

# Algoritmo per risoluzione di equazioni razionali per matrici

Nikita Deniskin

Università di Pisa

Metodi di Approssimazione  
prof. Federico Poloni

16 Dicembre 2021

Sia  $f : \Omega \rightarrow \mathbb{C}$  una funzione analitica, con dominio  $\Omega \subseteq \mathbb{C}$ . Sia  $A$  una matrice di dimensione  $N$ .  
Vogliamo trovare una soluzione  $X$  all'equazione:

$$f(X) = A$$

Sia  $f : \Omega \rightarrow \mathbb{C}$  una funzione analitica, con dominio  $\Omega \subseteq \mathbb{C}$ . Sia  $A$  una matrice di dimensione  $N$ .

Vogliamo trovare una soluzione  $X$  all'equazione:

$$f(X) = A$$

Mostriamo algoritmo per il caso  $f$  funzione razionale:

$$r(X) = A, \quad r(x) = \frac{p(x)}{q(x)}$$

$p(x), q(x)$  sono polinomi di grado  $m - 1$  e  $n - 1$ , rispettivamente.

## Definizione (Soluzione Primaria)

Sia  $X$  una soluzione all'equazione  $f(X) = A$ . Essa è *primaria* se è soddisfatta una delle seguenti condizioni equivalenti:

1. Esiste un polinomio  $p$  tale che  $p(A) = X$ .
2. Esiste  $f^{-1}$  un'inversa di  $f$ , definita sugli autovalori di  $A$  e analitica in un intorno degli autovalori con indice  $\geq 1$ , tale che  $f^{-1}(A) = X$ .
3. Valgono le due condizioni
  - a Per ogni coppia di autovalori  $\xi_1, \xi_2$  di  $X$ , si ha  $f(\xi_1) \neq f(\xi_2)$ .
  - b Ogni autovalore  $\xi$  di  $X$  tale che  $f'(\xi) = 0$ , è un autovalore *semisemplice*.

## Definizione (Soluzione Primaria)

Sia  $X$  una soluzione all'equazione  $f(X) = A$ . Essa è *primaria* se è soddisfatta una delle seguenti condizioni equivalenti:

1. Esiste un polinomio  $p$  tale che  $p(A) = X$ .
2. Esiste  $f^{-1}$  un'inversa di  $f$ , definita sugli autovalori di  $A$  e analitica in un intorno degli autovalori con indice  $\geq 1$ , tale che  $f^{-1}(A) = X$ .
3. Valgono le due condizioni
  - a Per ogni coppia di autovalori  $\xi_1, \xi_2$  di  $X$ , si ha  $f(\xi_1) \neq f(\xi_2)$ .
  - b Ogni autovalore  $\xi$  di  $X$  tale che  $f'(\xi) = 0$ , è un autovalore *semisemplice*.

$1 \Rightarrow 3$  La condizione 3a) è necessaria per l'esistenza dell'inversa  $f^{-1}(A)$ . La condizione 3b) serve per evitare che un blocco di Jordan di  $X$  si spezzi.

Per le altre implicazioni, basta scegliere come  $p$  un polinomio interpolatore appropriato.

Per una qualsiasi  $g$  derivabile, definiamo la differenza divisa

$$g[x, y] = \begin{cases} \frac{g(x) - g(y)}{x - y} & \text{se } x \neq y; \\ g'(x) & \text{se } x = y; \end{cases}$$

Per una qualsiasi  $g$  derivabile, definiamo la differenza divisa

$$g[x, y] = \begin{cases} \frac{g(x) - g(y)}{x - y} & \text{se } x \neq y; \\ g'(x) & \text{se } x = y; \end{cases}$$

### Lemma

Sia  $A$  una matrice di taglia  $N$  e  $f$  funzione. Siano  $e_1 = (1, 0, \dots, 0, 0)^\top$  e  $e_N = (0, 0, \dots, 0, 1)^\top$  e  $\gamma \in \mathbb{C}$ .

- ▶ Se  $A$  è un blocco di Jordan con autovalore  $\lambda$ , allora  $f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = f(A) + f'(\lambda) \gamma e_1 e_N^\top$ .
- ▶ Se  $A$  è formata da due blocchi di Jordan con autovalori  $\lambda, \mu$ , allora  $f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = f(A) + f[\lambda, \mu] \gamma e_1 e_N^\top$ .

## Lemma

Sia  $A$  una matrice di taglia  $N$  e  $f$  funzione. Siano  $e_1 = (1, 0, \dots, 0, 0)^\top$  e  $e_N = (0, 0, \dots, 0, 1)^\top$  e  $\gamma \in \mathbb{C}$ .

- ▶ Se  $A$  è un blocco di Jordan con autovalore  $\lambda$ , allora  $f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = f(A) + f'(\lambda) \gamma e_1 e_N^\top$ .
- ▶ Se  $A$  è formata da due blocchi di Jordan con autovalori  $\lambda, \mu$ , allora  $f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = f(A) + f[\lambda, \mu] \gamma e_1 e_N^\top$ .

## Lemma

Sia  $A$  una matrice di taglia  $N$  e  $f$  funzione. Siano  $e_1 = (1, 0, \dots, 0, 0)^\top$  e  $e_N = (0, 0, \dots, 0, 1)^\top$  e  $\gamma \in \mathbb{C}$ .

- ▶ Se  $A$  è un blocco di Jordan con autovalore  $\lambda$ , allora  $f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = f(A) + f'(\lambda) \gamma e_1 e_N^\top$ .
- ▶ Se  $A$  è formata da due blocchi di Jordan con autovalori  $\lambda, \mu$ , allora  $f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = f(A) + f[\lambda, \mu] \gamma e_1 e_N^\top$ .

$$\begin{array}{c}
 A \\
 \left( \begin{array}{ccccccc}
 \lambda & 1 & & & & & \\
 & \ddots & 1 & & & & \\
 & & \lambda & 0 & & & \\
 & & & \mu & 1 & & \\
 & & & & & \ddots & 1 \\
 & & & & & & \mu
 \end{array} \right)
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{c}
 f(A) \\
 \left( \begin{array}{ccccccc}
 f(\lambda) & * & * & & & & \\
 & \ddots & * & & & & \\
 & & f(\lambda) & & & & \\
 & & & f(\mu) & * & * & \\
 & & & & \ddots & * & \\
 & & & & & & f(\mu)
 \end{array} \right)
 \end{array}$$



## Lemma

Sia  $A$  una matrice di taglia  $N$  e  $f$  funzione. Siano  $e_1 = (1, 0, \dots, 0, 0)^\top$  e  $e_N = (0, 0, \dots, 0, 1)^\top$  e  $\gamma \in \mathbb{C}$ .

- ▶ Se  $A$  è un blocco di Jordan con autovalore  $\lambda$ , allora  $f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = f(A) + f'(\lambda) \gamma e_1 e_N^\top$ .
- ▶ Se  $A$  è formata da due blocchi di Jordan con autovalori  $\lambda, \mu$ , allora  $f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = f(A) + f[\lambda, \mu] \gamma e_1 e_N^\top$ .

