

# Calcolo di autovalori e autovettori

Alvise Sommariva

Università degli Studi di Padova  
Dipartimento di Matematica

24 aprile 2015

Il problema del calcolo degli autovalori di una matrice quadrata  $A$  di ordine  $n$  consiste nel trovare gli  $n$  numeri (possibilmente complessi)  $\lambda$  tali che

$$Ax = \lambda x, \quad x \neq 0 \quad (1)$$

Si osservi che a seconda delle esigenze

- ▶ talvolta è richiesto solamente il calcolo di alcuni autovalori (ad esempio quelli di massimo modulo, per determinare lo spettro della matrice),
- ▶ talvolta si vogliono determinare tutti gli  $n$  autovalori in  $\mathbb{C}$ .

Per semplicità, dopo i teoremi di localizzazione di Gershgorin, mostreremo solo due metodi classici, uno per ognuna di queste classi, quello delle potenze e il metodo QR, rimandando per completezza alla monografia di Saad o a manuali di algebra lineare [2], [13].

## Nota.

*Una interessante applicazione è l'algoritmo di **PageRank** [11], utilizzato da Google per fornire i risultati migliori tra i siti web relativamente a certe parole chiave ed in prima approssimazione basato sul calcolo di un autovettore relativo all'autovalore 1 (ad esempio via metodo delle potenze) di una matrice stocastica di dimensioni enormi.*

# Teoremi di Gershgorin

In questo paragrafo mostriamo tre teoremi di localizzazione di autovalori dovuti a Gershgorin (cf. [2, p.76], [15]).

## Teorema (Primo teorema di Gershgorin)

*Gli autovalori di una matrice  $A$  di ordine  $n$  sono tutti contenuti nell'unione dei cerchi di Gershgorin*

$$K_i = \{z \in \mathbb{C} : |z - a_{i,i}| \leq \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{i,j}|\}$$

# Teoremi di Gershgorin

## Esempio

*Vediamo quale esempio la matrice*

$$A = \begin{pmatrix} 15 & -2 & 2 \\ 1 & 10 & -3 \\ -2 & 1 & 0 \end{pmatrix} \quad (2)$$

*Il primo teorema di Gershgorin stabilisce che gli autovalori stanno nell'unione dei cerchi di Gershgorin*

$$K_1 = \{z \in \mathbb{C} : |z - 15| \leq |-2| + |2| = 4\}$$

$$K_2 = \{z \in \mathbb{C} : |z - 10| \leq |1| + |-3| = 4\}$$

$$K_3 = \{z \in \mathbb{C} : |z - 0| \leq |-2| + |1| = 3\}$$

# Teoremi di Gershgorin

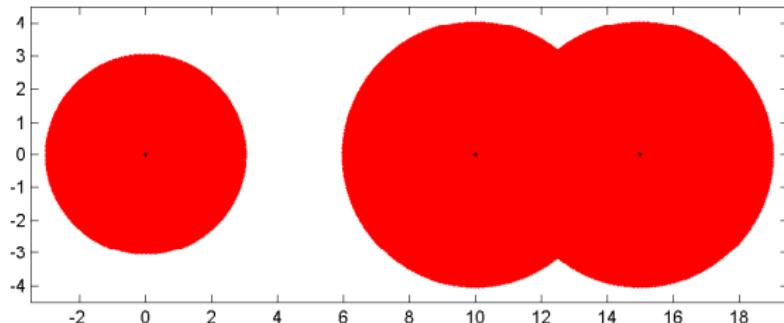


Figura : Cerchi di Gershgorin della matrice A definita in (5)

## Teorema (Secondo teorema di Gershgorin)

Se l'unione  $M_1$  di  $k$  cerchi di Gershgorin è disgiunta dall'unione  $M_2$  dei rimanenti  $n - k$ , allora  $k$  autovalori appartengono a  $M_1$  e  $n - k$  appartengono a  $M_2$ .

