Algoritmo di Kleinman a.a. 2020/2021

Mario Sassano

Dipartimento di Ingegneria Civile e Ingegneria Informatica Università di Roma Tor Vergata

Nelle lezioni precedenti

- Abbiamo visto che per risolvere un problema di controllo ottimo per sistemi lineari e
 con indice di costo quadratico su orizzonte infinito è necessario determinare la
 soluzione di un'equazione algebrica matrice (Equazione Algebrica di Riccati)
- La ARE consiste di n(n+1)/2 equazioni quadratiche accoppiate
- Alternativamente potremmo scrivere la matrice Hamiltoniana associata, calcolare autovalori/autovettori e ricavare la soluzione \bar{P}

Approccio risolutivo dell'equazione di HJB

Data l'equazione di HJB su orizzonte infinito (nel caso generale)

$$0 = \min_{u} \left\{ \frac{\partial V}{\partial x} f(x, u) + \ell(x, u) \right\}, \ \forall x \in \mathbb{R}^{n} \quad \text{lineare in } \frac{\partial V}{\partial x}$$

abbiamo visto che i passi algoritmici per risolverla in modo esatto sono:

- determinare u^* come $\arg \min \implies u^* = \psi\left(x, \frac{\partial V}{\partial x}\right)$
- sostituire u^* nell'equazione
- risolvere in $\frac{\partial V}{\partial x}$ l'equazione

$$0 = \frac{\partial V}{\partial x} f\left(x, \psi\left(x, \frac{\partial V}{\partial x}\right)\right) + \ell\left(x, \psi\left(x, \frac{\partial V}{\partial x}\right)\right), \ \forall x \in \mathbb{R}^n \quad \text{non lineare in } \frac{\partial V}{\partial x}$$

Che succede se proviamo ad invertire l'ordine logico dei passi precedenti?

Sassano (DICII) OSC 1 - Lezione 16

Approccio alternativo all'equazione di HJB

Data l'equazione di HJB su orizzonte infinito (nel caso generale)

$$0 = \min_{u} \left\{ \frac{\partial V}{\partial x} f(x, u) + \ell(x, u) \right\}, \ \forall x \in \mathbb{R}^{n} \quad \text{lineare in } \frac{\partial V}{\partial x}$$

proviamo a:

- fissare un qualsiasi controllo (stabilizzante) $u_1(x)$
- risolvere in $\frac{\partial V}{\partial x}$ l'equazione

$$0 = \frac{\partial V}{\partial x} f(x, \mathbf{u}_1(x)) + \ell(x, \mathbf{u}_1(x)), \ \forall x \in \mathbb{R}^n \quad \text{lineare in } \frac{\partial V}{\partial x}$$

Ovviamente la soluzione V non è la Funzione Valore (ottima), perchè u_1 non è $arg\ min!$

Possiamo però sfruttare V per costruire una legge di controllo $u_2(x)$ e continuare ad iterare...

Algoritmo di Kleinman (1/2)

Nel caso Lineare-Quadratico su orizzonte infinito, abbiamo visto che la soluzione ottima è

$$u = -R^{-1}B^{\mathsf{T}}\bar{P}X \triangleq KX$$

dove $\bar{P} = \bar{P}^{T} > 0$ risolve l'equazione

$$0 = A^{\mathsf{T}} \bar{P} + \bar{P} A + Q - \bar{P} B R^{-1} B^{\mathsf{T}} \bar{P}$$

 \Rightarrow Invece di risolvere la ARE (quadratica in \bar{P}), vogliamo provare ad approssimare iterativamente la soluzione \bar{P} risolvendo una sequenza di equazioni lineari

Notiamo che

$$0 = A^{\mathsf{T}} \bar{P} + \bar{P}A + Q - \bar{P}BR^{-1}B^{\mathsf{T}} \bar{P}$$

$$= A^{\mathsf{T}} \bar{P} + \bar{P}A + Q - \bar{P}BR^{-1}B^{\mathsf{T}} \bar{P} + \bar{P}BR^{-1}B^{\mathsf{T}} \bar{P} - \bar{P}BR^{-1}B^{\mathsf{T}} \bar{P}$$

$$= A^{\mathsf{T}} \bar{P} + \bar{P}A + Q + K^{\mathsf{T}}B^{\mathsf{T}} \bar{P} + K^{\mathsf{T}}RK + \bar{P}BK$$

$$= (A + BK)^{\mathsf{T}} \bar{P} + \bar{P}(A + BK) + Q + K^{\mathsf{T}}RK$$

Algoritmo di Kleinman (2/2)

Definendo $A_{cl} = A + BK$, otteniamo

$$A_{cl}^{\mathsf{T}} \bar{P} + \bar{P} A_{cl} = -Q - K^{\mathsf{T}} RK \tag{1}$$

sembra un'equazione lineare (**Lyapunov**) per il sistema a ciclo chiuso con u = Kx

- \Rightarrow rispetto alla ARE il termine quadratico in \vec{P} è nascosto in $K = -R^{-1}B^{\top}\vec{P}!$
- ... e se fissiamo una qualsiasi $K \neq -R^{-1}B^{\top}\bar{P}$ e risolviamo l'equazione (1)?
- \Rightarrow la funzione $V(x) = \frac{1}{2}x^T \bar{P}x$ con la corrispondente soluzione non è in generale la Funzione Valore ottima, ma è la funzione valore (costo) di u = Kx...