**Dimostrazione:** Dividendo  $A$  in blocchi di taglia  $N-1$  e  $1$ , si ha:

$$A = \begin{pmatrix} B & 0 \\ 0 & a_{nn} \end{pmatrix} \quad f(A) = \begin{pmatrix} f(B) & 0 \\ 0 & f(a_{nn}) \end{pmatrix}$$

$$A + \gamma e_1 e_N^\top = \begin{pmatrix} B & v \\ 0 & a_{nn} \end{pmatrix} \quad f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = \begin{pmatrix} f(B) & * \\ 0 & f(a_{nn}) \end{pmatrix}$$

## Lemma

Sia  $A$  una matrice di taglia  $N$  e  $f$  funzione. Siano  $e_1 = (1, 0, \dots, 0, 0)^\top$  e  $e_N = (0, 0, \dots, 0, 1)^\top$  e  $\gamma \in \mathbb{C}$ .

- ▶ Se  $A$  è un blocco di Jordan con autovalore  $\lambda$ , allora  $f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = f(A) + f'(\lambda) \gamma e_1 e_N^\top$ .
- ▶ Se  $A$  è formata da due blocchi di Jordan con autovalori  $\lambda, \mu$ , allora  $f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = f(A) + f[\lambda, \mu] \gamma e_1 e_N^\top$ .

**Dimostrazione:** Dividendo  $A$  in blocchi di taglia  $N - 1$  e  $1$ , si ha:

$$A = \begin{pmatrix} B & 0 \\ 0 & a_{nn} \end{pmatrix} \quad f(A) = \begin{pmatrix} f(B) & 0 \\ 0 & f(a_{nn}) \end{pmatrix}$$

$$A + \gamma e_1 e_N^\top = \begin{pmatrix} B & v \\ 0 & a_{nn} \end{pmatrix} \quad f(A + \gamma e_1 e_N^\top) = \begin{pmatrix} f(B) & * \\ 0 & f(a_{nn}) \end{pmatrix}$$

Le prime  $N - 1$  colonne sono uguali. Dividendo in blocchi di  $1$  e  $N - 1$ , si ottiene che l'unico elemento diverso è in posizione  $(1, N)$ . Il suo valore può essere calcolato scomponendo a blocchi.



## Definizione

Una soluzione  $X$  all'equazione  $f(X) = A$  si dice *isolata*, se esiste un intorno di  $\mathbb{C}^{n^2}$  in cui  $X$  è l'unica soluzione dell'equazione.

## Definizione

Una soluzione  $X$  all'equazione  $f(X) = A$  si dice *isolata*, se esiste un intorno di  $\mathbb{C}^{n^2}$  in cui  $X$  è l'unica soluzione dell'equazione.

## Proposizione

Sia  $X$  una soluzione non primaria all'equazione  $f(X) = A$ . Allora  $X$  non è isolata.

## Definizione

Una soluzione  $X$  all'equazione  $f(X) = A$  si dice *isolata*, se esiste un intorno di  $\mathbb{C}^{n^2}$  in cui  $X$  è l'unica soluzione dell'equazione.

## Proposizione

Sia  $X$  una soluzione non primaria all'equazione  $f(X) = A$ . Allora  $X$  non è isolata.

**Dimostrazione:** Se  $X$  non è primaria, allora esistono  $\xi_1 \neq \xi_2$  con  $f(\xi_1) = f(\xi_2)$ , oppure esiste  $\xi_0$  con  $f'(\xi_0) = 0$ .

## Definizione

Una soluzione  $X$  all'equazione  $f(X) = A$  si dice *isolata*, se esiste un intorno di  $\mathbb{C}^{n^2}$  in cui  $X$  è l'unica soluzione dell'equazione.

## Proposizione

Sia  $X$  una soluzione non primaria all'equazione  $f(X) = A$ . Allora  $X$  non è isolata.

**Dimostrazione:** Se  $X$  non è primaria, allora esistono  $\xi_1 \neq \xi_2$  con  $f(\xi_1) = f(\xi_2)$ , oppure esiste  $\xi_0$  con  $f'(\xi_0) = 0$ .

Nel primo caso, siano  $J_1, J_2$  i relativi blocchi di Jordan. Sia  $X(\gamma)$  la matrice ottenuta sostituendo il blocco  $T = \text{diag}(J_1, J_2)$  con  $T + \gamma e_1 e_k^T$ , si ha  $f(T) = f(T + \gamma e_1 e^T)$  per il lemma. Dunque  $f(X) = f(X(\gamma))$  per ogni  $\gamma \in \mathbb{C}$ .

Il secondo caso si fa similmente.

## Definizione

Una soluzione  $X$  all'equazione  $f(X) = A$  si dice *isolata*, se esiste un intorno di  $\mathbb{C}^{n^2}$  in cui  $X$  è l'unica soluzione dell'equazione.

## Proposizione

Sia  $X$  una soluzione non primaria all'equazione  $f(X) = A$ . Allora  $X$  non è isolata.

**Dimostrazione:** Se  $X$  non è primaria, allora esistono  $\xi_1 \neq \xi_2$  con  $f(\xi_1) = f(\xi_2)$ , oppure esiste  $\xi_0$  con  $f'(\xi_0) = 0$ .

Nel primo caso, siano  $J_1, J_2$  i relativi blocchi di Jordan. Sia  $X(\gamma)$  la matrice ottenuta sostituendo il blocco  $T = \text{diag}(J_1, J_2)$  con  $T + \gamma e_1 e_k^T$ , si ha  $f(T) = f(T + \gamma e_1 e^T)$  per il lemma. Dunque  $f(X) = f(X(\gamma))$  per ogni  $\gamma \in \mathbb{C}$ .

Il secondo caso si fa similmente.

**Corollario.** Una soluzione isolata è primaria.

## Teorema

Sia  $X$  una soluzione all'equazione  $f(X) = A$ . Siano  $\xi_1, \dots, \xi_N$  gli autovalori di  $X$ . Sono equivalenti:

1.  $X$  è una soluzione isolata.
2.  $X$  è primaria e vale una condizione più forte:
  - a Per ogni coppia di autovalori  $\xi_i, \xi_j$  di  $X$ , si ha  $f(\xi_i) \neq f(\xi_j)$ .
  - b Ogni autovalore  $\xi$  di  $X$  tale che  $f'(\xi) = 0$ , è un autovalore *semplice*.
3.  $X$  è l'unica soluzione con autovalori  $\xi_1, \dots, \xi_N$ .
4.  $f[\xi_i, \xi_j] \neq 0$  per ogni  $i \neq j$ .

Risolvere  $r(X) = A$  è equivalente a  $p(X) = A q(X)$ .

Risolvere  $r(X) = A$  è equivalente a  $p(X) = A q(X)$ .  
Scriviamo  $A$  in forma di Schur, con  $T$  triangolare superiore e  $U$  unitaria

$$A = U T U^{-1}$$

Risolvere  $r(X) = A$  è equivalente a  $p(X) = A q(X)$ .  
Scriviamo  $A$  in forma di Schur, con  $T$  triangolare superiore e  $U$  unitaria

$$A = U T U^{-1}$$

Trasformo  $X$  con il cambio di base dato da  $U$

$$X = U Y U^{-1}$$

Risolvere  $r(X) = A$  è equivalente a  $p(X) = A q(X)$ .

