

crescono molto, "lump phenomenon"

$$\exp(A) = I + A + \frac{A^2}{2} + \frac{A^3}{3!} + \dots + \frac{A^5}{5!} + \dots$$

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 30 \\ -30 & 0 \end{bmatrix} \quad \text{eig}(A) = \pm 30i \quad \exp(A) = \begin{bmatrix} \cos(30) & \sin(30) \\ -\sin(30) & \cos(30) \end{bmatrix}$$

Simile a esempi scalari:

$\exp(-30)$ no errore grande su asp. piccolo

$\frac{1}{\exp(30)}$ no meglio

$\cdot 30i$

$\cdot 0$

$\cdot -30i$

Nel caso scalare, calcolare ad es. $\exp(-30)$ come $\frac{1}{\exp(30)}$ migliore case, ma non in questo caso.

$$\exp\left(\frac{1}{30}A\right)^{30} = \exp(A) \quad \text{"scaling and squaring"}$$

Idea: usiamo la forma di Schur

$$A = Q T Q^x$$

\uparrow \mathcal{P} triangolare sup.
unitaria

$$f(A) = Q f(T) Q^x$$

↳ come calcolare $f(T)$, T triangolare?

$$A = \begin{bmatrix} t_{11} & t_{12} \\ 0 & t_{22} \end{bmatrix}$$

$$f(A) = \begin{bmatrix} S_{11} & S_{12} \\ 0 & S_{22} \end{bmatrix}$$

$$S_{11} = f(t_{11})$$

$$S_{22} = f(t_{22})$$

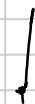
$$A f(A) = f(A) A$$

$$\begin{bmatrix} t_{11} & t_{12} \\ 0 & t_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} S_{11} & S_{12} \\ 0 & S_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} S_{11} & S_{12} \\ 0 & S_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} t_{11} & t_{12} \\ 0 & t_{22} \end{bmatrix}$$

$$(12): t_{11} S_{12} + t_{12} S_{22} = S_{11} t_{12} + S_{12} t_{22} \Leftrightarrow S_{12} = \frac{t_{12}(S_{22} - S_{11})}{t_{22} - t_{11}} = t_{12} \frac{f(t_{22}) - f(t_{11})}{t_{22} - t_{11}}$$

$$t_{12}(S_{22} - S_{11}) = (t_{22} - t_{11}) S_{12}$$

se $t_{11} \neq t_{22}$



converge a $t_{12} \cdot f'(t_{11})$
 se $t_{22} \rightarrow t_{11}$

$$A = \begin{bmatrix} t_{11} & t_{12} & t_{13} \\ 0 & t_{22} & t_{23} \\ 0 & 0 & t_{33} \end{bmatrix} \quad f(A) = \begin{bmatrix} s_{11} & s_{12} & s_{13} \\ 0 & s_{22} & s_{23} \\ 0 & 0 & s_{33} \end{bmatrix}$$

Entrata (1,3) di $Af(A) = f(A)A$

$$s_{12} = t_{12} \frac{s_{22} - s_{11}}{t_{22} - t_{11}}$$

$$s_{23} = t_{23} \frac{s_{33} - s_{22}}{t_{33} - t_{22}}$$

$$t_{11}s_{13} + t_{12}s_{23} + t_{13}s_{33} = s_{11}t_{13} + s_{12}t_{23} + s_{13}t_{33}$$

$$s_{13} = \frac{s_{11}t_{13} + s_{12}t_{23} - t_{12}s_{23} - t_{13}s_{33}}{t_{33} - t_{11}}$$

(se $t_{11} \neq t_{33}$)

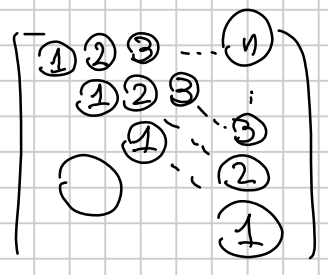
Caso generale: $Af(A) = f(A)A$, entrata (i,j) $i < j$

$$t_{ii}s_{ij} + \sum_{k=i+1}^j t_{ik}s_{kj} = \sum_{k=i}^{j-1} s_{ik}t_{kj} + s_{ij}t_{jj}$$

Parlett recurrence $\leadsto s_{ij} = \frac{\sum_{k=i+1}^j t_{ik}s_{kj} - \sum_{k=i}^{j-1} s_{ik}t_{kj}}{t_{jj} - t_{ii}}$