## Esempio

Relativamente a

$$A = \begin{pmatrix} 15 & -2 & 2 \\ 1 & 10 & -3 \\ -2 & 1 & 0 \end{pmatrix} \quad (3)$$

applicando il secondo teorema di Gershgorin, dal confronto con la figura abbiamo che un autovalore sta nel cerchio  $K_3$  mentre due stanno nell'unione dei cerchi  $K_1, K_2$ .

# Teoremi di Gershgorin

## Definizione

Una matrice di ordine  $n \geq 2$  è **riducibile** se esiste una matrice di permutazione  $\Pi$  e un intero  $k$ ,  $0 < k < n$ , tale che

$$B = \Pi A \Pi^T = \begin{pmatrix} A_{1,1} & A_{1,2} \\ 0 & A_{2,2} \end{pmatrix}$$

in cui  $A_{1,1} \in \mathbb{C}^{k \times k}$ ,  $A_{2,2} \in \mathbb{C}^{(n-k) \times (n-k)}$ .

## Definizione

Una matrice si dice **irriducibile** se non è riducibile.

## Nota.

Per verificare se una matrice  $A = (a_{i,j})$  sia irriducibile (cf. [8]), ricordiamo che data una qualsiasi matrice, è possibile costruire un grafo avente come nodi gli indici della matrice. In particolare, il nodo  $i$ -esimo è connesso al nodo  $j$ -esimo se l'elemento  $a_{i,j}$  è diverso da 0.

Il grafo associato si dice **fortemente connesso** se per ogni coppia  $(i,j)$  posso raggiungere  $j$  a partire da  $i$ .

Una **matrice è irriducibile** se e solo se il grafo ad essa associata (detto di adiacenza) è **fortemente connesso**.

In altre parole, una matrice **riducibile** se e solo se il grafo di adiacenza ad esso associato non è **fortemente connesso**.

## Teorema (Terzo teorema di Gershgorin)

*Se la matrice di ordine  $n$  è irriducibile e un autovalore  $\lambda$  sta sulla frontiera dell'unione dei cerchi di Gershgorin, allora sta sulla frontiera di ogni cerchio di Gershgorin.*

## Esempio

*La matrice*

$$B = \begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 2 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 2 \end{pmatrix}$$

*è irriducibile, in quanto il grafico di adiacenza è fortemente connesso. Gli autovalori stanno nella disco centrato in  $(2, 0)$  e raggio 2 (primo teorema di Gershgorin), ma non sulla frontiera (terzo teorema di Gershgorin). Quindi è non singolare.*

# Teoremi di Gershgorin

Vediamo ora in Matlab quali sono effettivamente gli autovalori. si ha

```
>> A=[15 -2 2; 1 10 -3; -2 1 0]
A =
    15      -2       2
      1      10      -3
     -2       1       0

>> eig(A)
ans =
    0.5121
    14.1026
    10.3854

>>
```

a conferma di quanto stabilito dai primi due teoremi di Gershgorin.

## Nota.

- ▶ Ricordiamo che  $A$  è una matrice a coefficienti reali, allora  $A$  e  $A^T$  hanno gli stessi autovalori (cf. [2, p.47]) e quindi applicando i teoremi di Gershgorin alla matrice trasposta possiamo ottenere nuove localizzazioni degli autovalori.
- ▶ Nel caso  $A$  sia a coefficienti complessi, se  $\lambda$  è un autovalore di  $A$  allora il suo coniugato  $\bar{\lambda}$  è autovalore della sua trasposta coniugata  $\bar{A}$ . Da qui si possono fare nuove stime degli autovalori di  $A$ .

## Esercizio

Cosa possiamo dire relativamente agli autovalori di  $A$  se applichiamo i teoremi di Gershgorin ad  $A^T$  invece che ad  $A$ ?

# Metodo delle potenze

Il **metodo delle potenze** è stato suggerito nel 1913 da Muntz ed è particolarmente indicato per il calcolo dell'autovalore di massimo modulo di una matrice.

Sia  $A$  una matrice quadrata di ordine  $n$  con

- ▶  $n$  autovettori  $x_1, \dots, x_n$  **linearmente indipendenti**,
- ▶ autovalori  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  tali che

$$|\lambda_1| > |\lambda_2| \geq \dots \geq |\lambda_n|. \quad (4)$$

## Metodo delle potenze

A tal proposito ricordiamo (cf. [3], p. 951) i seguenti risultati.

