Aspetti computazionali

Data Mining CLAMSES - University of Milano-Bicocca

Aldo Solari

Riferimenti bibliografici

- AS §2.2.1
- HTF §3.2.3
- LKA §2.3, §2.5, §2.6

Table of Contents

Le equazioni normali

Soluzione via scomposizione di Cholesky

Ortogonalizzazione di Gram-Schmid

Soluzione via scomposizione QR

Nei libri di testo viene spesso presentata la soluzione ad un certo problema con una formula matematica. Ad esempio, si consideri la soluzione

$$\hat{\beta} = (X^{\mathsf{T}} X)^{-1} X y$$

Tuttavia la traduzione diretta di questo tipo di formule in codice non è sempre consigliabile perché ci sono molti aspetti problematici dei computer che semplicemente non sono rilevanti quando si scrivono le cose su carta

I potenziali problemi computazionali che possono emergere sono

- Overflow:

Quando i numeri diventano troppo grandi, non possono essere rappresentati su un computer e quindi spesso vengono prodotte NA

- Underflow:

Simile all'overflow, i numeri possono diventare troppo piccoli per essere rappresentati dai computer, provocando errori o avvisi o calcoli imprecisi

- Dipendenza quasi lineare:

Il computer (che ha una precisone finita) può confondere una dipendenza quasi lineare per una dipendenza lineare

Sia y il vettore delle risposte, $X_{n\times p}$ la matrice del disegno e β il vettore dei parametri in un modello lineare. Lo stimatore OLS (Ordinary Least Squares)

$$\hat{\beta} = (X^{\mathsf{T}} X)^{-1} X y$$

Questa soluzione può essere tradotta in codice R come

Tuttavia non è consigliabile calcolare il valore di $\hat{\beta}$ in questo modo.

La ragione principale è che il calcolo dell'inversa di $X^\mathsf{T} X$ è molto costoso dal punto di vista computazionale ed è un'operazione potenzialmente instabile su un computer quando c'è un'elevata multicollinearità tra i predittori.

Inoltre, per calcolare $\hat{\beta}$ non abbiamo bisogno dell'inversa di X^TX , quindi perché calcolarla?

Le equazioni normali

Basta infatti considerare le equazioni normali

$$X^{\mathsf{T}}X\beta = X^{\mathsf{T}}y$$

e risolverle direttamente:

solve(crossprod(X), crossprod(X, y))

Questo approccio ha il vantaggio di essere più stabile numericamente e di essere molto più veloce

Problemi di multicollinearità

Per ottenere una situazione di multicollinearità, possiamo aggiungere una colonna a X che è molto simile (ma non identica) alla prima colonna di X

$$W \leftarrow cbind(X, X[, 1] + rnorm(n, sd = 1e-10))$$

L'approccio "diretto" fallisce quando c'è elevata multicollinearità

La difficoltà nel risolvere un sistema di equazioni lineari può essere descritto dal numero di condizionamento κ (condition number), definito come il rapporto tra il più grande e più piccolo valore singolare di X^TX . Se κ è molto grande, siamo in presenza di un un problema mal condizionato (ill-conditioned, un problema dove le soluzioni sono molto sensibili a piccole perturbazioni dei dati iniziali)

Le equazioni normali

$$X^{\mathsf{T}}X\beta = X^{\mathsf{T}}y$$

rappresentano un caso particolare di un generico sistema di equazioni

$$Ax = b$$

La funzione solve (A, b, ...) risolve questo sistema di equazioni, dove A è una matrice quadrata e b può essere un vettore o una matrice.

Se b non viene specificato, allora diventa la matrice identità I, quindi il problema si traduce in Ax = I, ovvero trovare l'inversa di A.

Table of Contents

Le equazioni normali

Soluzione via scomposizione di Cholesky

Ortogonalizzazione di Gram-Schmidt

Soluzione via scomposizione QR

La scomposizione di Cholesky

Poichè nel nostro caso la matrice $A=X^{\mathsf{T}}X$ è simmetrica, e se X è a rango pieno, è anche definita positiva, allora possiamo considerare la decomposizione di Cholesky

$$A = LL^{\mathsf{T}}$$

dove L è una matrice triangolare inferiore.