Entrate s_{ij} che stanno in diagonali più vicine alla principale

Posso calcolare le entrate di S in post'ordine:



Stessa idea funziona a blocchi: partiziono T in blocchi (con blocchi quadrati sulla diagonale)

$$T = \begin{bmatrix} T_{11} & T_{12} & \dots & T_{1k} \\ & T_{22} & \dots & T_{2k} \\ & & \ddots & T_{i-1,k} \\ 0 & & & T_{kk} \end{bmatrix} \quad S = \begin{bmatrix} s_{11} & \dots & s_{1k} \\ & s_{22} & \dots \\ & & \ddots & s_{i-1,i-1} \\ 0 & & & s_{kk} \end{bmatrix}$$

Prendo blocco (i,j) dell'uguaglianza $Tf(T) = f(T)T$ $TS = ST$

$$T_{ii}s_{ij} + \sum_{k=i+1}^j T_{ik}s_{kj} = \sum_{k=i}^{j-1} s_{ik}T_{kj} + s_{ij}T_{jj}$$

$$(*) \quad T_{ii} S_{ij} - S_{ij} T_{jj} = \text{nota} = 0 \text{ eq. di Sylvester.}$$

coefficienti già triangolari

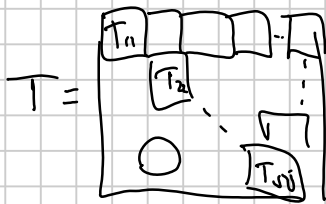
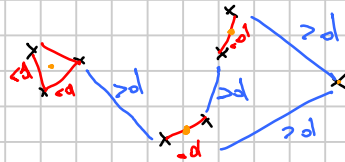
$$\text{sep}(T_{ii}, T_{jj}) = \sigma_{\min}(I \otimes T_{ii} - T_{jj}^T \otimes I)$$

Algoritmo di Schur-Parlett

1) Calcolo $A = QTQ^*$

2) riordina la forma di Schur in modo da avere blocchi T_{ii} tali che gli autoval. di ogni T_{ii} sono "vicini" tra loro, e autovalori di blocchi diversi sono "lontani" tra loro

(es. fissata una distanza massima)



3) Calcola $f(T_{ii})$ con un polinomio di Taylor centrato nella media degli autovalori $\mu = \text{media}(\text{deg}(T_{ii}))$

$$f(T_{ii}) \approx \sum_{k=0}^d \frac{f^{(k)}(\mu)}{k!} (T_{ii} - \mu I)^k$$

4) Calcolo i blocchi: sopra la diagonale con le ricorrenze $(*)$ (eq. di Sylvester)

5) Questo dà $f(T)$, $f(A) = Q f(T) Q^*$

Schur-Parlett con 2 blocchi:

$$T = \begin{bmatrix} T_{11} & T_{12} \\ 0 & T_{22} \end{bmatrix} \quad S = \begin{bmatrix} S_{11} & S_{12} \\ 0 & S_{22} \end{bmatrix}$$

$$S_{11} = f(T_{11})$$

$$S_{22} = f(T_{22})$$

$$TS = ST \quad T_{11}S_{12} + T_{12}S_{22} = S_{11}T_{12} + S_{12}T_{22}$$

$$\Rightarrow T_{11}S_{12} - S_{12}T_{22} = S_{11}T_{12} - T_{12}S_{22} \quad \text{eq. Sylvester per } S_{12} \quad (**)$$

Collegata a diagonalizzazione \Rightarrow blocchi:

sep(T_{11}, T_{22})

$$\begin{bmatrix} I & -X \\ 0 & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} T_{11} & T_{12} \\ 0 & T_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I & X \\ 0 & I \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} T_{11} & -XT_{22} + T_{11}X + T_{12} \\ 0 & T_{22} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} T_{11} & 0 \\ 0 & T_{22} \end{bmatrix}$$

Se X risolve $T_{11}X - XT_{22} = -T_{12}$, allora il blocco (1,2) $\hat{=}$ 0

$$f\left(\begin{bmatrix} I & -X \\ 0 & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} T_{11} & T_{12} \\ 0 & T_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I & X \\ 0 & I \end{bmatrix}\right) = f\left(\begin{bmatrix} T_{11} & 0 \\ 0 & T_{22} \end{bmatrix}\right) = \begin{bmatrix} f(T_{11}) & 0 \\ 0 & f(T_{22}) \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow f\left(\begin{bmatrix} T_{11} & T_{12} \\ 0 & T_{22} \end{bmatrix}\right) = \begin{bmatrix} I & X \\ 0 & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} f(T_{11}) & 0 \\ 0 & f(T_{22}) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I & -X \\ 0 & I \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} f(T_{11}) & Xf(T_{22}) - f(T_{11})X \\ 0 & f(T_{22}) \end{bmatrix} \quad \rightarrow \text{questa quantità risolve (**)}$$