- ▶ Una matrice  $A$  è **diagonalizzabile** se e solo se possiede  $n$  autovettori linearmente indipendenti.
- ▶ Se tutti gli **autovalori di  $A$  sono distinti** la matrice è **diagonalizzabile**; l'opposto è ovviamente falso (si pensi alla matrice identica).
- ▶ Una matrice **simmetrica (hermitiana)** è **diagonalizzabile**. L'opposto è ovviamente falso, visto che la matrice

$$A = \begin{pmatrix} 15 & 0 \\ 1 & 10 \end{pmatrix} \quad (5)$$

è diagonalizzabile visto che ha tutti gli autovalori distinti ma non è simmetrica.

# Metodo delle potenze

## Metodo. (Potenze)

Sia  $t_0 \in \mathbb{R}^n$  definito da

$$t_0 = \sum_{i=1}^n \alpha_i x_i, \quad \alpha_1 \neq 0$$

Il metodo delle potenze genera la successione

$$y_0 = t_0$$

$$y_k = A y_{k-1}, \quad k = 1, 2, \dots$$

# Metodo delle potenze

## Teorema

Sia  $A$  è una matrice quadrata diagonalizzabile avente autovalori  $\lambda_k$  tali che

$$|\lambda_1| > |\lambda_2| \geq \dots \geq |\lambda_n|.$$

Siano  $u_k \neq 0$  autovettori relativi all'autovalore  $\lambda_k$ , cioè

$$Au_k = \lambda_k u_k.$$

Sia

$$y_0 = \sum_k \alpha_k u_k, \quad \alpha_1 \neq 0.$$

La successione  $\{y_s\}$  definita da  $y_{s+1} = Ay_s$  converge ad un vettore parallelo a  $x_1$  e che il coefficiente di Rayleigh (relativo al prodotto scalare euclideo)

$$\rho(y_s, A) := \frac{(y_s, Ay_s)}{(y_s, y_s)} \rightarrow \lambda_1. \quad (6)$$

# Metodo delle potenze

## Dimostrazione.

Per la dimostrazione si confronti [7, p.171]. Essendo la matrice  $A$  diagonalizzabile, esistono  $n$  autovettori  $u_k$  (relativi rispettivamente agli autovalori  $\lambda_k$ ) che sono linearmente indipendenti e quindi formano una base di  $\mathbb{R}^n$ . Sia

$$y_0 = \sum_k \alpha_k u_k, \quad \alpha_1 \neq 0.$$

Essendo  $Au_k = \lambda_k u_k$  abbiamo

$$y_1 = Ay_0 = A\left(\sum_k \alpha_k u_k\right) = \sum_k \alpha_k Au_k = \sum_k \alpha_k \lambda_k u_k$$

$$y_2 = Ay_1 = A\left(\sum_k \alpha_k \lambda_k u_k\right) = \sum_k \alpha_k \lambda_k Au_k = \sum_k \alpha_k \lambda_k^2 u_k$$

e più in generale

$$y_{s+1} = Ay_s = A\left(\sum_k \alpha_k \lambda_k^s u_k\right) = \sum_k \alpha_k \lambda_k^s Au_k = \sum_k \alpha_k \lambda_k^{s+1} u_k.$$

# Metodo delle potenze

Osserviamo ora che

$$\frac{y_{s+1}}{\lambda_1^{s+1}} = \sum_k \alpha_k \frac{\lambda_k^{s+1}}{\lambda_1^{s+1}} u_k \quad (7)$$

per cui essendo per  $k > 1$

$$\left| \frac{\lambda_k^{s+1}}{\lambda_1^{s+1}} \right| < 1,$$

si ha

$$\lim_{s \rightarrow +\infty} \left( \frac{\lambda_k}{\lambda_1} \right)^s = 0$$

e quindi la direzione di  $\frac{y_s}{\lambda_1^s}$ , che è la stessa di  $y_s$ , tende a quella dell'autovettore  $u_1$ .

