

Teo: f olomorfa su e dentro Γ che include tutti gli autoval. di A

allora,

$$f(A) = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} f(z) (zI - A)^{-1} dz$$



dim: $A = VJV^{-1}$

$$f(A) = Vf(J)V^{-1}$$

$$\frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} f(z) (zI - A)^{-1} dz = V \underbrace{\frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} f(z) (zI - J)^{-1} dz}_{= \text{diag}(D_1, D_2, \dots, D_s)} \cdot V^{-1}$$

$$\frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} f(z) (zI - J_k)^{-1} dz = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} f(z) \begin{bmatrix} z-\lambda-1 & & & 0 \\ & \ddots & & \\ 0 & & \ddots & \\ & & & z-\lambda \end{bmatrix}^{-1} dz$$

$$= \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} f(z) \begin{bmatrix} (z-\lambda)^{-1} & (z-\lambda)^{-2} & \dots & (z-\lambda)^{-m_k} \\ & (z-\lambda)^{-1} & & \vdots \\ & & \ddots & \\ 0 & & & (z-\lambda)^{-2} \\ & & & & (z-\lambda)^{-1} \end{bmatrix} dz =$$

$$= \begin{bmatrix} \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(z)}{(z-\lambda)^1} & \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(z)}{(z-\lambda)^2} & \dots & \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(z)}{(z-\lambda)^{m_k}} \\ & \vdots & & \\ & & \ddots & \\ & & & \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} \frac{f(z)}{(z-\lambda)^1} \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} f(\lambda) & f'(\lambda) & \dots & f^{(m_k-1)}(\lambda) \\ & \vdots & & \vdots \\ & & \ddots & \\ & & & f(\lambda) \end{bmatrix} = f(J_k) \quad \square$$

CALCOLO INVERSA:

$$\begin{aligned} & ((z-\lambda)I - J_0)^{-1} \\ & (z-\lambda)^{-1} \left(I - \frac{1}{z-\lambda} J_0 \right)^{-1} \\ & = (z-\lambda)^{-1} \sum_{k \geq 0} \frac{1}{(z-\lambda)^k} J_0^k \end{aligned}$$

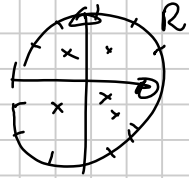
Cor: se $\{A_n\} \rightarrow A$, allora $f(A_n) \rightarrow f(A)$
 (per ogni f olomorfa intorno agli autoval. di A)

Le formule integrate fornisce un primo modo di calcolare f. di

matrici: $f(A) = \frac{1}{2\pi i} \int_{\Gamma} f(z) (zI - A)^{-1} dz \approx$

N punti

$$z_k = R \exp\left(\frac{-2\pi i k}{N}\right)$$



$$\approx \frac{1}{2\pi i} \sum_{k=1}^N f(z_k) (z_k I - A)^{-1}$$

Utile ad es. per calcolare $f(A) \cdot b$ per A grande e sparsa:

$$f(A) b \approx \frac{1}{2\pi i} \sum_{k=1}^N f(z_k) \underbrace{(z_k I - A)^{-1} b}_{N \text{ sist. lineari}}$$

Metodi di calcolo di funzioni di matrici

$$A = V \cdot \Lambda \cdot V^{-1}$$

$$\Lambda = \begin{bmatrix} \lambda_1 & & & 0 \\ & \lambda_2 & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & \lambda_n \end{bmatrix}$$

$$f(A) = f(V \Lambda V^{-1}) = V f(\Lambda) V^{-1} = V \begin{bmatrix} f(\lambda_1) & & & \\ & f(\lambda_2) & & \\ & & \ddots & \\ & & & f(\lambda_n) \end{bmatrix} V^{-1}$$

ok se A simmetrica/Hermitiana/normale (i.e., possiamo prendere V ortogonale)

Supponendo esatta l'uguaglianza $A = V \Lambda V^{-1}$, se calcolo numericamente

$$\tilde{f}(\lambda_i) \text{ con } |\tilde{f}(\lambda_i) - f(\lambda_i)| \leq \epsilon$$

$$\| \tilde{f}(A) - f(A) \| = \left\| V \begin{bmatrix} \tilde{f}(\lambda_1) - f(\lambda_1) & & & \\ & \ddots & & \\ & & \tilde{f}(\lambda_n) - f(\lambda_n) & \end{bmatrix} V^{-1} \right\| \leq \|V\| \cdot \epsilon \cdot \|V^{-1}\| = K(V) \cdot \epsilon$$

ok se V ortogonale, può essere instabile altrimenti

ES: $A = \begin{bmatrix} 3 & -1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$ (blocco di Jordan $n=2$), $f = \text{sprf}$

Posso calcolare $f(A)$ con un polinomio di interpolazione

$$p(2) = f(2) = \sqrt{2}$$

$$p'(2) = f'(2) = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{\sqrt{2}}$$

$$p(x) = \sqrt{2} + \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{\sqrt{2}} (x-2) = \frac{1}{2\sqrt{2}} x + \sqrt{2} - \frac{1}{\sqrt{2}}$$

$$f(x) = x^{\frac{1}{2}}$$

$$f'(x) = \frac{1}{2} \cdot x^{-\frac{1}{2}}$$

2) calcolo tramite polinomi

Domanda: qual è il metodo più economico di valutare un polinomio generico $p(x) = p_0 + p_1 x + \dots + p_d x^d$ in una matrice A ?

