

Es:  $A = \begin{bmatrix} 20 & 1 \\ 0 & 20 \end{bmatrix}$ ,  $b = \begin{bmatrix} 10 \\ 10 \end{bmatrix}$ ,  $\hat{x} = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$

Pb: detta  $x^*$  LA soluz del sistema  $Ax = b$ , studiare l'err commesso attorno  $x^*$  con  $\hat{x}$ .

•  $c_1(A) = \|A\|_1 \cdot \|A^{-1}\|_1 = 21 \cdot \frac{21}{400} = \frac{441}{400} \approx 1$

↙  $\begin{bmatrix} \frac{1}{20} & -\frac{1}{400} \\ 0 & \frac{1}{20} \end{bmatrix}$

(I) Interpretazione di  $\hat{x}$ : LA soluzione del sistema

$$Ax = b + r$$

con:  $r = A\hat{x} - b = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$  (RESIDUO associato ad  $\hat{x}$ )

•  $\epsilon_b = \frac{\|\delta b\|_1}{\|b\|_1} = \frac{\|r\|_1}{\|b\|_1} = \frac{1/2}{20} = \frac{1}{40}$

• Teo. condiz, I  $\Rightarrow \epsilon_d \leq c_1(A) \epsilon_b = \frac{441}{400} \frac{1}{40} \approx \frac{1}{40}$

(II) Interpretazione di  $\hat{x}$ : LA soluzione del sistema

$$(A + \delta A)x = b$$

con  $\delta A = \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ .

•  $\epsilon_A = \frac{\|\delta A\|_1}{\|A\|_1} = \frac{1}{21}$

• Teo condiz, II  $\Rightarrow$

$$\hat{\epsilon}_d \leq c_1(A) \epsilon_A = \frac{441}{400} \frac{1}{21} = \frac{21}{400} \approx \frac{1}{20}$$

Per confrontare l'info ottenuta con le due interpretazioni di  $\hat{x}$ , devo rendere omogenee le misure di errore.

OSS: (a)  $\forall v, w \in \mathbb{R}^n$ :  $|\|v\| - \|w\|| \leq \|v - w\|$

(dim: segue dalle disug triangolari

$\|a+b\| \leq \|a\| + \|b\|$  ponendo  $a = v-w$  e  $b = w$  e poi  $a = v-w$  e  $b = -v$ .)

(b)  $\epsilon_d = \frac{\|\delta x\|}{\|x^*\|} = \frac{\|\delta x\|}{\|\hat{x}\|} \cdot \frac{\|\hat{x}\|}{\|x^*\|} = \hat{\epsilon}_d \frac{\|\hat{x}\|}{\|x^*\|}$  ( $\delta x = \hat{x} - x^*$ )

MA:  $\frac{\|\hat{x}\|}{\|x^*\|} = \frac{\|\hat{x}\| - \|x^*\|}{\|x^*\|} + 1$

Per (a):  $-\|\hat{x} - x^*\| \leq \|\hat{x}\| - \|x^*\| \leq \|\hat{x} - x^*\|$

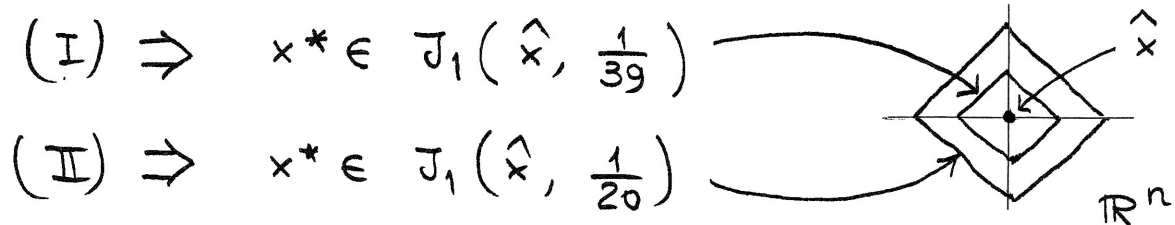
$\Rightarrow -\epsilon_d \leq \frac{\|\hat{x}\| - \|x^*\|}{\|x^*\|} \leq \epsilon_d \Rightarrow 1 - \epsilon_d \leq \frac{\|\hat{x}\|}{\|x^*\|} \leq 1 + \epsilon_d$