Algoritmo di Kleinman

Consideriamo un problema LQR su orizzonte infinito con (A,B) controllabile e (A,D) osservabile. Sia $u_0 = K_0 x$ un qualsiasi controllo che stabilizza il sistema, ovvero $\sigma(A+BK_0) \subset \mathbb{C}^-$. Definiamo $S_i \triangleq A+BK_i$ e risolviamo l'equazione lineare di Lyapunov

$$S_i^{\mathsf{T}} \bar{P}_i + \bar{P}_i S_i = -Q - K_i^{\mathsf{T}} R K_i$$

nell'incognita \bar{P}_i e aggiorniamo $K_{i+1} = -R^{-1}B^{\top}\bar{P}_i$. Allora

$$\lim_{i \to \infty} \bar{P}_i = \bar{P}, \quad \text{e} \quad V^* \leq V_{k+1} \leq V_k \leq ..., \quad k = 0, 1, ..., \text{ con } V_i(x) = (1/2)x^\top \bar{P}_i x$$

Sassano (DICII) OSC 1 - Lezione 16 5/

Dimostrazione di Algoritmo di Kleinman (1/2)

Sappiamo che K_0 è tale che $\sigma(A + BK_0) \subset \mathbb{C}^-$, quindi

$$V_0(x) = \frac{1}{2} x^{\top} \bar{P}_0 x = \frac{1}{2} x^{\top} \left(\int_0^{\infty} e^{S_0^{\top} t} (Q + K_0^{\top} R K_0) e^{S_0 t} dt \right) x < \infty$$

Consideriamo orizzonte finito T (arbitrario) e siano $P_{0,T}$, $P_{1,T}$ le soluzione di

$$-\dot{P}_{i,T} = S_i^{\top} P_{i,T} + P_{i,T} S_i + Q + K_i^{\top} R K_i, P_{i,T}(T) = 0, i = 0, 1$$

Vogliamo confrontare i costi di $u_0 = K_0x$ e $u_1 = K_1x$ per un generico T:

$$J_{T}(u_{0}) - J_{T}(u_{1}) = \frac{1}{2} x^{T} (P_{0,T}(0) - P_{1,T}(0)) x$$

Definiamo $\delta P(t) = P_{0,T}(t) - P_{1,T}(t)$ e studiamo la sua evoluzione nel tempo¹

$$\begin{split} \dot{\delta P} &= -\boldsymbol{S}_{1}^{\mathsf{T}} \delta P - \delta P \boldsymbol{S}_{1} + \\ &\underbrace{- (\boldsymbol{K}_{0} - \boldsymbol{K}_{1})^{\mathsf{T}} (\boldsymbol{B}^{\mathsf{T}} \boldsymbol{P}_{0,\mathcal{T}} + \boldsymbol{R} \boldsymbol{K}_{1}) - (\boldsymbol{B}^{\mathsf{T}} \boldsymbol{P}_{0,\mathcal{T}} + \boldsymbol{R} \boldsymbol{K}_{1})^{\mathsf{T}} (\boldsymbol{K}_{0} - \boldsymbol{K}_{1}) - (\boldsymbol{K}_{0} - \boldsymbol{K}_{1})^{\mathsf{T}} \boldsymbol{R} (\boldsymbol{K}_{0} - \boldsymbol{K}_{1})}_{= \widehat{Q}} \end{split}$$

 \Rightarrow Conosciamo $\delta P(T) = 0$ e vogliamo conoscere $\delta P(0)!$

Abbiamo sfruttato il fatto che $S_0 = A + BK_0 = A + BK_0 + BK_1 - BK_1 = S_1 + B(K_0 - K_1)$

Sassano (DICII) OSC 1 - Lezione 16

Dimostrazione di Algoritmo di Kleinman (2/2)

Utilizzando la legge di aggiornamento dell'algoritmo $K_1 = -R^{-1}B^{\mathsf{T}}P_{0,T}$

$$\Rightarrow \overline{Q} = -(K_0 - K_1)^{\mathsf{T}} R(K_0 - K_1) \quad \Rightarrow \quad \delta \dot{P} = -S_1^{\mathsf{T}} \delta P - \delta P S_1 + \overline{Q}, \quad \delta P(T) = 0$$

Equazione matriciale lineare della forma

$$\dot{X} = A^{\mathsf{T}}X + XA + Y, X(T) = 0$$
 \Rightarrow $X(t) = \int_{t}^{T} -e^{A^{\mathsf{T}}(t-\tau)}Ye^{A(t-\tau)}d\tau$

Nel nostro caso

$$\delta P(0) = \int_0^T -e^{S_1^{\mathsf{T}}\tau} \bar{Q} e^{S_1\tau} d\tau$$

e dunque

$$J_{T}(u_{0}) - J_{T}(u_{1}) = \frac{1}{2}x^{T}\delta P(0)x = \frac{1}{2}x^{T}\left(\int_{0}^{T}e^{S_{1}^{T}\tau}(K_{0} - K_{1})^{T}R(K_{0} - K_{1})e^{S_{1}\tau}d\tau\right)x \geq 0$$

ovvero $P_{0,T}(0) \ge P_{1,T}(0)$, per ogni $T \implies$ (al limite) $\bar{P}_0 \ge \bar{P}_1$

Infine, $V_1(x) = \frac{1}{2}x^{\top}\bar{P}_1x < \infty \Leftrightarrow \sigma(A + BK_1) \subset \mathbb{C}^-$, possiamo iterare il ragionamento!

 4 □ → 4 □

Nelle prossime lezioni...

Siamo interessati a studiare problemi di controllo ottimo LQ su orizzonte finito

Prossimi passi:

• Consideriamo problemi di LQR in cui lo stato desiderato è diverso da x = 0