Scriviamo  $A$  in forma di Schur, con  $T$  triangolare superiore e  $U$  unitaria

$$A = U T U^{-1}$$

Trasformo  $X$  con il cambio di base dato da  $U$

$$X = U Y U^{-1}$$

Anche  $T, Y$  soddisfano l'equazione:

$$p(Y) = T q(Y)$$

Cerchiamo  $Y$  con la stessa suddivisione triangolare superiore a blocchi di  $T$ . Anche  $q(Y)$  e  $p(Y)$  avranno questa suddivisione.

$$p(Y) = c_m Y^{m-1} + c_{m-1} Y^{m-2} + \dots + c_3 Y^2 + c_2 Y + c_1 I$$

È possibile calcolare  $p(Y)$  in modo ricorsivo, equivalentemente alla decomposizione di Horner:

$$p(Y) = c_m Y^{m-1} + c_{m-1} Y^{m-2} + \dots + c_3 Y^2 + c_2 Y + c_1 I$$

È possibile calcolare  $p(Y)$  in modo ricorsivo, equivalentemente alla decomposizione di Horner:

$$\left\{ \begin{array}{l} P^{[m]} = c_m I \\ P^{[m-1]} = c_{m-1} I + Y P^{[m]} \\ \dots \\ P^{[2]} = c_2 I + Y P^{[3]} \\ P^{[1]} = c_1 I + Y P^{[2]} \end{array} \right.$$

$P^{[k]}$  è una matrice di taglia  $N$ , che dipende da  $Y$ .

(L'indicizzazione è stata scelta per essere la stessa del codice Matlab)

Similmente per il polinomio  $q(x)$ , di grado  $n - 1$ :

$$q(Y) = d_n Y^{n-1} + d_{n-1} Y^{n-2} + \dots + d_3 Y^2 + d_2 Y + d_1 I$$

$$\left\{ \begin{array}{l} Q^{[n]} = d_n I \\ Q^{[n-1]} = d_{n-1} I + Y Q^{[n]} \\ \dots \\ Q^{[2]} = d_2 I + Y Q^{[3]} \\ Q^{[1]} = d_1 I + Y Q^{[2]} \end{array} \right.$$

Guardiamo la ricorrenza sui blocchi diagonali di  $P^{[u]}$ :

$$P^{[u]} = c_u I + Y P^{[u+1]}$$

$$P_{ii}^{[u]} = c_u + (Y \cdot P^{[u+1]}) = c_u + \sum_{h=1}^N Y_{ih} P_{hi}^{[u+1]} = c_u + Y_{ii} P_{ii}^{[u+1]}$$

Guardiamo la ricorrenza sui blocchi diagonali di  $P^{[u]}$ :

$$P^{[u]} = c_u I + Y P^{[u+1]}$$

$$P_{ii}^{[u]} = c_u + (Y \cdot P^{[u+1]}) = c_u + \sum_{h=1}^N Y_{ih} P_{hi}^{[u+1]} = c_u + Y_{ii} P_{ii}^{[u+1]}$$

Questa dipende unicamente dal blocco  $(i, i)$ . Per cui determiniamo  $Y_{ii}$  come una soluzione al sistema

$$p(Y_{ii}) = T_{ii} q(Y_{ii})$$

per ogni  $i$ , e da esse ricaviamo i blocchi  $Y_{ij}$  con  $i \neq j$ .

$$P_{ij}^{[u]} = (c_u I + Y P^{[u+1]})_{ij} = (Y P^{[u+1]})_{ij}$$

$$P_{ij}^{[u]} = \sum_{k=i}^{j+1} Y_{ik} P_{kj}^{[u+1]} = Y_{ii} P_{ij}^{[u+1]} + \sum_{k=i+1}^{j-1} Y_{ik} P_{kj}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]}$$

$$P_{ij}^{[u]} = (c_u I + Y P^{[u+1]})_{ij} = (Y P^{[u+1]})_{ij}$$

$$P_{ij}^{[u]} = \sum_{k=i}^{j+1} Y_{ik} P_{kj}^{[u+1]} = Y_{ii} P_{ij}^{[u+1]} + \underbrace{\sum_{k=i+1}^{j-1} Y_{ik} P_{kj}^{[u+1]}}_{C_{ij}^{[u+1]}} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]}$$

$$P_{ij}^{[u]} = (c_u I + Y P^{[u+1]})_{ij} = (Y P^{[u+1]})_{ij}$$

$$P_{ij}^{[u]} = \sum_{k=i}^{j+1} Y_{ik} P_{kj}^{[u+1]} = Y_{ii} P_{ij}^{[u+1]} + \underbrace{\sum_{k=i+1}^{j-1} Y_{ik} P_{kj}^{[u+1]}}_{C_{ij}^{[u+1]}} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]}$$

$$P_{ij}^{[u]} = Y_{ii} P_{ij}^{[u+1]} + C_{ij}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]}$$

$$P_{ij}^{[u]} = (c_u I + Y P^{[u+1]})_{ij} = (Y P^{[u+1]})_{ij}$$

$$P_{ij}^{[u]} = \sum_{k=i}^{j+1} Y_{ik} P_{kj}^{[u+1]} = Y_{ii} P_{ij}^{[u+1]} + \underbrace{\sum_{k=i+1}^{j-1} Y_{ik} P_{kj}^{[u+1]}}_{C_{ij}^{[u+1]}} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]}$$

$$P_{ij}^{[u]} = Y_{ii} P_{ij}^{[u+1]} + C_{ij}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]}$$

Valori per  $m$  grande

$$C_{ij}^{[m]} = 0, \quad P_{ij}^{[m]} = [c_m I]_{ij} = 0 \quad \text{perché } i \neq j,$$

$$P_{ij}^{[m-1]} = 0 + 0 + Y_{ij} P_{jj}^{[m]} = c_m P_{jj}^{[m]},$$

Invece  $C_{ij}^{[m-1]}$ ,  $P_{ij}^{[m-2]}$  e successivi sono non nulli.