Con questa decomposizione possiamo scrivere

$$LL^{\mathsf{T}}x = b$$

 $Lz = b$

dove $z = L^{\mathsf{T}} x$ è la nuova incognita.

Quando nel generico sistema di equazioni Ax = b la matrice A è triangolare inferiore (superiore), si può applicare l'algoritmo di sostituzione in avanti, denominato *forwardsolve* (l'algoritmo di sostituzione in indietro, denominato *backsolve*).

Algoritmo di backsolve

Si consideri la seguente matrice triangolare superiore

$$\begin{bmatrix} l_{1,1} & l_{1,2} & l_{1,3} \\ 0 & l_{2,2} & l_{2,3} \\ 0 & 0 & l_{3,3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} z_1 \\ z_2 \\ z_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{bmatrix}$$

Dall'ultima riga (equazione) risulta

$$z_3 = \frac{b_3}{l_{3,3}}$$

La seconda riga (equazione) coinvolge solamente z_2 e z_3 , quindi

$$z_2 = rac{b_2}{l_{2,2}} - rac{l_{2,3} z_3}{l_{2,2}}$$

Infine

$$z_1 = rac{b_1}{l_{1,1}} - rac{l_{1,2} z_2}{l_{1,1}} - rac{l_{1,3} z_3}{l_{1,1}}$$

Forwardsolve e backsolve

L'algoritmo di forwardsolve utilizza sostanzialmente la stessa tecnica per matrici triangolari inferiori. Per il nostro problema, possiamo scrivere

$$X^{\mathsf{T}}Xx = X^{\mathsf{T}}y$$
$$LL^{\mathsf{T}}x = b$$
$$Lz = b$$

dove $L_{p \times p}$ è una matrice triangolare inferiore

Prima si risolve Lz = b con

forwardsolve(L, b)

Poi si risolve $L^{\mathsf{T}}x = z$ con

backsolve(t(L), forwardsolve(L, b))

```
# Calcolare la stima OSL con la decomposizione di Cholesky
#
# Argomenti:
# X: la matrice del disegno
# y: il vettore risposta
#
# Ritorna:
# Il vettore hatbeta di lunghezza ncol(X).
ols chol <- function(X, y)
XtX <- crossprod(X)</pre>
Xty <- crossprod(X, y)</pre>
L <- t(chol(XtX))
```

betahat <- backsolve(t(L), forwardsolve(L, Xty))</pre>

betahat

Table of Contents

Le equazioni normali

Soluzione via scomposizione di Cholesky

Ortogonalizzazione di Gram-Schmidt

Soluzione via scomposizione QR

Matrice di proiezione

Sia $L \subseteq \mathbb{R}^n$ un sottospazio vettoriale, i.e. $L = \text{span}\{v_1, \dots, v_k\}$ per dei vettori $v_1, \dots, v_k \in \mathbb{R}^n$. Sia $V \in \mathbb{R}^{n \times k}$ la matrice che contiene v_1, \dots, v_k come sue colonne, allora

$$span\{v_1, ..., v_k\} = \{a_1v_1 + ... + a_kv_k : a_1, ..., a_k \in \mathbb{R}\}\$$

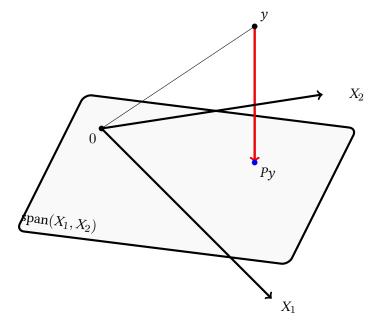
Sia $F(x) = P_L x$ la funzione (lineare) che proietta $x \in \mathbb{R}^n$ su L, dove il test $P_L \in \mathbb{R}^{n \times n}$ è la matrice di proiezione su L. La matrice P_L è simmetrica, i.e. $P_L^t = P_L$ e idempotente, i.e. $P_L^2 = P_L$. Inoltre abbiamo

$$P_L x = x \quad \forall x \in L, \quad P_L x = 0 \quad \forall x \perp L$$

Per ogni sottospazio L, il suo complemento ortogonale è

$$L^{\perp} = \{ x \in \mathbb{R}^n : x \perp L \} = \{ x \in \mathbb{R}^n : x \perp v \text{ per qualsiasi } v \in L \}$$

