



# Fondamenti di Automatica

## Proprietà strutturali dei sistemi LTI

Dott. Ing. Marcello Bonfè

Dipartimento di Ingegneria - Università di Ferrara

Tel. +39 0532 974839

E-mail: [marcello.bonfe@unife.it](mailto:marcello.bonfe@unife.it)



## Proprietà strutturali dei sistemi LTI RAGGIUNGIBILITA' E CONTROLLABILITA'



## Raggiungibilità e controllabilità

- Sono proprietà di un sistema che descrivono la possibilità di influire sul suo moto  $x(\cdot)$  agendo opportunamente sulla funzione di ingresso  $u(\cdot)$
- Tali proprietà sono **strutturali**, cioè **NON** dipendono dalla rappresentazione (scelta delle variabili di stato)
- Inoltre, **NON** sono modificabili tramite il controllo
- **Analisi** di Raggiungibilità / controllabilità:
  - Applicazione diretta: pianificazione dell'azione di controllo in catena aperta
  - Conseguenze: proprietà in catena chiusa



## Raggiungibilità (partendo da $x(t_0)=x_0$ , arrivare a... ??)

[Def.] Lo stato  $x_1$  di un sistema dinamico è **raggiungibile** da  $x_0$  nell'intervallo di tempo  $[t_0, t_1]$  (con  $t_0 < t_1$ ) se esiste una funzione di ingresso  $u(\cdot) \in \mathbf{U}_f$  tale che:

$$x_1 = x(t_1) = \phi(t_1, t_0, \underbrace{x(t_0)}_{x_0}, u(\cdot))$$

**L'insieme degli stati raggiungibili** all'istante  $t_1$  a partire dall'evento  $(t_0, x_0)$  è indicato con

$$\mathcal{R}^+(t_0, t_1, x_0)$$



## Controllabilità (arrivare a $x(t_1)=x_1$ , partendo da... ??)

[Def.] Lo stato  $x_0$  di un sistema dinamico è **controllabile** a  $x_1$  nell'intervallo di tempo  $[t_0, t_1]$  (con  $t_0 < t_1$ ) se esiste una funzione di ingresso ammissibile  $u(\cdot) \in \mathbf{U}_f$  tale che:

$$x_1 = x(t_1) = \phi(t_1, t_0, \underbrace{x(t_0)}_{x_0}, u(\cdot))$$

**L'insieme degli stati controllabili** all'evento  $(t_1, x_1)$  a partire dall'istante  $t_0$  è indicato con

$$\mathcal{R}^-(t_0, t_1, x_1)$$



## Raggiungibilità e controllabilità

**Per estensione:**

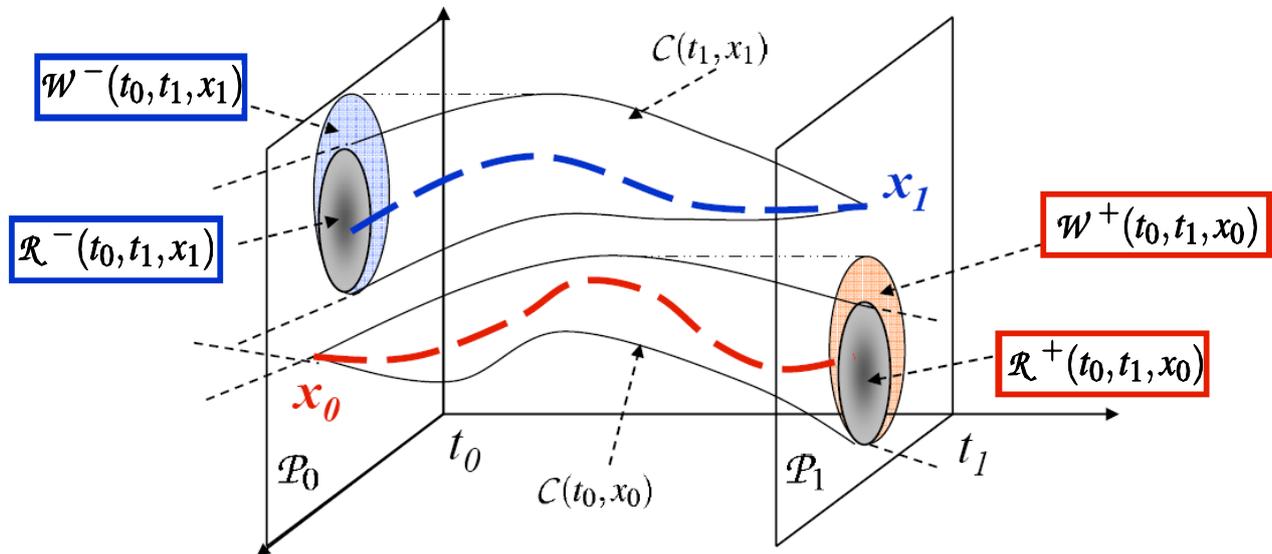
**L'insieme degli stati raggiungibili** in un istante t qualunque dell'intervallo  $[t_0, t_1]$  a partire dall'evento  $(t_0, x_0)$  è indicato con  $\mathcal{W}^+(t_0, t_1, x_0)$