Per  $i \neq j$ , il blocco  $P_{ij}^{[u]}$  si può scrivere in funzione dei blocchi con  $u$  maggiore

$$P_{ij}^{[u]} = \sum_{e=1}^{m-u} Y_{ii}^{e-1} Y_{ij} P_{jj}^{[u+e]} + \sum_{f=1}^{m-u-1} Y_{ii}^{f-1} C_{ij}^{[u+f]}$$

Per  $i \neq j$ , il blocco  $P_{ij}^{[u]}$  si può scrivere in funzione dei blocchi con  $u$  maggiore

$$P_{ij}^{[u]} = \sum_{e=1}^{m-u} Y_{ii}^{e-1} Y_{ij} P_{jj}^{[u+e]} + \sum_{f=1}^{m-u-1} Y_{ii}^{f-1} C_{ij}^{[u+f]}$$

**Dimostrazione:**

$$P_{ij}^{[u]} = C_{ij}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]} + Y_{ii} P_{ij}^{[u+1]}$$

Per  $i \neq j$ , il blocco  $P_{ij}^{[u]}$  si può scrivere in funzione dei blocchi con  $u$  maggiore

$$P_{ij}^{[u]} = \sum_{e=1}^{m-u} Y_{ii}^{e-1} Y_{ij} P_{jj}^{[u+e]} + \sum_{f=1}^{m-u-1} Y_{ii}^{f-1} C_{ij}^{[u+f]}$$

**Dimostrazione:**

$$P_{ij}^{[u]} = C_{ij}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]} + Y_{ii} P_{ij}^{[u+1]}$$

Per  $i \neq j$ , il blocco  $P_{ij}^{[u]}$  si può scrivere in funzione dei blocchi con  $u$  maggiore

$$P_{ij}^{[u]} = \sum_{e=1}^{m-u} Y_{ii}^{e-1} Y_{ij} P_{jj}^{[u+e]} + \sum_{f=1}^{m-u-1} Y_{ii}^{f-1} C_{ij}^{[u+f]}$$

**Dimostrazione:**

$$P_{ij}^{[u]} = C_{ij}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]} + Y_{ii} P_{ij}^{[u+1]}$$

$$P_{ij}^{[u]} = C_{ij}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]} + Y_{ii} \left( C_{ij}^{[u+2]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+2]} + Y_{ii} P_{ij}^{[u+2]} \right)$$

Per  $i \neq j$ , il blocco  $P_{ij}^{[u]}$  si può scrivere in funzione dei blocchi con  $u$  maggiore

$$P_{ij}^{[u]} = \sum_{e=1}^{m-u} Y_{ii}^{e-1} Y_{ij} P_{jj}^{[u+e]} + \sum_{f=1}^{m-u-1} Y_{ii}^{f-1} C_{ij}^{[u+f]}$$

**Dimostrazione:**

$$P_{ij}^{[u]} = C_{ij}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]} + Y_{ii} P_{ij}^{[u+1]}$$

$$P_{ij}^{[u]} = C_{ij}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]} + Y_{ii} \left( C_{ij}^{[u+2]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+2]} + Y_{ii} P_{ij}^{[u+2]} \right)$$

Per  $i \neq j$ , il blocco  $P_{ij}^{[u]}$  si può scrivere in funzione dei blocchi con  $u$  maggiore

$$P_{ij}^{[u]} = \sum_{e=1}^{m-u} Y_{ii}^{e-1} Y_{ij} P_{jj}^{[u+e]} + \sum_{f=1}^{m-u-1} Y_{ii}^{f-1} C_{ij}^{[u+f]}$$

**Dimostrazione:**

$$P_{ij}^{[u]} = C_{ij}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]} + Y_{ii} P_{ij}^{[u+1]}$$

$$P_{ij}^{[u]} = C_{ij}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]} + Y_{ii} \left( C_{ij}^{[u+2]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+2]} + Y_{ii} P_{ij}^{[u+2]} \right)$$

$$P_{ij}^{[u]} = C_{ij}^{[u+1]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+1]} + Y_{ii} \left( C_{ij}^{[u+2]} + Y_{ij} P_{jj}^{[u+2]} + Y_{ii} (\dots) \right)$$

L'equazione  $p(Y) = T q(Y)$ , ovvero  $P^{[1]} = T Q^{[1]}$ , ha in  $(i, j)$ :

$$P_{ij}^{[1]} = \left( T Q^{[1]} \right)_{ij} = T_{ii} Q_{ij}^{[1]} + \sum_{k=i+1}^j T_{ik} Q_{kj}^{[1]}$$

L'equazione  $p(Y) = T q(Y)$ , ovvero  $P^{[1]} = T Q^{[1]}$ , ha in  $(i, j)$ :

$$P_{ij}^{[1]} = \left( T Q^{[1]} \right)_{ij} = T_{ii} Q_{ij}^{[1]} + \sum_{k=i+1}^j T_{ik} Q_{kj}^{[1]}$$

$$P_{ij}^{[1]} - T_{ii} Q_{ij}^{[1]} = \sum_{k=i+1}^j T_{ik} Q_{kj}^{[1]}$$

$$\begin{aligned} P_{ij}^{[1]} - T_{ii} Q_{ij}^{[1]} &= \sum_{e=0}^{m-2} Y_{ii}^e Y_{ij} P_{jj}^{[e+2]} + \sum_{f=0}^{m-3} Y_{ii}^f C_{ij}^{[f+2]} - \\ &\quad - T_{ii} \left( \sum_{g=0}^{n-2} Y_{ii}^g Y_{ij} Q_{jj}^{[g+2]} + \sum_{h=0}^{n-3} Y_{ii}^h D_{ij}^{[h+2]} \right) \end{aligned}$$

$$P_{ij}^{[1]} - T_{ii} Q_{ij}^{[1]} = \sum_{e=0}^{m-2} Y_{ii}^e Y_{ij} P_{jj}^{[e+2]} + \sum_{f=0}^{m-3} Y_{ii}^f C_{ij}^{[f+2]} -$$

$$- T_{ii} \left( \sum_{g=0}^{n-2} Y_{ii}^g Y_{ij} Q_{jj}^{[g+2]} + \sum_{h=0}^{n-3} Y_{ii}^h D_{ij}^{[h+2]} \right)$$

$$\sum_{e=0}^{m-2} Y_{ii}^e Y_{ij} P_{jj}^{[e+2]} - T_{ii} \sum_{g=0}^{m-2} Y_{ii}^g Y_{ij} Q_{jj}^{[g+2]} =$$

$$= \sum_{k=i+1}^j T_{ik} Q_{kj}^{[1]} - \sum_{f=0}^{m-3} Y_{ii}^f C_{ij}^{[f+2]} + T_{ii} \sum_{h=0}^{n-3} Y_{ii}^h D_{ij}^{[h+2]}$$



Supponiamo che tutti i blocchi diagonali di  $T$  siano  $1 \times 1$ . Allora l'equazione è scalare, e posso esplicitare  $Y_{ij}$ :

$$\begin{aligned} & \left( \sum_{e=0}^{m-2} Y_{ii}^e P_{jj}^{[e+2]} - T_{ii} \sum_{g=0}^{m-2} Y_{ii}^g Q_{jj}^{[g+2]} \right) Y_{ij} \\ &= \sum_{k=i+1}^j T_{ik} Q_{kj}^{[1]} - \sum_{f=0}^{m-3} Y_{ii}^f C_{ij}^{[f+2]} + T_{ii} \sum_{h=0}^{n-3} Y_{ii}^h D_{ij}^{[h+2]} \end{aligned}$$

