

Problemi di controllo di larga scala

$\dot{x} = Ax + Bu$   $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  large e sparse (o coupling con predetto)  
 matrice  $v \mapsto Av$  veloce  
 e soluzioni di sistemi lineari  $b \mapsto A^{-1}b$ ,  
 $b \mapsto (A - \tau I)^{-1}b$

$B \in \mathbb{R}^{n \times m}$   
 $Q = C^T C$   $C \in \mathbb{R}^{p \times n}$   $m, p \ll n$   $G = BR^{-1}B^T$

Vogliamo risolvere problemi di controllo ottimale  $A^T X + XA + Q - XGX = 0$   
 Usiamo Newton ma ci basta saper risolvere eq. di Lyapunov

$$\underbrace{(A - GX_k)^T X_{k+1} + X_{k+1} (A - GX_k)}_{\text{sparse + rk basso}} + \underbrace{Q + X_k G X_k}_{\text{rk basso}} = 0 \quad (X_k \text{ noto})$$

Simplification: mi basta saper risolvere eq. di Lyapunov

Simplification: mi basta trovare il caso  $B$  è un vettore,  $B = b$

$$AX + XA^T + bb^T = 0 \quad (L) \quad \Leftrightarrow (I \otimes A^T + A^T \otimes I) \text{vec } X = \text{vec}(bb^T)$$

(L'eq. di Lyapunov è lineare, quindi per risolvere  $AX + XA^T + b_1 b_1^T + b_2 b_2^T + \dots + b_m b_m^T = 0$   
 mi basta sommare le soluzioni  $X_k$  di  $AX_k + X_k B^T = b_k b_k^T$ )

Lemma:  $X$  risolve (L)  $\Leftrightarrow X$  risolve

$$X - \hat{A} X \hat{A}^T - \hat{b} \hat{b}^T = 0 \quad (S)$$

con  $\hat{A} = \underbrace{(A - \tau I)^{-1} (A + \tau I)}$   $\hat{b} = \sqrt{2\tau} \underbrace{(A - \tau I)^{-1} b}$   $\tau > 0$

( $A, b$  del sistema dinamico  $x_{k+1} = Ax_k + Bu_k$  ottenuto con  $(\text{si estende anche } \tau \in \text{RHP})$   
 discretizzazione con il met. dei trapazi  $\dot{x} = Ax + Bu$ )

dim:

$$(S) \quad X - (A - \tau I)^{-1} (A + \tau I) X (A + \tau I)^T (A - \tau I)^T - 2\tau (A - \tau I)^{-1} b b^T (A - \tau I)^T$$

$\Leftrightarrow$

$$(A-\tau I)X(A-\tau I)^T - (A+\tau I)X(A+\tau I)^T - 2\tau bb^T = 0$$

$\Leftrightarrow$

$$\cancel{AXA^T} - \tau AX - \tau XA^T + \tau^2 I - \cancel{AXA^T} - \tau AX - \tau XA^T - \tau^2 I - 2\tau bb^T = 0$$

$$-2\tau \underbrace{(AX + XA^T + bb^T)}_{(L)} = 0$$

Posso risolvere la (S) con un metodo di punto fisso

$$(S): X = \hat{b}\hat{b}^T + \hat{A}X\hat{A}^T$$

$$X_0 = 0 \quad X_{k+1} = \hat{b}\hat{b}^T + \hat{A}X_k\hat{A}^T = \hat{b}\hat{b}^T + \hat{A}(\hat{b}\hat{b}^T + \hat{A}X_{k-1}\hat{A}^T)\hat{A}^T = \dots$$

$$\dots = \hat{b}\hat{b}^T + \hat{A}\hat{b}\hat{b}^T\hat{A}^T + \hat{A}^2\hat{b}\hat{b}^T\hat{A}^{2T} + \dots + \hat{A}^{k+1}\hat{b}\hat{b}^T\hat{A}^{(k+1)T}$$