**L'insieme degli stati controllabili** all'evento  $(t_1, x_1)$  a partire da un istante t qualunque dell'intervallo  $[t_0, t_1]$  è indicato con  $\mathcal{W}^-(t_0, t_1, x_1)$



## Interpretazione geometrica

$C(t_1, x_1)$  e  $C(t_0, x_0)$ : insiemi dei moti cui appartengono  $(t_1, x_1)$  e  $(t_0, x_0)$



## Relazioni tra gli insiemi

► Per ogni  $x \in X$  vale:

$$\mathcal{R}^-(t_0, t_1, x) \subseteq \mathcal{W}^-(t_0, t_1, x)$$

$$\mathcal{R}^+(t_0, t_1, x) \subseteq \mathcal{W}^+(t_0, t_1, x)$$

$$\mathcal{W}^+(t_0, t_1, x) \subseteq \mathcal{W}^+(t_0, t'_1, x) \quad \text{se } t'_1 \geq t_1$$



## Raggiungibilità e controllabilità completa

- Un sistema si dice **completamente raggiungibile** dall'evento  $(t_0, x)$  nell'intervallo di tempo  $[t_0, t_1]$  se

$$\mathcal{W}^+(t_0, t_1, x) = X$$

- Un sistema si dice **completamente controllabile** all'evento  $(t_0, x)$  nell'intervallo di tempo  $[t_0, t_1]$  se