Supponiamo che tutti i blocchi diagonali di  $T$  siano  $1 \times 1$ . Allora l'equazione è scalare, e posso esplicitare  $Y_{ij}$ :

$$\begin{aligned} & \left( \sum_{e=0}^{m-2} Y_{ii}^e P_{jj}^{[e+2]} - T_{ii} \sum_{g=0}^{m-2} Y_{ii}^g Q_{jj}^{[g+2]} \right) Y_{ij} \\ &= \sum_{k=i+1}^j T_{ik} Q_{kj}^{[1]} - \sum_{f=0}^{m-3} Y_{ii}^f C_{ij}^{[f+2]} + T_{ii} \sum_{h=0}^{n-3} Y_{ii}^h D_{ij}^{[h+2]} \end{aligned}$$

$$\psi_{ij} Y_{ij} = \varphi_{ij}$$

$$\begin{cases} \psi_{ij} = \sum_{e=0}^{m-2} Y_{ii}^e P_{jj}^{[e+2]} - T_{ii} \sum_{g=0}^{m-2} Y_{ii}^g Q_{jj}^{[g+2]} \\ \varphi_{ij} = \sum_{k=i+1}^j T_{ik} Q_{kj}^{[1]} - \sum_{f=0}^{m-3} Y_{ii}^f C_{ij}^{[f+2]} + T_{ii} \sum_{h=0}^{n-3} Y_{ii}^h D_{ij}^{[h+2]} \end{cases}$$

## Algoritmo invrat

Setting: caso in cui ogni blocco  $T_{ij}$  ha dimensione 1, sono scalari  
Algoritmo: sia  $l = j - i$ , lavoriamo via via sulla  $l$ -esima diagonale

- ▶ Per  $l = 0$ , trovo ogni  $y_{ij}$  come soluzione di  $p(y_{ij}) = t_{ij} q(y_{ij})$ .
- ▶ Calcolo  $p_{ij}^{[u]}$ ,  $q_{ij}^{[v]}$  per ogni  $i, u, v$ .
- ▶ Per  $l = 1, \dots, N - 1$ :

1. Calcolo  $C_{ij}^{[u]} = \sum_{k=i+1}^{j-1} Y_{ik} p_{kj}^{[u]}$  e  $D_{ij}^{[v]} = \sum_{k=i+1}^{j-1} Y_{ik} q_{kj}^{[v]}$  per ogni  $u, v$ .
2. Calcolo  $\psi_{ij}$  e  $\varphi_{ij}$
3. Calcolo  $Y_{ij} = \varphi_{ij} / \psi_{ij}$ .
4. Aggiorno  $p_{ij}^{[u]}$ ,  $q_{ij}^{[v]}$ .

Bisogna garantire che  $\psi_{ij} \neq 0$ .

Bisogna garantire che  $\psi_{ij} \neq 0$ .

Siano  $p(x), q(x), r(x)$  come prima, e  $a, b \in \mathbb{C}$ .

Sia  $p^{[k]}(x)$  il calcolo parziale di  $p(x)$  utilizzando Horner.

$$\psi(a, b) = \sum_{e=0}^{m-2} a^e p^{[e+2]}(b) - r(a) \sum_{g=0}^{m-2} a^g q^{[g+2]}(b)$$

Bisogna garantire che  $\psi_{ij} \neq 0$ .

Siano  $p(x), q(x), r(x)$  come prima, e  $a, b \in \mathbb{C}$ .

Sia  $p^{[k]}(x)$  il calcolo parziale di  $p(x)$  utilizzando Horner.

$$\psi(a, b) = \sum_{e=0}^{m-2} a^e p^{[e+2]}(b) - r(a) \sum_{g=0}^{m-2} a^g q^{[g+2]}(b)$$

## Proposizione

Supponiamo  $q(a), q(b) \neq 0$ . Allora vale la seguente relazione:

$$\psi(a, b) = p[a, b] - r(a) q[a, b] = r[a, b] q(b)$$

$$\psi(a, b) = \sum_{e=0}^{m-2} a^e p^{[e+2]}(b) - r(a) \sum_{g=0}^{m-2} a^g q^{[g+2]}(b)$$

$$\psi_{ij} = \psi(Y_{ii}, Y_{jj}) = \sum_{e=0}^{m-2} Y_{ii}^e p^{[e+2]}(Y_{jj}) - r(Y_{ii}) \sum_{g=0}^{m-2} Y_{ii}^g q^{[g+2]}(Y_{jj}) =$$

$$\psi_{ij} = r[Y_{ii}, Y_{jj}] q(Y_{jj})$$

## Proposizione

Si ha  $\psi_{ij} \neq 0$  se e solo se

- ▶ Per  $Y_{ii} \neq Y_{jj}$ , se  $r(Y_{ii}) \neq r(Y_{jj})$  e  $q(Y_{jj}) \neq 0$ ,
- ▶ Per  $Y_{ii} = Y_{jj}$  se  $r'(Y_{ii}) \neq 0$  e  $q(Y_{jj}) \neq 0$ .

## Teorema

Siano  $p(x), q(x)$  coprimi,  $r(x) = p(x)/q(x)$ . Sia  $T$  triangolare superiore di taglia  $n$ , e  $Y$  una soluzione a  $r(Y) = T$ . Sono equivalenti:

- ▶  $Y$  è una soluzione isolata
- ▶ Scegliendo  $Y_{ii}$  soluzione di  $r(X) = T_{ii}$  per ogni  $i$ , l'algoritmo calcola univocamente  $Y_{ij}$ , ovvero la soluzione esiste ed è unica.

## Teorema

Siano  $p(x), q(x)$  coprimi,  $r(x) = p(x)/q(x)$ . Sia  $T$  triangolare superiore di taglia  $n$ , e  $Y$  una soluzione a  $r(Y) = T$ . Sono equivalenti:

- ▶  $Y$  è una soluzione isolata
- ▶ Scegliendo  $Y_{ii}$  soluzione di  $r(X) = T_{ii}$  per ogni  $i$ , l'algoritmo calcola univocamente  $Y_{ij}$ , ovvero la soluzione esiste ed è unica.

**Dimostrazione:** Ogni  $Y_{ij}$  è soluzione di  $\psi_{ij} Y_{ij} = \varphi_{ij}$ ; basta mostrare che  $\psi_{ij} \neq 0$ , equivalente a  $r[Y_{ii}, Y_{jj}] q(Y_{jj}) \neq 0$ . La condizione di coprimalità tra  $p, q$  implica  $q(Y_{jj}) \neq 0$ . Per il Teorema, chiedere che  $r[Y_{ii}, Y_{jj}] \neq 0$  per ogni  $i, j$  è equivalente a  $Y$  soluzione isolata.

# Sperimentazione

Vogliamo risolvere il sistema  $r(X) = A$ , con  $r(z)$  funzione razionale assegnata.

Confrontiamo tre algoritmi:

- ▶ INVRAT: l'algoritmo descritto, con forma triangolare di Schur
- ▶ DIAG: diagonalizza  $A = UDU^{-1}$  e calcola  $f(A) = Uf(D)U^{-1}$ .
- ▶ APPROX\_DIAG: perturba  $A \rightarrow A + B$  con  $B$  dell'ordine di  $\varepsilon \approx 10^{-16}$ . Fattorizza  $A + B = \tilde{U}\tilde{D}\tilde{U}^{-1}$  e approssima  $f(A)$  con  $f(A + B) = \tilde{U}f(\tilde{D})\tilde{U}^{-1}$ .