ALLORA:  $\epsilon_d = \hat{\epsilon}_d \frac{\|\hat{x}\|}{\|x^*\|} \geq \hat{\epsilon}_d (1 - \epsilon_d)$

$$\underline{\text{SE}} \epsilon_d < 1 : \hat{\epsilon}_d \leq \frac{\epsilon_d}{1 - \epsilon_d}$$

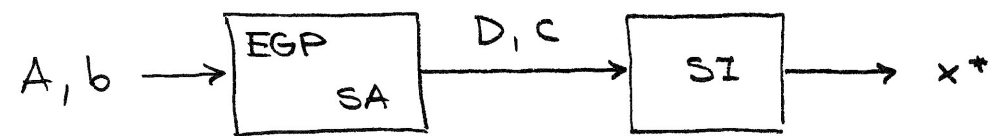
Si ottiene, da (I):  $\epsilon_d \leq \frac{1}{40} \Rightarrow \hat{\epsilon}_d \leq \frac{1/40}{1-1/40} = \frac{1}{39}$

ovvero: dall'interpre (I) otteniamo PIÙ INFO che dall'interpre (II):

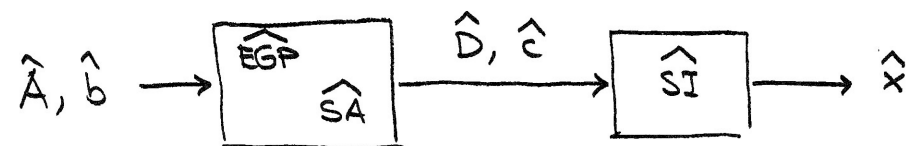


Es (per casa): determ max di  $\frac{|\delta x_1|}{|\hat{x}_1|}$  e  $\frac{|\delta x_2|}{|\hat{x}_2|}$ .

• Uso del calcolatore



in  $\mathbb{R}$



in  $F(\beta, m)$

con:  $\hat{A} = rd(A)$ ,  $\hat{b} = rd(b)$ ;

$\hat{EGP}$ ,  $\hat{SA}$ ,  $\hat{SI}$  realizzazioni delle corrisp proc.

Oss: interpretazione di  $\hat{SI}$ .

$$\begin{bmatrix} d_{11} & d_{12} \\ 0 & d_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} c_1 \\ c_2 \end{bmatrix}$$

in  $\mathbb{R} \dots$  ①  $x_2 = \frac{c_2}{d_{22}}$

②  $x_1 = \frac{c_1 - d_{12} x_2}{d_{11}}$

in  $F(2, 53) \dots$

① 1<sup>a</sup> p:  $d_{11}, d_{12}, d_{22}, c_1, c_2 \in F(2, 53)$

①  $\xi_2 = c_2 \overset{1}{\otimes} d_{22} = \frac{c_2}{d_{22}} (1 + \epsilon_1)$   
 $\uparrow$   
 $\exists \epsilon_1$  t.c. ...

Posto:  $d'_{22} = \frac{d_{22}}{1 + \epsilon_1}$  si ha  $\left\{ \begin{array}{l} d'_{22} \approx d_{22} \\ \xi_2 = \frac{c_2}{d'_{22}} \end{array} \right.$

②  $\xi_1 = (c_1 \overset{3}{\ominus} (d_{12} \overset{2}{\otimes} \xi_2)) \overset{4}{\otimes} d_{11} = (\exists \epsilon_2, \epsilon_3, \epsilon_4 \text{ t.c. } \dots)$   
 $= \frac{(c_1 - d_{12} \xi_2 (1 + \epsilon_2)) (1 + \epsilon_3)}{d_{11}} (1 + \epsilon_4)$

Posto:  
 $d'_{11} = \frac{d_{11}}{(1 + \epsilon_4)(1 + \epsilon_3)}$   
 $d'_{12} = d_{12} (1 + \epsilon_2)$   
 si ha  $\left\{ \begin{array}{l} d'_{11} \approx d_{11} \text{ e } d'_{12} \approx d_{12} \\ \xi_1 = \frac{c_1 - d'_{12} \xi_2}{d'_{11}} \end{array} \right.$

⇒ il vettore  $\begin{bmatrix} s_1 \\ s_2 \end{bmatrix} = \widehat{SI}(D, c)$  e'

La soluzione del sistema  $\underbrace{\begin{bmatrix} d'_{11} & d'_{12} \\ 0 & d'_{22} \end{bmatrix}}_{\tilde{D}} x = \begin{bmatrix} c_1 \\ c_2 \end{bmatrix}$

ovvero:

$$\widehat{SI}(D, c) = SI(\tilde{D}, c), \tilde{D} \text{ tr sup} \approx D$$

l'algoritmo  $\widehat{SI}$  è STABILE quando utilizzato per approssimare la funzione SI.