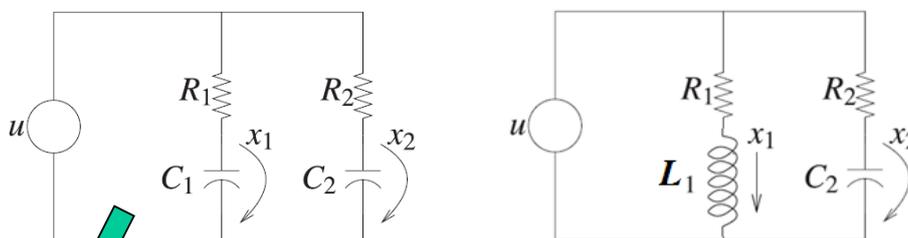
$$\mathcal{W}^-(t_0, t_1, x) = X$$



## Esempi: sistemi non completamente raggiungibili

- 1) Circuiti elettrici con rami in parallelo, per i quali sia

$$R_1 \cdot C_1 = R_2 \cdot C_2 \text{ oppure } L_1/R_1 = R_2 \cdot C_2$$



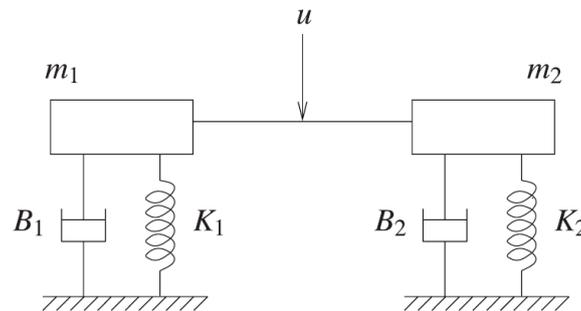
$$\begin{bmatrix} \dot{x}_1(t) \\ \dot{x}_2(t) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\frac{1}{R_1 C_1} & 0 \\ 0 & -\frac{1}{R_2 C_2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(t) \\ x_2(t) \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \frac{1}{R_1 C_1} \\ \frac{1}{R_2 C_2} \end{bmatrix} u(t)$$

E' impossibile portare l'origine verso qualunque condizione in cui sia  $x_1(t) \neq x_2(t)$



## Esempi: sistemi non completamente raggiungibili - 1

2) Sistemi meccanici con strutture in parallelo, per i quali i parametri siano perfettamente bilanciati:



E' impossibile portare l'origine verso qualunque condizione in cui le posizioni dei due blocchi siano diverse!

**N.B.:** si vedrà nel seguito la formalizzazione di questa condizione



## Raggiungibilità e controllabilità nei sistemi LTI

- ➔ Tali proprietà sono, come detto in precedenza, **strutturali** (**NON** dipendono dalla scelta delle variabili di stato) e **NON** sono modificabili tramite il controllo
- ➔ Per i sistemi LTI, si assume  $t_0 = 0$
- ➔ Per i sistemi LTI, si può considerare  $x = 0$  come unico punto di interesse dell'analisi
- ➔ Si parla quindi di **raggiungibilità DALL'origine** e **controllabilità ALL'origine**

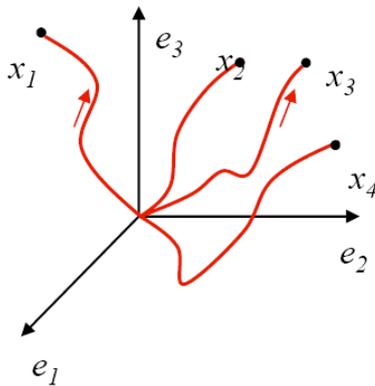


# Raggiungibilità e controllabilità complete

➔ Il sistema MIMO LTI t.continuo [t.discreto]

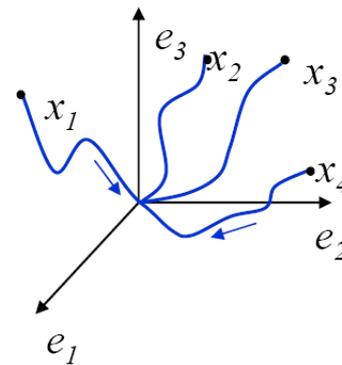
$$\dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t) \quad [x(k+1) = Ax(k) + Bu(k)]$$

È **completamente raggiungibile** se qualunque stato può essere raggiunto da  $x=0$  in un tempo finito



pag. 13

È **completamente controllabile** se  $x=0$  può essere raggiunto da qualunque stato in  $t$  finito



Fondamenti di Automatica – 1.4 Proprietà strutturali



# Raggiungibilità e movimento forzato

➔ La possibilità di considerare  $x = 0$  come unico punto di interesse nei sistemi LTI lega la raggiungibilità unicamente al **moto forzato**:

$$x(t) = \int_0^t e^{A(t-\tau)} Bu(\tau) d\tau$$

Tempo continuo

$$x(k) = \sum_{i=0}^{k-1} A^{k-1-i} Bu(i)$$

Tempo discreto

pag. 14

Fondamenti di Automatica – 1.4 Proprietà strutturali



## Raggiungibilità dei sistemi LTI discreti

► Insieme di stati **raggiungibili** in  $k$  passi per:

$$x(k+1) = Ax(k) + Bu(k) \quad x(0) = 0$$

$$x(1) = Bu(0)$$

$$x(2) = Ax(1) + Bu(1) = ABu(0) + Bu(1)$$

$$x(3) = Ax(2) + Bu(2) = A^2Bu(0) + ABu(1) + Bu(2)$$

...