# Metodo delle potenze

Si osservi che il *coefficiente di Rayleigh*  $\rho(\cdot, A) = (x, Ax)/(x, x)$  è continuo in ogni  $x \neq 0$ ,  $x \in \mathbb{R}^n$  in quanto tanto il numeratore quanto il denominatore sono funzioni (multivariate) polinomiali (quadratiche) delle componenti  $x_k$  di  $x = (x_k)_k \in \mathbb{R}^n$ , che sono appunto continue.

Per continuità, se  $y_s/\lambda^s \rightarrow \alpha_1 u_1$  allora, essendo  $\lambda_1 \neq 0$ , da

$$\begin{aligned}\lim_s \rho(y_s, A) &:= \lim_s \frac{(y_s, Ay_s)}{(y_s, y_s)} = \lim_s \frac{(y_s/\lambda_1^s, A(y_s/\lambda_1^s))}{(y_s/\lambda_1^s, y_s/\lambda_1^s)} \\ &= \frac{(\alpha_1 u_1, A(\alpha_1 u_1))}{(\alpha_1 u_1, \alpha_1 u_1)} = \frac{(u_1, Au_1)}{(u_1 u_1)} = \lambda_1,\end{aligned}\quad (8)$$

ricaviamo che il *coefficiente di Rayleigh*  $\rho(y_s, A)$  converge a  $\lambda_1$ .

# Metodo delle potenze

Nota.

*Il metodo converge anche nel caso in cui*

$$\lambda_1 = \dots = \lambda_r$$

*per  $r > 1$ , tuttavia non è da applicarsi quando l'autovalore di modulo massimo non è unico.*

Nota.

*In virtù di possibili underflow e underflow si preferisce normalizzare il vettore  $y_k$  precedente definito. Così l'algoritmo diventa*

$$\begin{aligned} u_k &= At_{k-1} \\ t_k &= \frac{u_k}{\beta_k}, \quad \beta_k = \|u_k\|_2 \\ l_k &= \rho(t_k, A) \end{aligned} \tag{9}$$

*dove  $\rho(t_k, A)$  è il coefficiente di Rayleigh definito in (6).*

# Metodo delle potenze inverse

Una variante particolarmente interessante del metodo delle potenze è stata scoperta da Wielandt nel 1944 [9] ed è particolarmente utile nel caso in cui  $A$  sia una matrice quadrata con  $n$  autovettori linearmente indipendenti,

$$|\lambda_1| \geq |\lambda_2| \geq \dots > |\lambda_n| > 0. \quad (10)$$

e si desideri calcolare il **più piccolo autovalore in modulo**, cioè  $\lambda_n$ , applicando il metodo delle potenze ad  $A^{-1}$ .

# Metodo delle potenze inverse

Si ottiene così la successione  $\{t_k\}$  definita da

$$\begin{aligned} Au_k &= t_{k-1} \\ t_k &= \frac{u_k}{\beta_k}, \\ \beta_k &= \|u_k\|_2 \end{aligned}$$

e convergente ad un vettore parallelo a  $x_n$ . La successione di coefficienti di Rayleigh è tale che

$$\rho(t_k, A^{-1}) := \frac{(t_k, A^{-1}t_k)}{(t_k, t_k)} = \frac{(t_k, u_{k+1})}{(t_k, t_k)} \rightarrow 1/\lambda_n. \quad (11)$$

da cui è immediato calcolare  $\lambda_n$ .

## Metodo delle potenze inverse

Vediamo in dettaglio questo punto. Se  $\{\xi_i\}$  sono gli autovalori di  $A^{-1}$  con

$$|\xi_1| > |\xi_2| \geq |\xi_3| \geq \dots \geq |\xi_n|$$

allora il metodo delle potenze inverse calcola un'approssimazione di  $\xi_1$  e di un suo autoversore  $x$ .