# Esperimento 1

M. Fasi, B. Iannazzo / *Linear Algebra and its Applications* 560 (2019) 17–42

39

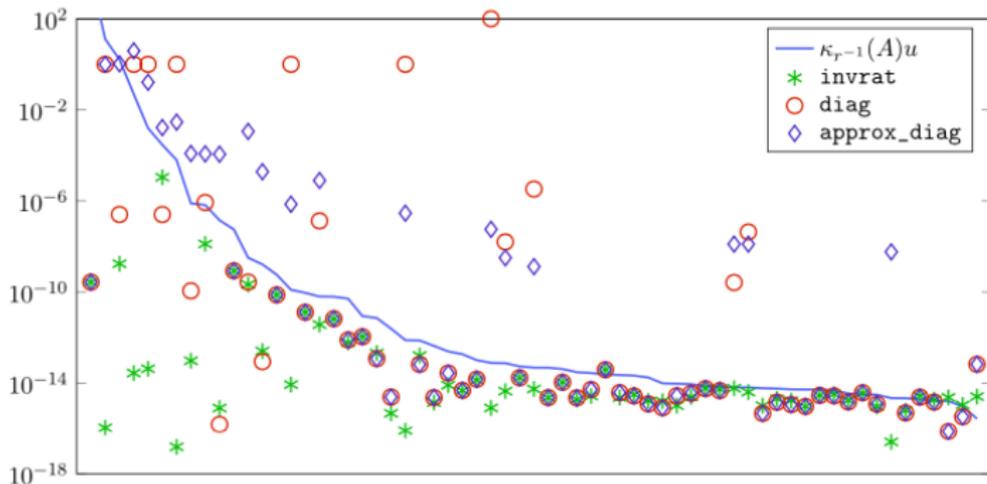


Fig. 1. Relative forward errors of `invrat`, `diag`, and `approx_diag` on the test set.

$$r(z) = \left( \frac{z^3}{120} + \frac{z^2}{10} + \frac{z}{2} + 1 \right) \left( -\frac{z^3}{120} + \frac{z^2}{10} - \frac{z}{2} + 1 \right)^{-1}$$

Sono scelte 63 matrici  $A$ , con  $N$  che varia da 2 a 10, prese da GALLERY di Matlab.

# Esperimento 1

M. Fasi, B. Iannazzo / *Linear Algebra and its Applications* 560 (2019) 17–42

39

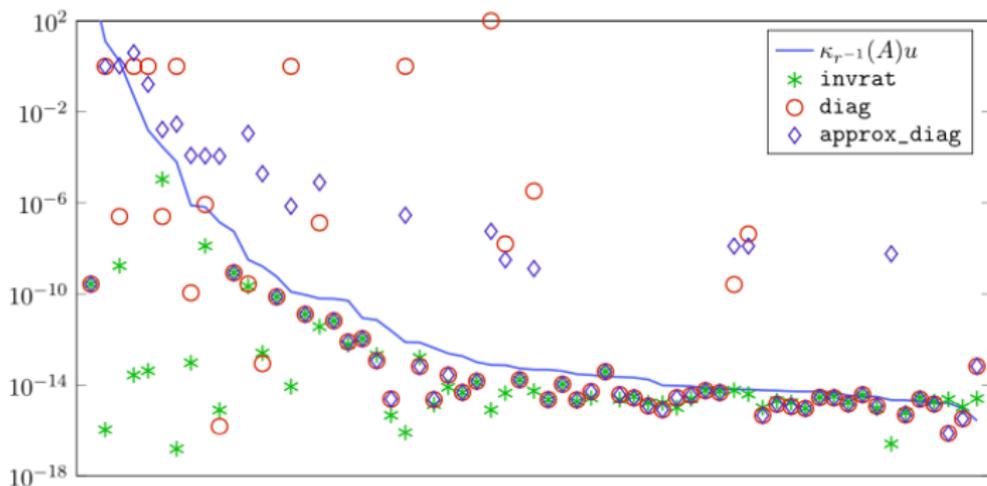


Fig. 1. Relative forward errors of `invrat`, `diag`, and `approx_diag` on the test set.

Viene calcolata la soluzione  $X = r^{-1}(A)$  tramite un pacchetto ad alta precisione (Advanpix Multiprecision Computing Toolbox), con 512 cifre decimali.

# Esperimento 1

M. Fasi, B. Iannazzo / *Linear Algebra and its Applications* 560 (2019) 17–42

39

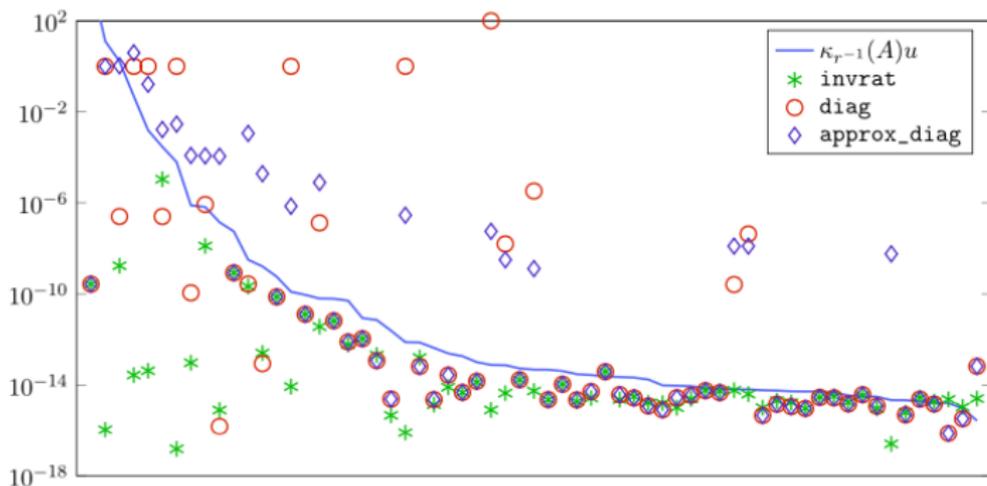


Fig. 1. Relative forward errors of  $\text{invrat}$ ,  $\text{diag}$ , and  $\text{approx\_diag}$  on the test set.

Per ciascuna  $A$ , sono calcolate  $X_1 = \text{invrat}(A)$ ,  $X_2 = \text{diag}(A)$ ,  $X_3 = \text{approx\_diag}(A)$ . Nel grafico vengono rappresentati le norme degli errori  $X - X_1$ ,  $X - X_2$ ,  $X - X_3$ .