$$x(k) = \sum_{i=0}^{k-1} A^{k-1-i} Bu(i) = [B \quad AB \quad A^2B \quad \dots \quad A^{k-1}B] \begin{bmatrix} u(k-1) \\ u(k-2) \\ \vdots \\ u(0) \end{bmatrix}$$

► Perciò:  $\mathcal{R}_k^+(0) = im\{ [B \quad AB \quad A^2B \quad \dots \quad A^{k-1}B] \}$

= **sottospazio stati raggiungibili** in  $k$  passi



## Esempi

$$1) \begin{bmatrix} x_1(k+1) \\ x_2(k+1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_1 & 0 \\ a_2 & a_3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} u(k)$$

$$\mathcal{R}_k^+(0) = im\left\{ \begin{bmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 \\ 1 & a_3 & \dots & a_3^{k-1} \end{bmatrix} \right\} = span\left\{ \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} \right\}$$

$$2) \text{ Idem, ma con } B = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\mathcal{R}_2^+(0) = im\left\{ \begin{bmatrix} 1 & a_1 \\ 0 & a_2 \end{bmatrix} \right\} = \mathbb{R}^2$$



## Raggiungibilità dei sistemi LTI discreti - 1

- L'insieme (o *sottospazio*) degli stati raggiungibili in  $n$  passi è anche l'insieme degli stati raggiungibili **dal sistema**
- Infatti, oltre gli  $n$  passi non è utile proseguire per via del teorema di Cayley-Hamilton, dal quale:

$$A^n = -a_{n-1}A^{n-1} - \dots - a_1A - a_0I$$

- Si definisce **sottospazio raggiungibile**

$$\mathcal{R}^+(0) = im\{ [B \quad AB \quad A^2B \quad \dots \quad A^{n-1}B] \}$$



## Controllabilità dei sistemi LTI t.discreti

- Si consideri ancora  $x(k+1) = Ax(k) + Bu(k)$  con l'obiettivo di controllare (a 0) un certo  $x(0) \neq 0$ , in  $k$  passi:

$$0 = A^k x(0) + \sum_{i=0}^{k-1} A^{k-1-i} Bu(i) \quad \Rightarrow \quad -A^k x(0) = \sum_{i=0}^{k-1} A^{k-1-i} Bu(i)$$

- ➔  $x(0) \neq 0$  è **controllabile** in  $k$  passi se  $-A^k x(0)$  è **raggiungibile** in  $k$  passi

$$A^k x(0) \in im\{ [B \quad AB \quad A^2B \quad \dots \quad A^{k-1}B] \} = \mathcal{R}_k^+(0)$$



## Raggiungibilità dei sistemi LTI continui

- Analogamente, per determinare gli stati **raggiungibili** di  $\dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t)$ , si fa riferimento al moto forzato:

$$x(t) = \int_0^t e^{A(t-\tau)} Bu(\tau) d\tau = \int_0^t e^{A\tau} Bu(t-\tau) d\tau$$

- Dal teorema di Cayley-Hamilton si può esprimere:

$$e^{A\tau} = I\gamma_0(\tau) + A\gamma_1(\tau) + \dots + A^{n-1}\gamma_{n-1}(\tau)$$

con  $\gamma_i(\tau)$  opportune funzioni scalari



## Raggiungibilità dei sistemi LTI continui - 1

- Si può quindi espandere l'espressione del moto forzato, ottenendo una combinazione lineare di termini (integrali di convoluzione tra ingresso e  $\gamma_i(\tau)$ ) con coefficienti **B**, **AB**, **A<sup>2</sup>B**, ecc.:

$$x(t) = B \int_0^t \gamma_0(\tau) u(t-\tau) d\tau + AB \int_0^t \gamma_1(\tau) u(t-\tau) d\tau + \dots + A^{n-1}B \int_0^t \gamma_{n-1}(\tau) u(t-\tau) d\tau$$