Si osserva subito che **se  $A^{-1}x = \xi_i x$  (con  $\xi_i \neq 0$ ) allora  $x = A^{-1}x/\xi_i$  e**

$$Ax = A(A^{-1}x/\xi_i) = \frac{1}{\xi_i}x$$

cioè  $\xi_i^{-1}$  è un autovalore di  $A$  e  $x$  è non solo autovettore di  $A^{-1}$  relativo all'autovalore  $\xi_i$ , ma pure autovettore di  $A$  relativo all'autovalore  $\xi_i^{-1}$ .

# Metodo delle potenze inverse

Conseguentemente se  $\xi_1$  è l'autovalore di massimo modulo di  $A^{-1}$  e  $\lambda_n$  è l'autovalore di minimo modulo di  $A$  si ha  $\lambda_n = \xi_1^{-1}$  e che

$$A^{-1}x = \xi_1 x \Rightarrow Ax = \xi_1^{-1}x = \lambda_n x$$

Notiamo che il metodo delle potenze inverse, calcola  $\xi_1 = \lambda_n^{-1}$  e il relativo autovettore  $x$ .

Nota.

Per ottenere  $\lambda_n$  viene naturale calcolare  $\xi_1^{-1}$ , ma usualmente essendo  $x$  autovettore di  $A$  relativo a  $\lambda_n$  si preferisce calcolare  $\lambda_n$  via il coefficiente di Rayleigh

$$\rho(x, A) := \frac{(x, Ax)}{(x, x)}.$$

## Metodo. (Potenze inverse con shift)

*In generale, fissato  $\mu \in \mathbb{C}$  è possibile calcolare, se esiste unico, l'autovalore  $\lambda$  più vicino a  $\mu$  considerando il seguente pseudocodice [6, p.181]:*

$$\begin{aligned} (A - \mu I) z_k &= q_{k-1} \\ q_k &= z_k / \|z_k\|_2 \\ \sigma_k &= q_k^H A q_k. \end{aligned} \tag{12}$$

# Metodo delle potenze inverse

- ▶ Ricordiamo che se  $\lambda$  è autovalore di  $A$  allora

$$Ax = \lambda x \Rightarrow (A - \mu I)x = \lambda x - \mu x = (\lambda - \mu)x$$

e quindi  $\lambda - \mu$  è autovalore di  $A - \mu I$ .

- ▶ Il metodo delle potenze inverse applicato a  $A - \mu I$  calcola il minimo autovalore  $\sigma = \lambda - \mu$  in modulo di  $A - \mu I$  cioè il  $\sigma$  che rende minimo il valore di  $|\sigma| = |\lambda_i - \mu|$ , dove  $\lambda_i$  sono gli autovalori di  $A$ .

Quindi essendo  $\lambda_i = \sigma_i - \mu$  si ottiene pure il  $\lambda_i$  più vicino a  $\mu$ .

- ▶ Per versioni più sofisticate di questa tecnica detta di *shift* (o in norma infinito invece che in norma 2) si confronti [2, p.379].

**Problema.** Si può applicare il metodo delle potenze inverse con shift  $\mu$  nel caso  $\mu$  sia proprio un autovalore di  $A$ ?

Il metodo QR, considerato tra i 10 algoritmi più rilevanti del ventesimo secolo, cerca di calcolare tutti gli autovalori di una matrice  $A$ .

## Lemma (Fattorizzazione QR)

*Sia  $A$  una matrice quadrata di ordine  $n$ . Esistono*

- ▶  $Q$  *unitaria* (cioè  $Q^T * Q = Q * Q^T = I$ ),
- ▶  $R$  *triangolare superiore*

*tali che*

$$A = QR.$$

Citiamo alcune cose:

- ▶ La matrice  $A$  ha quale sola particolarità di essere quadrata. Nel caso generale però la sua fattorizzazione **QR in generale non è unica** bensì determinata a meno di una matrice di *fase* (cf. [2, p.149]).
- ▶ Nel caso sia non singolare, allora tale fattorizzazione è unica qualora si chieda che i **coefficienti diagonali di  $R$  siano positivi**.
- ▶ La routine Matlab **`qr`** effettua tale fattorizzazione. Si consiglia di consultare l'`help` di Matlab, per consultare le particolarità di tale routine.