# Esperimento 1

M. Fasi, B. Iannazzo / *Linear Algebra and its Applications* 560 (2019) 17–42

39

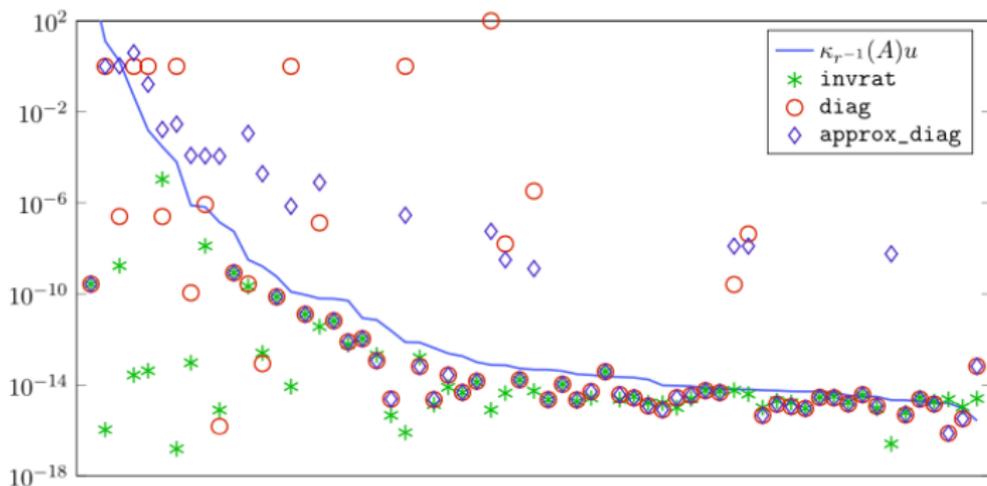
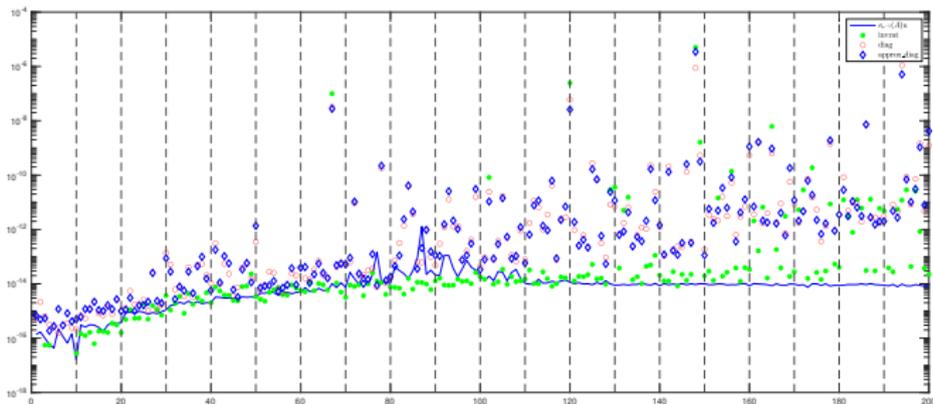


Fig. 1. Relative forward errors of invrat, diag, and approx\_diag on the test set.

La linea blu rappresenta il condizionamento in norma 1 della funzione di matrice  $r^{-1}(A)$ , stimata con FUNM\_CONDEST di Higham (Matrix Function Toolbox).

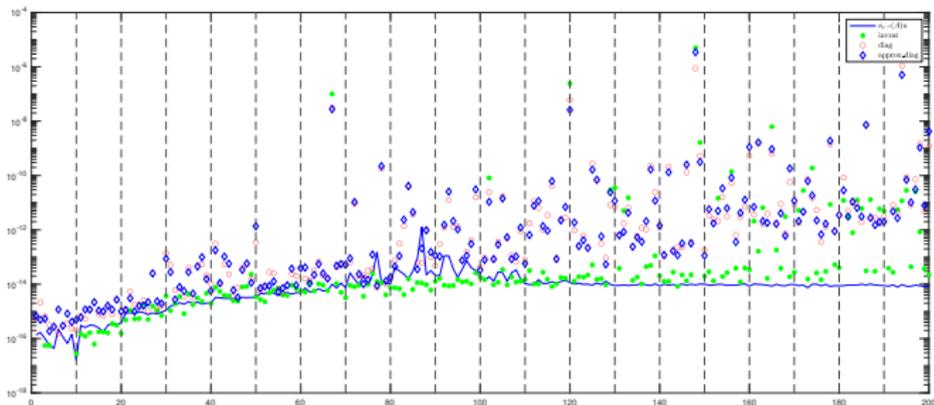
# Esperimento 1



$$r(z) = \left( \frac{z^3}{120} + \frac{z^2}{10} + \frac{z}{2} + 1 \right) \left( -\frac{z^3}{120} + \frac{z^2}{10} - \frac{z}{2} + 1 \right)^{-1}$$

Per ogni  $N$  tra 1 e 20, sono generate 10 matrici  $A$  con distribuzione uniforme su  $[0, 1]$  per ciascuna entrata.

# Esperimento 1

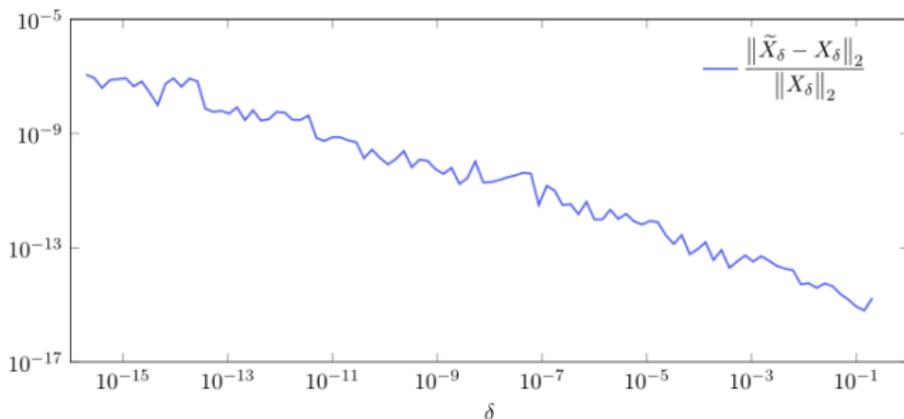


Per ciascuna  $A$ , sono calcolate  $X_1 = \text{invrat}(A)$ ,  $X_2 = \text{diag}(A)$ ,  $X_3 = \text{approx\_diag}(A)$ . Nel grafico vengono rappresentati le norme degli errori di  $A - r(X_1)$ ,  $A - r(X_2)$ ,  $A - r(X_3)$ .

## Esperimento 2

M. Fasi, B. Iannazzo / *Linear Algebra and its Applications* 560 (2019) 17–42

41



**Fig. 2.** Relative error of the Schur algorithm for computing the solution of the matrix equation  $r(X_\delta) = A_\delta$  in Test 2 with spectrum  $\{r_1^{-1}(\lambda_1), r_1^{-1}(\lambda_2), r_1^{-1}(\lambda_3)\}$ .

$$r(z) = \frac{-z}{z^2+1}$$

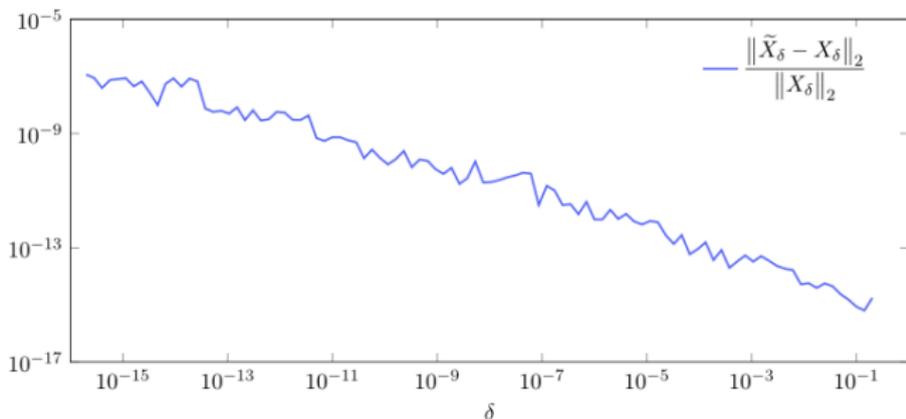
La funzione  $r(z)$  ha valori critici per  $r(z) = \pm 0.5$ .