- Pertanto, gli stati raggiungibili sono ancora un sottospazio generato da  $[B \quad AB \quad A^2B \quad \dots \quad A^{n-1}B]$



## Controllabilità dei sistemi LTI continui

- Per  $\dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t)$  uno stato  $x(0) \neq 0$  è **controllabile** (a 0) al tempo  $t$  se esiste una funzione di ingresso ammissibile  $u(\cdot)$  tale che:

$$0 = e^{At}x(0) + \int_0^t e^{A(t-\tau)}Bu(\tau)d\tau$$

ovvero  $-x(0) = \int_0^t e^{-A\tau}Bu(\tau)d\tau$

perciò si possono applicare considerazioni analoghe a quelle viste in precedenza



## Matrice di raggiungibilità

- [Def.] Si definisce **matrice di raggiungibilità** di un sistema LTI la matrice di dimensione  $[n \times (n \ r)]$

$$P = [B \quad AB \quad A^2B \quad \dots \quad A^{n-1}B]$$

- **Teorema:** Il sistema è **completamente raggiungibile e completamente controllabile** se e solo se:

$$\text{rango}(P) = n$$



# Matrice di raggiungibilità

## ➔ Osservazioni:

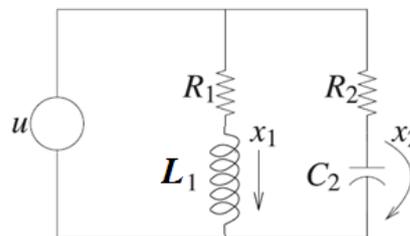
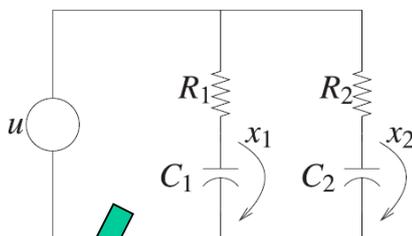
- Le proprietà di raggiungibilità e controllabilità coincidono per sistemi LTI tempo continui, ma **NON** coincidono in generale per tutte le classi di sistemi dinamici
- In alcuni testi, soprattutto in lingua inglese, per via del fatto che per sistemi LTI continui vale tale coincidenza, la **matrice di raggiungibilità** è chiamata (impropriamente) **matrice di controllabilità**
- Per tale motivo, in molti programmi di calcolo numerico (es. Matlab® di Mathworks Inc.), che supportino il progetto di controlli automatici, la funzione per calcolare tale matrice è chiamata:  $P=ctrb(A, B)$



# Esempi: sistemi non completamente raggiungibili

1) Circuiti elettrici con rami in parallelo, per i quali sia

$$R_1 \cdot C_1 = R_2 \cdot C_2 \text{ oppure } L_1/R_1 = R_2 \cdot C_2$$



$$\begin{bmatrix} \dot{x}_1(t) \\ \dot{x}_2(t) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\frac{1}{R_1 C_1} & 0 \\ 0 & -\frac{1}{R_2 C_2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(t) \\ x_2(t) \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \frac{1}{R_1 C_1} \\ \frac{1}{R_2 C_2} \end{bmatrix} u(t)$$

E' impossibile portare l'origine verso qualunque condizione in cui sia  $x_1(t) \neq x_2(t)$



## Esempi: sistemi non completamente raggiungibili - 1

1) **PROVA**: ponendo  $R_1 * C_1 = R_2 * C_2 = 1$

$$A = \begin{bmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{bmatrix} \quad B = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$

$$P = [B \quad AB] = \begin{bmatrix} 1 & -1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix}$$