Geometria del modello lineare



Geometria del modello lineare

La stima

$$\hat{y} = X(X^t X)^{-1} X^t y = P y$$

del modello lineare è esattamente la proiezione di y nel sottospazio span $\{X_1,\ldots,X_p\}$

Il vettore dei residui

$$y - \hat{y} = (I - P)y = P^{\perp}y$$

è la proiezione di y nel sottospazio span $\{X_1,\ldots,X_p\}^\perp$ quindi $y-\hat{y}$ è ortogonale a ciascun X_1,\ldots,X_p

Regressione univariata

Sia $\langle a,b\rangle=a^tb=\sum_{i=1}^na_ib_i$ il il prodotto scalare (Euclidean inner product) di $a,b\in\mathbb{R}^n$

Sia $||a||_2^2 = a^t a = \sum_{i=1}^n a_i^2$ la norma Euclidea al quadrato

Data la variabile X_j (j-sima colonna di X), il coefficiente di regressione di y su X_j è

$$\hat{\beta}_j = \frac{\langle X_j, y \rangle}{||X_j||_2^2}$$

Se X_1,\ldots,X_p sono ortogonali, allora è anche il coefficiente di X_j della regressione multivariata di y su X_1,\ldots,X_p

Regressione univariata con intercetta

Per la regressione di y su $\mathbb{1}$, $x \in \mathbb{R}^n$, possiamo scrivere

$$\hat{\beta}_1 = \frac{\langle x - \bar{x} \mathbb{1}, y \rangle}{||x - \bar{x} \mathbb{1}||_2^2}$$

Questo risultato si può ottenere in due passi

1. Regressione di x su 1, ottenendo il coefficiente

$$\frac{\langle \mathbb{1}, y \rangle}{||\mathbb{1}||_2^2} = \frac{\langle \mathbb{1}, y \rangle}{n} = \bar{x}$$

e il vettore dei residui

$$z = x - \bar{x}\mathbb{1} \in \mathbb{R}^n$$

2. Regressione di *y* su *z*, ottenendo il coefficiente

$$\hat{\beta}_1 = \frac{\langle z, y \rangle}{||z||_2^2} = \frac{\langle x - \bar{x}\mathbb{1}, y \rangle}{||x - \bar{x}\mathbb{1}||_2^2}$$

Algoritmo:

regressione multivariata via ortogonalizzazioni successive

- 1. Sia $Z_1 = X_1$
- 2. Per j = 2, ..., p: Regressione di X_i su $Z_1, ..., Z_{i-1}$ per ottenere i coefficienti

$$\hat{\gamma}_{jk} = \frac{\langle Z_k, X_j \rangle}{||Z_k||_2^2}, \quad k = 1, \dots, j-1$$

e il vettore dei residui

$$Z_j = X_j - \sum_{k=1}^{J-1} \hat{\gamma}_{jk} Z_k$$

3. Regressione di y su Z_p per ottenere il coefficiente $\hat{\beta}_p$, ovvero il coefficiente di X_p nella regressione di y su X_1,\ldots,X_p

Per ogni *j*, dalla definizione $Z_j = X_j - \sum_{k=1}^{j-1} \hat{\gamma}_{jk} Z_k$ segue che ciascun Z_i è una combinazione lineare di X_1, \ldots, X_j , quindi

$$\operatorname{span}(Z_1,\ldots,Z_j)\subseteq\operatorname{span}(X_1,\ldots,X_j)$$