- ▶ Se la matrice  $H$  è **simile** a  $K$  (cioè esiste una matrice non singolare  $S$  tale che  $H = S^{-1}KS$ ) allora  $H$  e  $K$  hanno gli **stessi autovalori**.
- ▶ Si può vedere facilmente che la relazione di **similitudine** è **transitiva**, cioè se  $H_1$  è simile ad  $H_2$  e  $H_2$  è simile ad  $H_3$  allora  $H_1$  è simile ad  $H_3$ .

Il metodo QR venne pubblicato indipendentemente nel 1961 da Francis e da Kublanovskaya e successivamente implementato in EISPACK. Ci limiteremo a considerare versioni di base del metodo.

## Lemma

Sia

$$A_0 = A = Q_0 R_0$$

e

$$A_1 := R_0 Q_0.$$

Le matrici  $A_0$  e  $A_1$  sono simili e quindi hanno gli stessi autovalori.

## Dimostrazione.

Basta notare che

$$Q_0 A_1 Q_0^T = Q_0 A_1 Q_0^T = Q_0 R_0 Q_0 Q_0^T = A_0$$

e quindi la matrice  $A_1$  è simile ad  $A_0$  (si ponga  $S = Q_0^{-1} = Q_0^T$ )

# Metodo QR

Definiamo il seguente

Metodo. (QR)

$$\begin{aligned} A_k &= Q_k R_k \\ A_{k+1} &= R_k Q_k \end{aligned}$$

Per un lemma precedente  $A_{k+1}$  è simile ad  $A_k$ , che è simile ad  $A_{k-1}, \dots, A_0$ . Quindi  $A_{k+1}$  essendo per transitività simile ad  $A_0$  ha gli stessi autovalori di  $A_0$ .

# Metodo QR

Per la convergenza del metodo esistono vari risultati (cf. [3, p.393], [4, p.352], [7, p.180]). Da [6, p.169]

## Teorema

Se  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  ha *autovalori tutti distinti in modulo*, con

$$|\lambda_1| > \dots > |\lambda_n| \quad (13)$$

allora l'alg. QR converge a  $A_\infty = (a_{i,j}^\infty)$  triangolare sup., cioè

$$\lim_k A_k = \begin{pmatrix} a_{1,1}^\infty & a_{1,2}^\infty & \dots & \dots & a_{1,n}^\infty \\ 0 & a_{2,2}^\infty & a_{2,3}^\infty & \dots & a_{2,n}^\infty \\ 0 & 0 & a_{3,3}^\infty & \dots & a_{3,n}^\infty \\ 0 & 0 & \dots & \dots & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & a_{n-1,n-1}^\infty & a_{n-1,n}^\infty \\ 0 & 0 & 0 & 0 & a_{n,n}^\infty \end{pmatrix} \quad (14)$$

con  $\lambda_k = a_{k,k}^\infty$ .

Inoltre

- ▶ Se la condizione (13) non è verificata si può dimostrare che la successione  $\{A_k\}$  tende a una forma triangolare a blocchi.
- ▶ se  $A_k = (a_{i,j}^{(k)})$ , e  $\lambda_{i-1} \neq 0$

$$|a_{i,i-1}^{(k)}| = \mathcal{O} \left( \frac{|\lambda_i|}{|\lambda_{i-1}|} \right)^k, \quad i = 2, \dots, n, \quad k \rightarrow \infty. \quad (15)$$

- ▶ se la matrice è simmetrica, allora

$$A_\infty = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_1).$$

- ▶ se  $A$  è una matrice Hessenberg superiore allora l'algoritmo QR converge ad  $A_\infty$  triangolare a blocchi, simile ad  $A$  e con gli autovalori di ogni blocco diagonale tutti uguali in modulo.