Il rango di  $P$  è  $1 < 2$  (la seconda colonna  $AB = -B$ , quindi lin. dipendente dalla prima colonna), pertanto il sistema **NON** è completamente raggiungibile e controllabile



## Esempi: sistemi non completamente raggiungibili - 2

1) **NOTA**: scegliendo come variabili di stato (sempre con  $R_1 * C_1 = R_2 * C_2 = 1$ ):

$$\begin{bmatrix} z_1 \\ z_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_1 + x_2 \\ x_1 - x_2 \end{bmatrix}$$

Le equazioni dinamiche diventano:

$$\begin{aligned} \dot{z}_1 &= -z_1 + 2u \\ \dot{z}_2 &= -z_2 \end{aligned}$$

dalle quali si può facilmente capire che la variabile  $z_2$  dipende solo da sé stessa e quindi non c'è alcuna possibilità di influenzarla tramite l'ingresso!

**N.B.:** si può anche dire (in generale) che una parte dei *modi* del sistema non sono controllabili (in questo caso quello di  $z_2$ )



## Esempi: sistemi non completamente raggiungibili - 3

1) **NOTA1:** se invece fosse  $R_1 \cdot C_1 = 1$  e  $R_2 \cdot C_2 = 2$

$$A = \begin{bmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -2 \end{bmatrix} \quad B = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

La matrice di raggiungibilità diventerebbe:

$$P = [B \quad AB] = \begin{bmatrix} 1 & -1 \\ 2 & -4 \end{bmatrix}$$

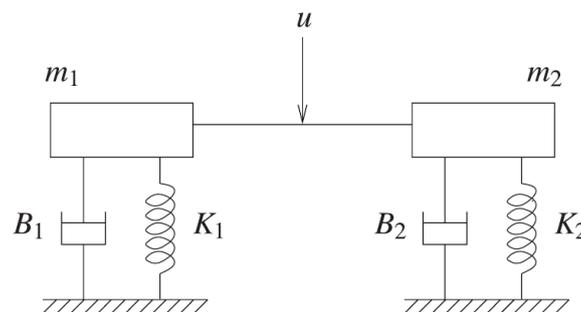
che è di rango = 2 (è impossibile ottenere la seconda colonna dalla prima moltiplicata per un coefficiente..)

Il sistema sarebbe quindi completamente raggiungibile e controllabile!



## Esempi: sistemi non completamente raggiungibili - 4

2) Sistemi meccanici con strutture in parallelo, per i quali i parametri siano perfettamente bilanciati:



E' impossibile portare l'origine verso qualunque condizione in cui le posizioni dei due blocchi siano diverse!



## Esempi: sistemi non completamente raggiungibili - 5

2) **PROVA:** normalizzando a 1 tutti i parametri del modello:

$$\dot{x} = \begin{bmatrix} -\frac{b_1}{m_1} & -\frac{k_1}{m_1} & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -\frac{b_2}{m_2} & -\frac{k_2}{m_2} \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} x + \begin{bmatrix} \frac{1}{2m_1} \\ 0 \\ \frac{1}{2m_2} \\ 0 \end{bmatrix} u,$$

$$x := [\dot{x}_1 \quad x_1 \quad \dot{x}_2 \quad x_2]^T,$$

Si ottiene che il rango di  $P$  è  $2 < 4$

$$P = [B \quad AB \quad A^2B \quad A^3B] = \begin{bmatrix} 1/2 & -1/2 & 0 & 1/2 \\ 0 & 1/2 & -1/2 & 0 \\ 1/2 & -1/2 & 0 & 1/2 \\ 0 & 1/2 & -1/2 & 0 \end{bmatrix}$$



## Esempi: sistemi non completamente raggiungibili - 6

2) **NOTA:** la matrice  $P$  ha rango 2 perché:

- le prime due colonne sono indipendenti
- la terza colonna corrisponde alla somma delle prime due moltiplicate entrambe per -1
- la quarta colonna è uguale alla prima!!