Si ha  $N = 3$ , e la matrice di test è  $A = MDM^{-1}$  dove  $M$  è matrice casuale, e  $D$  è una perturbazione di  $\delta$  dei valori critici.

## Esperimento 2

M. Fasi, B. Iannazzo / *Linear Algebra and its Applications* 560 (2019) 17–42

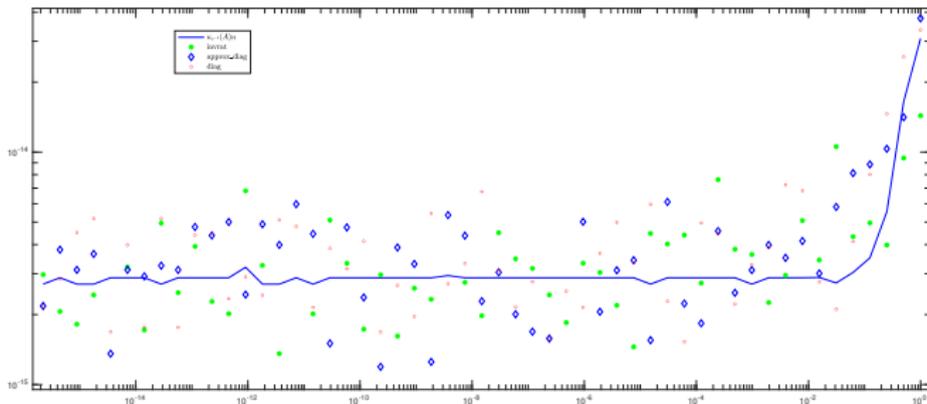
41



**Fig. 2.** Relative error of the Schur algorithm for computing the solution of the matrix equation  $r(X_\delta) = A_\delta$  in Test 2 with spectrum  $\{r_1^{-1}(\lambda_1), r_1^{-1}(\lambda_2), r_1^{-1}(\lambda_3)\}$ .

In questo grafico viene rappresentato l'errore relativo di  $X_\delta$ , confrontando la soluzione calcolata con invrat in aritmetica double, e con precisione di 512 cifre decimali. L'errore aumenta quando gli autovalori sono vicini ai valori critici di  $r$ .

## Esperimento 2

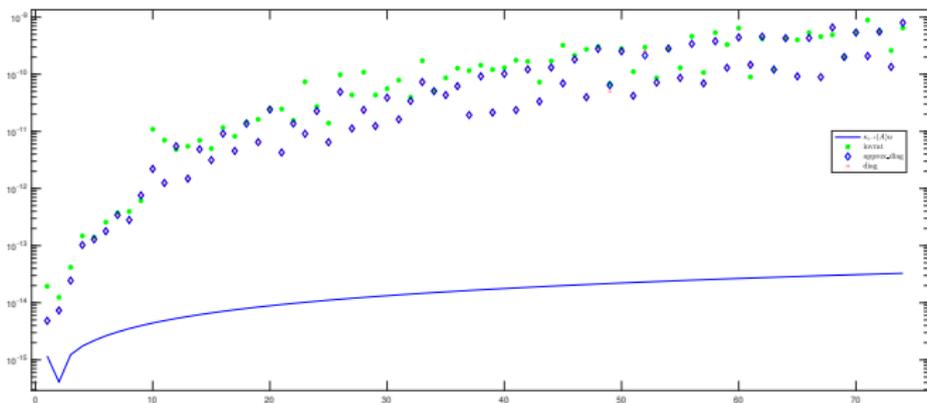


$$r(z) = \frac{-z}{z^2+1}$$

Si ha  $N = 3$ , e la matrice di test è  $A = MDM^{-1}$  dove  $M$  è matrice casuale, e  $D$  è una perturbazione di  $\delta$  dei valori critici.

Il grafico sono rappresentate le norme degli errori  $A - r(X_1)$ ,  $A - r(X_2)$ ,  $A - r(X_3)$ .

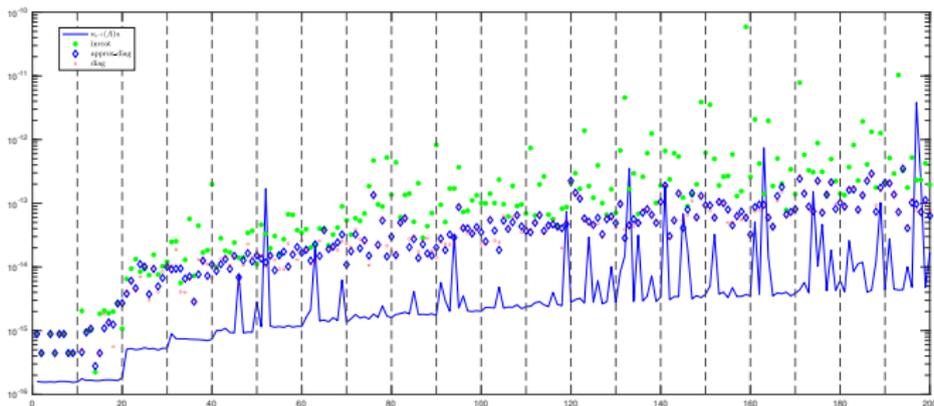
## Esperimento 3



$$r(z) = \frac{3z^4 + z^2 - 5z + 1}{z^2 - 3z + 6}$$

Matrice circolante di taglia  $N$  da 1 a 74, con le prime cifre di  $\pi$ .  
È una matrice normale, e i metodi danno risultati vicini.

## Esperimento 4



$$r(z) = \frac{z^2+3z-1}{z}; \quad r^{-1}(x) = \frac{1}{2} \left( x - 3 + \sqrt{x^2 - 6x + 13} \right)$$

Il ramo scelto per  $r^{-1}$  è quello destro. Per ogni  $N$  tra 1 e 20, sono generate 10 matrici  $X$  con autovalori  $\geq 3$ , viene calcolato  $A = r(X)$  e successivamente vengono applicati gli algoritmi per calcolare  $X_i = r^{-1}(A)$ .

Nel grafico sono rappresentate le norme degli errori  $X - X_i$ .

Grazie per l'attenzione!

## Bibliografia

1. MASSIMILIANO FASI, BRUNO IANNAZZO, *Computing primary solutions of equations involving primary matrix functions*, Linear Algebra Appl. 560 (2019), pp. 17–42.