$$T_{11}(Xf(T_{22}) - f(T_{11})X) - (Xf(T_{22}) - f(T_{11})X)T_{22} =$$

$$= T_{11}Xf(T_{22}) - f(T_{11})T_{11}X - Xf(T_{22})T_{22} + f(T_{11})XT_{22}$$

$$= (T_{11}X - XT_{22})f(T_{22}) - f(T_{11})(T_{11}X - XT_{22})$$

$$= -T_{12}f(T_{22}) + f(T_{11})T_{12}$$

Problem:

1) Se prendo autoval. in blocchi diversi separati di almeno d ,

$$\text{allora } \lambda_{\min}(I \otimes T_{11} - T_{22}^T \otimes I) \geq d$$

però (se T_{ii} sono non-normali) $\sigma_{\min}(I \otimes T_{11} - T_{22}^T \otimes I) \leq \lambda_{\min}(\dots)$
 " sep(T_{11}, T_{22})

potrebbe essere molto più piccolo

2) posso avere un singolo blocco \Rightarrow costo $O(n^3 \sqrt{d})$ con Paterson-Stockm.
 $O(n^3 d)$ Horner o metodo
netonale

3) Devo anche calcolare queste derivate!

Prossime let: differenziazione automatica

Idea 0: derivata numerica

$$f'(x) \approx \frac{f(x+h) - f(x)}{h}$$

se lavoro con precisione di macchina u ,
e se suppongo $f(x+h), f(x) = O(1)$,

$$\text{allora } f(x+h) \approx f(x) + f'(x)h + O(h^2)$$

$$\text{la differenza } f(x+h) - f(x) = f'(x) \cdot h + O(h^2)$$
$$O(u)$$

$$\frac{f(x+h) - f(x)}{h} \text{ lo errore dovuto alla differenza di } \text{circa } \frac{O(u)}{h}$$

$$\text{e errore dovuto al calcolo di } x+h \text{ pari a } O(u) \quad O(u)$$

(TODO: sistema positivo volte)

$$\text{errore da attendersi: } O(u^{1/2}) \approx 10^{-8}$$

Idea alternativa: suppongo di avere una funzione specifica, ad es.

$$f(x) = \frac{x^2 + 5}{\exp(x) + 1}$$

function $y = f(x)$

$$y = (x^2 + 5) / (\exp(x) + 1);$$

Trasformando in codice da calcola anche funzioni di matrici:

function $y = f(x)$

$n = \text{size}(x, 1);$

$$y = (x * x + 5 * \text{eye}(n)) * \text{inv}(\expm(x) + \text{eye}(n));$$

oppure $y = \text{inv}(\text{expm}(X) + \text{eye}(n)) * (x * X + 5 * \text{eye}(n))$

se voglio calcolare la derivata $\frac{d}{dx} f$ in un punto λ , $f'(\lambda)$

mi basta chiamare

$$f\left(\begin{bmatrix} \lambda & 1 \\ 0 & \lambda \end{bmatrix}\right) = \begin{bmatrix} f(\lambda) & f'(\lambda) \\ 0 & f(\lambda) \end{bmatrix}$$

→ derivate, calcolate a meno di prec. di macchina

Per derivate più alte,

$$f\left(\begin{bmatrix} \lambda & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & \lambda \end{bmatrix}\right) = \begin{bmatrix} f(\lambda) & f'(\lambda) & \frac{f''(\lambda)}{2} & \dots & \frac{f^{(n-1)}(\lambda)}{(n-1)!} \\ f(\lambda) & & & & \\ \vdots & & & & \\ 0 & & & & f'(\lambda) \\ & & & & f(\lambda) \end{bmatrix}$$

function $y = \text{roba}(x)$

$$a = 2 * x^3 - 1$$

$$z = 2/a$$

while $z < 10$

$$z = 2 * z$$

end

if $z > 12$

$$y = 2z$$

else

$$y = 3z$$

end

$y = \text{roba}(x)$

$$a = 2 * x^3 - \text{eye}(n)$$

$$z = 2 * \text{inv}(a)$$

while $z(1,1) < 10$

$$z = 2 * z$$

end

if $z(1,n) > 12$

⋮