Più precisamente: l'algo è STABILE ALL'INDIETRO ovvero fornisce "il valore di f in un punto vicino ad x" e non solo "una approssimazione accurata del valore di f in un punto vicino ad x".

$$\left[ \begin{array}{l} \varphi(x) = f((1+\epsilon)x) \\ \text{e non } \varphi(x) = (1+\epsilon_1) f((1+\epsilon_2)x) \end{array} \right]$$

E1:  $A = \begin{bmatrix} 2^{-k} & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}, k \in \mathbb{N}, b = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \end{bmatrix}$  con  $b_1, b_2 \in F(2,53)$

•  $EGP(A) = (S, D, P)$  con  $S = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 2^k & 1 \end{bmatrix}, D = \begin{bmatrix} 2^{-k} & 1 \\ 0 & -2^k \end{bmatrix}, P = I$

•  $\widehat{EGP}(A) = (S, D, P)$ : in questo caso il calc determina i fattori esatti. (VERIFICARE!)  
 $\uparrow 2^{-k}, 0, 1 \in F(2,53)$

•  $c = SA(S, b) : \begin{cases} c_1 = b_1 \\ -2^k c_1 + c_2 = b_2 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} c_1 = b_1 \\ c_2 = b_2 + 2^k b_1 \end{cases}$

•  $\hat{c} = \widehat{SA}(S, b)$   
 $\uparrow b_1, b_2 \in F(2,53) \dots$

ip  $b_1, b_2$  t.c.

$b_2 + 2^k b_1 \in F(2,53)$

⇓

$\hat{c} = c$  (VERIFICARE!)

infine:

$x^* = SI(D, c)$

$\hat{x} = \widehat{SI}(D, c) = SI(\tilde{D}, c)$

$\tilde{D} \text{ tr sup} \approx D$

Per capire se  $\hat{x}$  è una buona appross di  $x^*$  utilizzo il Tes condiz, II (ho un sist con perturbaz solo nel dato matriciale!):

$\hat{\epsilon}_d \leq c(D) \epsilon_D \leftarrow \frac{\|D - \tilde{D}\|}{\|D\|}$

SE  $c(D)$  moderatamente grande: ok

SE  $c(D)$  molto grande: SITUAZIONE A RISCHIO!

Calcolo  $c_1(D) = \|D\|_1 \cdot \|D^{-1}\|_1 = (1+2^k) \cdot 2^k$

$\uparrow \begin{bmatrix} 2^k & 1 \\ 0 & -2^k \end{bmatrix}$

e  $\lim_{k \rightarrow \infty} c_1(D) = +\infty$

Il sist  $Dx = c$  ha PESSIME proprietà di condiz (per  $k$  grande...)  $\textcircled{E}$

$$c_1(A) = \|A\|_1 \|A^{-1}\|_1 = (1+2^{-k})^2 < 4$$

$$\uparrow$$

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -2^{-k} \end{bmatrix}$$

il sist  $Ax = b$  ha BUONE proprietà di condiz. per OGNI  $k$ .

La proc EGP ha prodotto un fattore destro con  $c(D) \gg c(A)$ :

EGP è soddisfacente SE operiamo in  $\mathbb{R}$ ,  
NON lo è se operiamo in  $F(\beta, m)$ .

Soluzione: EGPP (EG con Pivoting Parziale)

" al  $k$ -esimo passo si sceglie come pivot l'elem di massimo valore assoluto

tra:  $\begin{Bmatrix} x \\ \vdots \\ x \end{Bmatrix}$  ←  $k$ -esima colonna di  $A^{(k)}$  //

DM: EGPP può effettuare permutaz di righe anche quando EGP non lo farebbe.

FA:  $EGPP(A) = \left( \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 2^{-k} & 1 \end{bmatrix}, I, P_{12} \right)$

e  $c(D) = 1$  (caso ottimo!)

In generale, con EGPP:

$\forall m \exists C_m$  t.c.  $\forall A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  invert, per il fatt destro si ha:

$$c(D) \leq C_m c(A)$$

Il procedim EGPP + SA + SI ha nuclei STABILI ALL'INDIETRO: il vett  $\hat{x}$  calcolato è LA soluz di un sistema perturbato

$$(A + \delta A)x = b$$

con  $E_A$  PICCOLO.