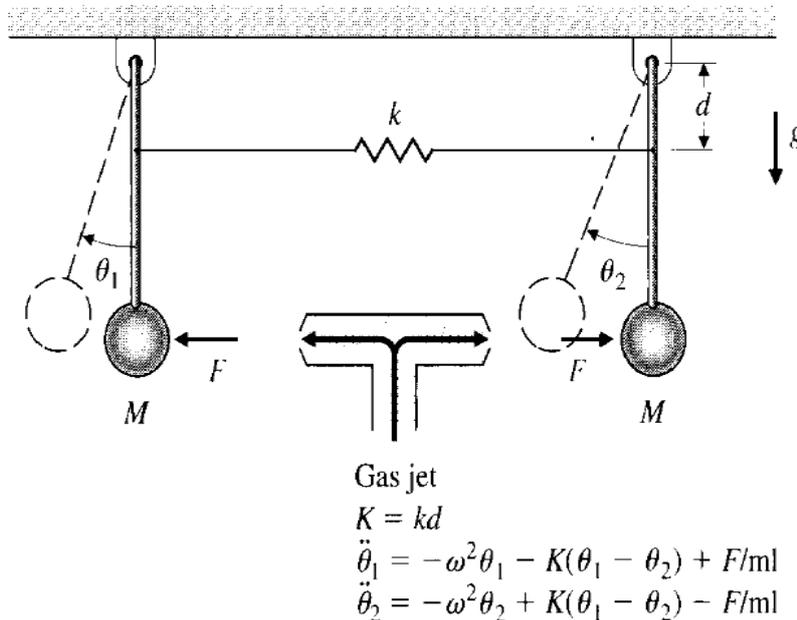
$$P = [B \quad AB \quad A^2B \quad A^3B] = \begin{bmatrix} 1/2 & -1/2 & 0 & 1/2 \\ \textcircled{0} & \textcircled{1/2} & -1/2 & 0 \\ 1/2 & -1/2 & 0 & 1/2 \\ \textcircled{0} & \textcircled{1/2} & -1/2 & 0 \end{bmatrix}$$

$p_1 \quad p_2 \quad -p_1-p_2 \quad p_4=p_1$



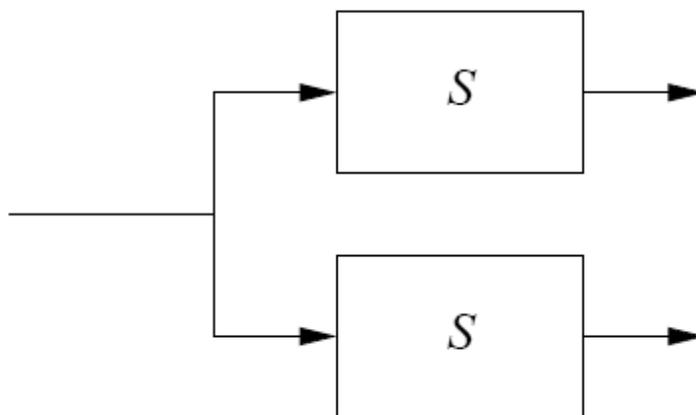
## Esempi: sistemi non completamente raggiungibili - 7

3) Esempio simile ai precedenti (con dimostrazione lasciata per esercizio...): masse oscillanti azionate da getto d'aria