Nel caso scalare, la risposta è il metodo di Horner:

$$p(x) = (\dots((p_d x + p_{d-1})x + p_{d-2})x + \dots + p_0) \quad \begin{array}{l} d-1 \text{ prodotti} \\ d \text{ somme} \end{array}$$

che va meglio di: calcolo x, x^2, x^3, \dots, x^d $d-1$ prodotti
e poi somme $p_0 + p_1 x + \dots + p_d x^d$ d prodotti + d somme

Nel caso matriciale. (X matrice, p_i scalari)

Horner:

$d-1$ prodotti di matrici $O(n^3(d-1))$
 d somme di matrici $O(n^2 d)$

tradizionale:

$d-1$ prod. di matrici $O(n^3(d-1))$
 d prodotti scalare-matrice e somme di matrici $O(n^2 d)$

Stesso costo (a meno di termini di ord. inferiore)

C'è un metodo che li batte entrambi (Paterson-Stockmeyer)

Idea: divide in \sqrt{d} pezzi lunghi \sqrt{d}

es: polinomio di grado 8

$$(p_8 A^2 + p_7 A + p_6 I)(A^3)^2 + (p_5 A^2 + p_4 A + p_3 I) \cdot A^3 + (p_2 A^2 + p_1 A + p_0 I)$$

per calcolare in questa forma, devo fare
 $O(\sqrt{d})$ 2 prodotti per calcolare A^2, A^3 , 1 per $(A^3)^2$, $O(\sqrt{d})$
 2 per $(p_8 A^2 + p_7 A + p_6 I) \cdot (A^3)^2$ e $(p_5 A^2 + p_4 A + p_3 I) \cdot A^3$ $O(\sqrt{d})$
 \Rightarrow (5) prodotti anziché 7 $O(\sqrt{d})$ anziché $O(d)$ prodotti
inference - notice

(però $O(n^2 \sqrt{d})$ locazioni intermedie di memoria)

Stabilità? Tutti; metodi sono stabili solo rispetto al "polinomio
 valore assoluto": calcolano $\tilde{Y} \approx Y = p(X)$

talí due

$$|\tilde{Y} - Y| \leq O(du) (|p_0| + |p_1| \cdot |X| + |p_2| \cdot |X|^2 + \dots + |p_d| \cdot |X|^d)$$

valore calcolato di X^2 ha errore $O(u) |X| \cdot |X|$

$$|X| = \begin{bmatrix} |x_{11}| & |x_{12}| & \dots & |x_{1n}| \\ \vdots & & & \\ |x_{n1}| & \dots & & |x_{nn}| \end{bmatrix}$$

$$\underbrace{f}_{\approx g} \left([a_1 \dots a_d] \cdot \begin{bmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_d \end{bmatrix} \right) = a_1 \odot b_1 \oplus a_2 \odot b_2 \oplus \dots \oplus a_n \odot b_n$$

(Parentesi... come noi comporre $|X|$)

$$= a_1 b_1 (1 + \delta_1) \oplus a_2 b_2 (1 + \delta_2) \oplus \dots \oplus a_n b_n (1 + \delta_n) \quad |\delta_i| \leq u$$

$$\left(\dots \left((a_1 b_1 (1 + \delta_1) + a_2 b_2 (1 + \delta_2)) (1 + \epsilon_2) + a_3 b_3 (1 + \delta_3) \right) (1 + \epsilon_3) + \dots + a_n b_n (1 + \delta_n) \right) (1 + \epsilon_n)$$

$$\approx a_1 b_1 (1 + \underbrace{\delta_1 + \epsilon_2 + \epsilon_3 + \dots + \epsilon_n}_{\text{al più } n}) + a_2 b_2 (1 + \delta_2 + \epsilon_2 + \dots + \epsilon_n) + \dots + a_n b_n (1 + \delta_n + \epsilon_n)$$

$$|\tilde{y} - y| \leq [|a_1| |a_2| \dots |a_n|] \cdot \begin{bmatrix} |b_1| \\ |b_2| \\ \vdots \\ |b_n| \end{bmatrix} \cdot O(u) \quad |s_i|, |e_i| \leq u$$