Cioè,  $X_k = Z_k Z_k^T$

$$Z_k = \begin{bmatrix} \hat{b} & \hat{A}\hat{b} & \hat{A}^2\hat{b} & \dots & \hat{A}^{k+1}\hat{b} \end{bmatrix}$$

se  $\Lambda(A) \subset \text{LHP}$ , allora  $\Lambda(\hat{A}) \subset \text{disco unitario}$ , e  $\lim_{k \rightarrow \infty} \hat{A}^k = 0$

### ADI iteration (alternating-direction implicit iteration)

Per farlo convergere più velocemente è opportuno cambiare  $\tau$  a ogni iterazione: all'iterazione  $k$  usare la relazione

$$c_k(x) = \frac{x + \tau_k}{x - \tau_k}$$

$$X_k = c_k(A) X_{k-1} c_k(A) + d_k(A) b b^T d_k(A)$$

$$d_k(x) = \sqrt{2\tau_k} \frac{1}{x - \tau_k}$$

$$Z_k = \begin{bmatrix} \underbrace{d_k(A)b}_{v_1} & \underbrace{c_k d_{k-1}(A)b}_{v_2} & \underbrace{c_k c_{k-1} d_{k-2}(A)b}_{v_3} & \dots & \underbrace{c_k c_{k-1} \dots c_2 d_1(A)b}_{v_{k+1}} \end{bmatrix}$$

$$v_1 = \sqrt{2\tau_k} (A - \tau_k I)^{-1} b \quad v_2 = (A - \tau_k I)^{-1} (A + \tau_k I) \sqrt{2\tau_{k-1}} (A - \tau_{k-1} I)^{-1} b$$

$$= (A - \tau_{k-1} I)^{-1} (A + \tau_k I) \frac{\sqrt{2\tau_{k-1}}}{\sqrt{2\tau_k}} \underbrace{\sqrt{2\tau_k} (A - \tau_k I)^{-1} b}_{v_1}$$

$$v_{k+1-j} = \frac{\sqrt{2\tau_{j-1}}}{\sqrt{2\tau_j}} (A - \tau_{j-1} I)^{-1} (A + \tau_j I) v_{k+2-j}$$

Se  $X_*$  è la soluzione di (S) e (L)

$$\underbrace{X_k - X_*}_{E_k} = C_k(A)X_{k-1}C_k(A)^T + \cancel{d_k(A)b b^T d_k(A)^T} - C_k(A)X_*C_k(A)^T - \cancel{d_k(A)b b^T d_k(A)^T}$$

$$E_k = C_k(A)E_{k-1}C_k(A)^T = C_k(A)C_{k-1}(A)E_{k-2}C_{k-1}(A)^T C_k(A)^T = \dots$$

$$\dots g(A)E_0 g(A)^T$$

$$g(x) = C_k(x)C_{k-1}(x)\dots C_1(x) = \frac{(x+\tau_k)(x+\tau_{k-1})\dots(x+\tau_1)}{(x-\tau_k)(x-\tau_{k-1})\dots(x-\tau_1)}$$

più  $\|g(A)\|$  è piccola, più si convergono velocemente

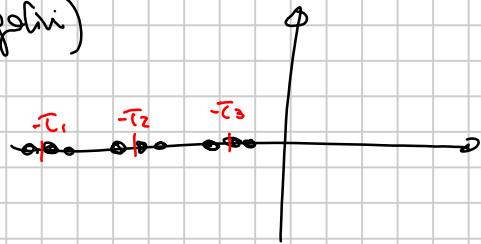
Se  $A = V \Lambda V^{-1}$ ,

$$\|g(A)\| = \|V g(\Lambda) V^{-1}\| \leq \kappa(V) \max_{\lambda \in \Lambda(A)} \prod_{j=1}^k \frac{|\lambda + \tau_j|}{|\lambda - \tau_j|}$$

Se  $A$  avesse solo  $k$  autovalori distinti, posso scegliere  $\tau_j = -\lambda_j$  in modo che  $g(A) = 0$  per ogni autovalore  $\lambda$

(almeno se  $A$  ha solo autoval. reali negativi)