# Implementazione del metodo QR

Nelle implementazioni si calcola con un metodo scoperto da Householder (ma esiste un metodo alternativo dovuto a Givens) una matrice di Hessenberg  $T$

$$T = \begin{pmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} & \dots & a_{1,n} \\ a_{2,1} & a_{2,2} & a_{2,3} & \dots & a_{2,n} \\ 0 & a_{3,2} & a_{3,3} & \dots & a_{3,n} \\ 0 & 0 & a_{4,3} & \dots & a_{4,n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & a_{n,n-1} & a_{n,n} \end{pmatrix}$$

simile ad  $A$  ed in seguito si applica il metodo QR relativamente alla matrice  $T$ . Se  $A$  è simmetrica la matrice  $T$  risulta tridiagonale simmetrica.

Si può mostrare che

- ▶ se  $A$  è una matrice di Hessenberg superiore, allora  $A = QR$  con  $Q$  di Hessenberg superiore.
- ▶ se  $A$  è tridiagonale allora  $A = QR$  con  $Q$  di Hessenberg e  $R$  triangolare superiore con  $r_{i,j} = 0$  qualora  $j - i \geq 2$ .
- ▶ le iterazioni mantengono la struttura, cioè
  - ▶ se  $A_0 = T$  è di Hessenberg, allora  $A_k$  è di Hessenberg,
  - ▶ se  $A_0 = T$  è tridiagonale allora  $A_k$  è tridiagonale.

Il numero di moltiplicazioni necessarie

- ▶ all'algoritmo di Givens per calcolare tale matrice  $T$  a partire da  $A$  è approssimativamente  $10n^3/3$ ;
- ▶ all'algoritmo di Householder per calcolare tale matrice  $T$  a partire da  $A$  è approssimativamente  $5n^3/3$ .

Il **metodo QR** applicato ad una matrice  $A$  in forma di Hessenberg superiore ha ad ogni passo un costo di  $2n^2$  operazioni moltiplicative.

Per versioni più sofisticate come il metodo QR con shift, si veda [3], p. 394.

# Bibliografia

-  K. Atkinson, *Introduction to Numerical Analysis*, Wiley, 1989.
-  D. Bini, M. Capovani e O. Menchi, *Metodi numerici per l'algebra lineare*, Zanichelli, 1988.
-  V. Comincioli, *Analisi Numerica, metodi modelli applicazioni*, Mc Graw-Hill, 1990.
-  G.H. Golub e C.F. Van Loan, *Matrix Computation, 3rd Edition*, The John Hopkins University Press 1996.
-  Netlib, <http://www.netlib.org/templates/matlab/>
-  A. Quarteroni, R. Sacco, F. Saleri, *Matematica numerica*, 2001.
-  A. Quarteroni e F. Saleri, *Introduzione al calcolo scientifico*, Springer Verlag, 2006.
-  Wikipedia (Matrice irriducibile) [http://it.wikipedia.org/wiki/Matrice\\_irriducibile](http://it.wikipedia.org/wiki/Matrice_irriducibile)
-  Wikipedia (Inverse iteration) [http://en.wikipedia.org/wiki/Inverse\\_iteration](http://en.wikipedia.org/wiki/Inverse_iteration).
-  Wikipedia (Metodo delle potenze) [http://it.wikipedia.org/wiki/Metodo\\_delle\\_potenze](http://it.wikipedia.org/wiki/Metodo_delle_potenze).
-  Wikipedia (PageRank) [http://it.wikipedia.org/wiki/Page\\_rank](http://it.wikipedia.org/wiki/Page_rank).
-  Wikipedia (Rayleigh quotient) [http://en.wikipedia.org/wiki/Rayleigh\\_quotient](http://en.wikipedia.org/wiki/Rayleigh_quotient).
-  Wikipedia (QR algorithm) [http://en.wikipedia.org/wiki/QR\\_algorithm](http://en.wikipedia.org/wiki/QR_algorithm).
-  Wikipedia (QR decomposition) [http://en.wikipedia.org/wiki/QR\\_decomposition](http://en.wikipedia.org/wiki/QR_decomposition).
-  Wikipedia (Teoremi di Gershgorin) [http://it.wikipedia.org/wiki/Teoremi\\_di\\_Gershgorin](http://it.wikipedia.org/wiki/Teoremi_di_Gershgorin).