$$|\tilde{y} - y| = |a_1 b_1 (s_1 + e_1 + \dots + e_n) + a_2 b_2 (s_2 + e_2 + \dots + e_n) + \dots + a_n b_n (s_n + e_n)|$$

$$\leq |a_1| \cdot |b_1| \cdot nu + |a_2| |b_2| \cdot nu + \dots + |a_n| \cdot |b_n| \cdot nu$$

$$= nu [|a_1| \dots |a_n|] \begin{bmatrix} |b_1| \\ \vdots \\ |b_n| \end{bmatrix} \text{ es. } \begin{bmatrix} 10^8 & 10^8 \\ & 10^8 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ \vdots \\ -1 \end{bmatrix} = 1$$

$$\text{errore controllato da } \begin{bmatrix} 10^8 & 10^8 \\ & 10^8 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ \vdots \\ -1 \end{bmatrix} = 2 \cdot 10^8$$

Applicando elem. per elemento,

$$|f(AB) - AB| \leq O(nu) |A| \cdot |B|$$

Per una matrice non-normale, anche gli autoval. calcolati hanno errore $O(k(V)u)$, quindi non vi sono a calcolo p.g. di interpolazione in modo affidabile

\Rightarrow voglio $f(x) \approx p(x)$ su tutta una regione in cui possono trovarsi gli autovalori; ad esempio, polinomio di Taylor

Q: è vero che la serie di Taylor di $f(A)$ converge?

Teo: supponiamo $f(x) = \sum_{k=0}^{\infty} f_k (x-\alpha)^k$, $f_k = \frac{f^{(k)}(\alpha)}{k!}$

con raggio di convergenza r . Allora,

$$\lim_{d \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^d f_k (A - \alpha I)^k = f(A)$$

per ogni matrice A che ha autovalori in $\{\lambda \in \mathbb{C} : |\lambda - \alpha| < r\}$

$$A = V \cdot J \cdot V^{-1} \quad f(A) = V f(J) V^{-1}$$

$$\sum_{k=0}^d f_k (A - \alpha I)^k = V \left(\sum_{k=0}^d (J - \alpha I)^k \right) V^{-1}$$

È li basta verificare su ogni blocco di Jordan che $J = \begin{bmatrix} \lambda & & & \\ & \ddots & & \\ & & \ddots & \\ & & & \lambda \end{bmatrix}$

$$\lim_{d \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^d f_k (J - \alpha I)^k = f(J)$$

$$\begin{bmatrix} \lambda - \alpha & & & \\ & \lambda - \alpha & & \\ & & \ddots & \\ & & & \lambda - \alpha \end{bmatrix}^k = \begin{bmatrix} (\lambda - \alpha)^k & \frac{k(\lambda - \alpha)^{k-1}}{1} & \frac{k(k-1)(\lambda - \alpha)^{k-2}}{2} & \dots & \frac{k(k-1)\dots(k-n+1)(\lambda - \alpha)^{k-n+1}}{(n-1)!} \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ & & \frac{k(k-1)(\lambda - \alpha)^{k-2}}{2} & & \\ & & & \frac{k(\lambda - \alpha)^{k-1}}{1} & \\ & & & & (\lambda - \alpha)^k \end{bmatrix}$$

$$\sum_{k=0}^d f_k (J - \alpha I)^k = \begin{bmatrix} \sum_{k=0}^d f_k (\lambda - \alpha)^k & \sum_{k=0}^d f_k k (\lambda - \alpha)^{k-1} & \frac{1}{2} \sum_{k=0}^d f_k k(k-1) (\lambda - \alpha)^{k-2} & \dots & \sum_{k=0}^d f_k k(k-1)\dots(k-n+1) (\lambda - \alpha)^{k-n+1} \\ & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ & & & & \sum_{k=0}^d f_k (\lambda - \alpha)^k \end{bmatrix} = f(J)$$

Sulle soprastipendi, derivate dei polinomi di Taylor (termine a termine)

Visto che si possono derivare termine a termine serie di potenze,

$$\sum_{k=0}^d f_k k (\lambda - \alpha)^{k-1} \rightarrow f'(\alpha) \quad (\text{con lo stesso raggio di convergenza})$$

Quindi posso usare questi sviluppi, ad es. $\exp(A) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{k!} A^k \quad \forall A$

Non sempre funziona bene

es: prendiamo $A = \begin{bmatrix} 0 & 30 \\ -30 & 0 \end{bmatrix}$ $\exp(A) = \begin{bmatrix} \cos 30 & \sin 30 \\ -\sin 30 & \cos 30 \end{bmatrix}$

"Nump phenomenon": $\frac{1}{k!} A^k$ cresce fino a 10^{12} prima di

converge a zero.

$$f(x) = \sqrt{x}$$

$$f(x)^2 - x = 0$$

$$f(A)g(A) = (fg)(A)$$

$$f(A)^2 = (f^2)(A) = A$$