Se  $A$  ha  $k$  "cluster" di autovalori, riesco ad avere numeratore "piccolo"



Scelta ottimale:

$$\|g\|_k = \min_{\tau_1, \dots, \tau_k} \max_{\lambda \in \Lambda(A)} \prod_{j=1}^k \frac{|\lambda + \tau_j|}{|\lambda - \tau_j|}$$

(Tipicamente impossibile da calcolare, perché serve sapere  $\Lambda(A)$ )

Esistenza: mi approssimo un po' di autovalori di  $A$  (tipicamente i più grandi e i più piccoli) con qualche passo di Arnoldi su  $A$ ,  $A^T$  e scelgo i  $\tau_j$  tra gli autoval. calcolati in modo da minimizzare perché frazione razionale; genero una sequenza finita  $[\tau_1, \tau_2, \dots, \tau_{en}]$ , e poi li ciclo,  $\tau_{en+1} = \tau_1$ ,  $\tau_{en+2} = \tau_2$ , ...

$$\hat{A} = (A - \tau I)^{-1} (A + \tau I)$$

Nel caso di  $\tau$  fissa,

$$z_k = \begin{bmatrix} \hat{b} & \hat{A}\hat{b} & \dots & \hat{A}^{k-1}\hat{b} \end{bmatrix} \text{ è una base di } \mathcal{K}(\hat{A}, \hat{b})$$

Nel caso  $\tau_k$  variabili,

$$z_k = \begin{bmatrix} d_k(A)b & \dots & c_k c_{k-1} \dots d_1(A)b \end{bmatrix} \text{ è una base di } \mathcal{K}_{q_k}(A, b)$$

spazio di Krylov nazionale con polinomio  $q(x) = (x - \tau_1)(x - \tau_2) \dots (x - \tau_k)$

$$\mathcal{K}_{q_k}(A, b) = \left\{ r(A)b : r(x) = \frac{p(x)}{q(x)} \text{ con } q \text{ come denom. e } \deg p < k \right\}$$

Idea: prima calcolo una base  $Q_k \in \mathbb{R}^{n \times k}$  di un opportuno spazio di Krylov,

$$\text{poi pongo } X_k = Q_k Y_k Q_k^T$$

$$Q_k^T (A X_k + X_k A^T + b b^T) Q_k = 0 \quad (*) \quad \text{"Galerkin projected equation"}$$

$$0 = \underbrace{Q_k^T A Q_k}_{A_k} Y_k \underbrace{Q_k^T Q_k}_{I_k} + \underbrace{Q_k^T Q_k}_{I_k} Y_k \underbrace{Q_k^T A^T Q_k}_{A_k^T} + Q_k^T b b^T Q_k \text{ eq. di Lyapunov}$$

"proiettata" per  $Y$  di dimensione  $k \times k$

$$A_k Y_k + Y_k A_k^T + d_k d_k^T = 0$$

Algoritmo:

- 1) Costruisco  $Q_k$  base di uno sp. di Krylov
- 2) Risolvo (\*) per trovare  $Y_k$
- 3)  $X_k = Q_k Y_k Q_k^T$  è un' approssimazione della soluzione

Punti critici... 1) trovare poli buoni  $\tau_k$

2) Se  $A$  non simmetrica, può succedere che  $Q_k^T A Q_k = A_k$  abbia

$\Lambda(A_k) \notin \text{LHP}$ , e in questo caso l'unicità della sol. non è più garantita

Nota:

Errore nell'esempio numerico con ADI visto a lezione:

$$\text{Matlab interpreta } \gg \text{bluet} = \sqrt{2 * \tau_{ave}} * (A - \tau_{ave} * \text{eye}(n)) \setminus b$$

$$\text{come } \gg \text{bluet} = (\sqrt{2 * \tau_{ave}} * (A - \tau_{ave} * \text{eye}(n))) \setminus b$$

quindi divide anziché moltiplicare per  $\sqrt{2\tau}$

Una volta sistemato questo funziona tutto.