Riarrangiando i termini, si può mostrare che ciascun X_j è una combinazione lineare di Z_1, \ldots, Z_j , quindi

$$\mathrm{spam}(X_1,\ldots,X_j)\subseteq\mathrm{spam}(Z_1,\ldots,Z_j)$$

Poiché span $(X_1,\ldots,X_j)=$ span (Z_1,\ldots,Z_j) , la regressione di y su X_1,\ldots,X_p è la stessa di la regressione di y su Z_1,\ldots,Z_p . Sia

$$\hat{y} = c_1 Z_1 + \ldots + c_p Z_p$$

Poichè Z_1, \ldots, Z_p sono ortogonali, i coefficienti c_1, \ldots, c_p corrispondono a quelli della regressione univariata, in particolare

$$c_p = \frac{\langle Z_p, y \rangle}{||Z_p||_2^2} = \hat{\beta}_p$$

Abbiamo

$$\hat{y} = c_1 Z_1 + \ldots + c_{p-1} Z_{p-1} + \hat{\beta}_p Z_p$$

Si noti che la variabile X_p compare solo attraverso Z_p :

$$Z_p = X_p - \sum_{p=1}^{p-1} \hat{\gamma}_{jk} Z_k$$

Quindi possiamo scrivere, per certe costanti a_1, \ldots, a_{p-1}

$$\hat{y} = a_1 X_1 + \ldots + a_{p-1} X_{p-1} + \hat{\beta}_p X_p$$

quindi $\hat{\beta}$ è il coefficiente di X_p nella regressione di y su X_1,\ldots,X_p

Table of Contents

Le equazioni normali

Soluzione via scomposizione di Cholesky

Ortogonalizzazione di Gram-Schmidt

Soluzione via scomposizione QR

La decomposizione QR

Sia

$$X = Z\Gamma$$

dove Z è composta dalle colonne (ordinate) Z_1, \ldots, Z_p , e Γ è la matrice triangolare superiore con elementi $\hat{\gamma}_{kj}$.

Sia D la matrice diagonale con elementi $D_j j = \|Z_j\|$. Otteniamo

$$X = ZD^{-1}D\Gamma = QR$$

la decomposizione QR di X, dove il Q è una matrice $n \times p$ ortogonale, i.e. $Q^tQ = I$, e R è una matrice $p \times p$ triangolare superiore.

La decomposizione QR (ridotta) prevede

$$X_{n \times p} = Q_{n \times p} R_{p \times p}$$

dove Q è una matrice ortogonale tale che $Q^TQ = I$, ed R è una matrice triangolare superiore, quindi

$$X^{\mathsf{T}} X \beta = X^{\mathsf{T}} y$$

$$R^{\mathsf{T}} Q^{\mathsf{T}} Q R \beta = R^{\mathsf{T}} Q^{\mathsf{T}} y$$

$$R^{\mathsf{T}} R \beta = R^{\mathsf{T}} Q^{\mathsf{T}} y$$

$$R \beta = Q^{\mathsf{T}} y$$

Possiamo quindi risolvere il sistema con l'algoritmo backsolve senza dover calcolare X^TX , che potrebbe risultare numericamente instabile.

```
# Calcolare le stime OLS con la decomposizione QR
#
# Argomenti:
# X: la matrice del disegno
# y: il vettore risposta
#
# Ritorna:
# Il vettore hatbeta di lunghezza ncol(X).
ols_qr <-
function(X, y)
qr_obj <- qr(X)</pre>
Q <- gr.Q(gr obj)
R <- qr.R(qr obj)
Qty <- crossprod(Q, y)
betahat <- backsolve(R, Qty)
betahat
}
```

Costo computazionale

La funzione 1m utilizza la decomposizione QR (programmata in C e richiamata dalla funzione). Questa soluzione ha un costo computazionale di

$$2np^2$$

operazioni, rispetto al costo

$$p^3 + np^2/2$$

della via scomposizione di Cholesky.