

Laboratorio computazionale numerico

Lezione 5

f.poloni@sns.it

2008-11-12

1 Eliminazione di Gauss con pivoting parziale

Esercizio 1 (sostanzioso). Scrivi una **function** `x=gepp(A,b)` che risolva un sistema lineare generico con l'eliminazione di Gauss con pivoting parziale. Seguono aiutini, ma lascio a voi il compito di tradurli in codice Octave.

1.1 Eliminazione di Gauss “senza L ”

Ignoriamo per il momento il pivoting e cominciamo a scrivere una **function** che risolva sistemi lineari con l'eliminazione di Gauss. Si possono riorganizzare i calcoli in un modo in cui il calcolo di L non viene effettuato implicitamente (che probabilmente è come avete visto l'eliminazione di Gauss lo scorso anno ad Algebra Lineare, inizialmente). Lavoriamo sulle equazioni anziché sulle matrici:

$$\begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 &= b_1. \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 &= b_2. \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 &= b_3. \end{aligned}$$

Cerchiamo di eliminare x_1 dalla seconda e terza equazione:

$$\begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 &= b_1. \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 - \frac{a_{21}}{a_{11}}(a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3) &= b_2 - \frac{a_{21}}{a_{11}}b_1. \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 - \frac{a_{31}}{a_{11}}(a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3) &= b_3 - \frac{a_{31}}{a_{11}}b_1. \end{aligned}$$

Quindi reiteriamo, fino a trasformare A in una matrice triangolare.

Prendiamo come riferimento per l'analisi il primo passo. Come vengono modificati quindi la matrice dei coefficienti (A) e il termine noto (b) che stiamo tenendo in memoria? Sulla matrice A facciamo le stesse operazioni che abbiamo fatto la scorsa lezione nel calcolo della fattorizzazione LU. Come abbiamo visto, la quantità che dobbiamo sottrarre ad A è una matrice di rango 1:

$$A(2:3, 1:3) = A(2:3, 1:3) - \begin{bmatrix} \frac{a_{21}}{a_{11}} \\ \frac{a_{31}}{a_{11}} \\ \frac{a_{31}}{a_{11}} \end{bmatrix} * [a_{11} \quad a_{12} \quad a_{13}]$$

In più, dobbiamo effettuare un calcolo simile anche su b :

$$b(2:3) = b(2:3) - \begin{bmatrix} \frac{a_{21}}{a_{11}} \\ \frac{a_{31}}{a_{11}} \\ \frac{a_{31}}{a_{11}} \end{bmatrix} * b_1$$

Possiamo anche interpretare i calcoli effettuati in termini di prodotti di matrici: nel calcolo della fattorizzazione LU ottenevamo L^{-1} come prodotto di matrici parziali $L_n L_{n-1} \cdots L_1$, ognuna della forma

$$\begin{bmatrix} I & & \\ & 1 & \\ & v & I \end{bmatrix},$$

ora quello che facciamo è effettuare subito il prodotto con la matrice parziale

$$\begin{bmatrix} 1 & & \\ -\frac{a_{21}}{a_{11}} & 1 & \\ -\frac{a_{31}}{a_{11}} & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

in modo da trasformare il sistema nel sistema equivalente (che ha la stessa soluzione)

$$L_1 Ax = L_1 b,$$

Al termine degli n passi, abbiamo trasformato il sistema in un sistema equivalente ma con matrice dei coefficienti triangolare, e questo lo sappiamo risolvere.

1.2 Pivoting parziale

Nel nostro algoritmo, effettuare pivoting parziale vuol dire, a ogni passo, scambiare tra loro le equazioni in modo da portare il cima quella con il valore maggiore del primo elemento a_{i1} . Non è necessario calcolare esplicitamente la matrice di permutazione, basta scambiare materialmente le righe nella matrice (e nel termine noto!). Questo ci porta a due piccoli problemi di programmazione che dovrete avere già affrontato in passato (laboratorio di C?).

Il primo è: come faccio a scambiare due righe (o più in generale il contenuto di due variabili a e b)? L'algoritmo classico utilizza un valore temporaneo tmp :

```
tmp=a;
a=b;
b=tmp;
```

Il secondo è: come faccio a trovare in quale colonna sta il massimo elemento di un vettore? Questo si fa con un ciclo for, scandendo il vettore e tenendo in un "accumulatore" temporaneo l'indice del massimo valore trovato finora:

```
max_pos=1; %indice del massimo elemento
for i=2:n
    if (v(i)>v(max_pos))
        max_pos=i;
    endif
endfor
```

(Se volete usare la funzione già presente in Octave $[\max_val, \max_pos]=\mathbf{max}(v)$, che fa la stessa cosa, occhio a da dove partono gli indici!)

2 Soluzione di un sistema lineare con fattorizzazione QR implicita (Householder)

(se avete finito e vi state annoiando)

2.1 Trasformazioni elementari di Householder

Il vettore v che determina la riflessione $I - \frac{2vv^T}{\|v\|_2^2}$ che porta x in un multiplo di e_1 è

$$x \pm \|x\|_2 e_1$$

In particolare, v è uguale a x tranne per il primo elemento, che vale

$$v_1 = x_1 - \|x\|_2 = \frac{-(x_2^2 + \dots + x_n^2)}{x_1 + \|x\|_2}$$

oppure

$$v_1 = x_1 + \|x\|_2 = \frac{-(x_2^2 + \dots + x_n^2)}{x_1 - \|x\|_2}.$$

In una di queste, il denominatore soffre di errori di cancellazione; quale? (dipende dal segno di $x_1 \dots$)

Scrivete una funzione `v=householder_vector(x)` che calcoli v con il segno giusto.

2.2 Mettere insieme tutto

Ora potete scrivere una funzione **function** `x=qr_solve(A,b)` simile alla `gepp` che risolva un sistema lineare attraverso la fattorizzazione QR: per esempio, al primo passo, invece di trovare una matrice triangolare L_1 che mandi la prima riga di A in un multiplo di e_1 (come facevate in `gepp`), dovete trovare una matrice di Householder H_1 che faccia lo stesso lavoro e applicarla sia a A che a b per ottenere un sistema equivalente:

$$H_1 A x = H_1 b.$$

Esercizio 2. Cosa succede se usate il segno sbagliato nella funzione `householder_vector`, o se usate sempre lo stesso segno? Testare provando a risolvere qualche sistema lineare.