbb{R}^{m \times n}$. Questa fattorizzazione ridotta è detta *skinny* o *light* QR.

Dunque si ha

$$Ax = b \iff \tilde{Q}\tilde{R}x = b \iff \tilde{Q}^T\tilde{Q}\tilde{R}x = \tilde{Q}^Tb \iff \tilde{R}x = \tilde{Q}^Tb.$$

Occorre quindi risolvere un sistema triangolare superiore.

Alternativa. Usare la SVD.

La decomposizione ai valori singolari (SVD) di una matrice

Teorema

 $\forall A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ esistono due matrici ortogonali $V \in \mathbb{R}^{m \times m}$, $U \in \mathbb{R}^{n \times n}$ e una matrice $\Sigma \in \mathbb{R}^{m \times n}$ con la forma seguente

$$\Sigma = \begin{bmatrix} \Sigma_r & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}, \qquad \Sigma_r = \begin{bmatrix} \sigma_1 & & & & & \\ & \sigma_2 & & & \\ & & \ddots & & \\ & & & \sigma_r \end{bmatrix},$$

dove $\sigma_1 \geq \sigma_2 \geq \ldots \geq \sigma_r > 0$, $r \leq \min\{m, n\}$ tali che

$$A = V\Sigma U^T.$$

Gli scalari σ_i si chiamano valori singolari di A.

Le colonne di V e U si dicono vettori singolari sinistri e destri, rispettivamente, di A.

Sistemi sovradeterminati

La soluzione formale del sistema delle equazioni normali è

$$x = A^+ b,$$

dove $A^+ \in \mathbb{R}^{n \times m}$ si dice pseudo-inversa di Moore-Penrose di A. A partire da una SVD di A:

$$A = V \Sigma U^T$$

si definisce

 $A^+ = U\Sigma^+V^T$, con la seguente definizione di $\Sigma^+ \in \mathbb{R}^{n \times m}$

$$\sigma_{ii}^{+} = \begin{cases} 1/\sigma_i, & i = 1, \dots, r \\ 0, & i = r + 1, \dots, \min\{m, n\} \end{cases}$$