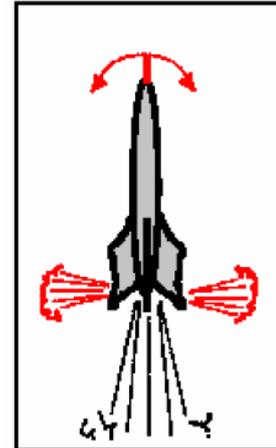
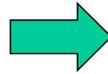
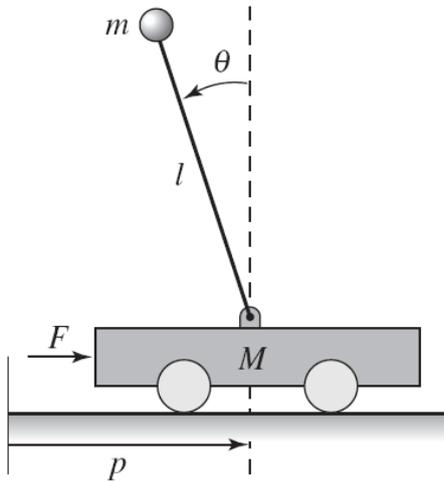
## Esempi: sistemi non completamente raggiungibili - 8

**IN GENERALE**, sistemi nei quali vi siano parti aventi una dinamica identica (stessi modi), in parallelo e sulle quali agisce lo stesso ingresso, risultano non completamente raggiungibili



## Raggiungibilità e controllabilità: un caso pratico

**ESEMPIO 1:** il pendolo su carrello (*cart-pole*) è un sistema nonlineare (e instabile se *upright*) completamente raggiungibile, di interesse per le analogie con molti sistemi ingegneristici (veicoli tipo Segway®, missili, ecc.)



pag. 33

Fondamenti di Automatica – 1.4 Proprietà strutturali



## Raggiungibilità e controllabilità: un caso pratico - 1

**MODELLO:** linearizzando le equazioni dinamiche nonlineari (qui non considerate) nella posizione *upright*, si ottengono le matrici di stato e di distribuzione dell'ingresso (ponendo  $[x_1 \ x_2 \ x_3 \ x_4]^T = [p \ \dot{p} \ \theta \ \dot{\theta}]^T$ ):

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -\frac{mg}{M} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & \frac{(M+m)g}{lM} & 0 \end{bmatrix} \quad \mathbf{B} = \begin{bmatrix} 0 \\ \frac{1}{M} \\ 0 \\ -\frac{1}{lM} \end{bmatrix}$$

pag. 34

Fondamenti di Automatica – 1.4 Proprietà strutturali



## Raggiungibilità e controllabilità: un caso pratico - 2

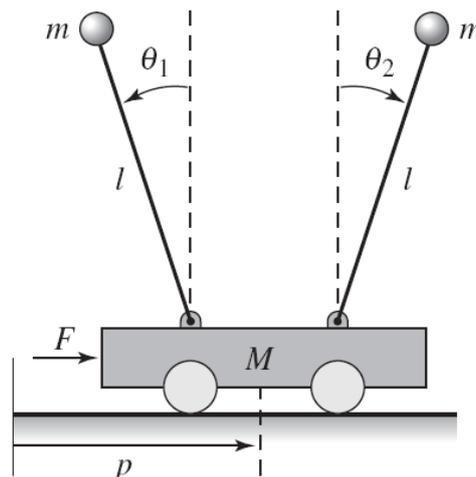
Matrice di raggiungibilità:  $P = [B \ AB \ A^2B \ A^3B]$   
sempre a rango = 4 per ogni valore dei parametri

$$P = \begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{M} & 0 & \frac{mg}{lM^2} \\ \frac{1}{M} & 0 & \frac{mg}{lM^2} & 0 \\ 0 & -\frac{1}{lM} & 0 & -\frac{(M+m)g}{l^2M^2} \\ -\frac{1}{lM} & 0 & -\frac{(M+m)g}{l^2M^2} & 0 \end{bmatrix}$$



## Raggiungibilità e controllabilità: un caso pratico - 3

**ESEMPIO 2:** il sistema avente invece due pendoli (con identica massa e lunghezza dell'asta) installati sullo stesso carrello non è completamente raggiungibile (è costituito appunto da due parti con la stessa dinamica e controllate tramite lo stesso ingresso, la forza  $F$  agente sul carrello)



## Raggiungibilità e controllabilità: un caso pratico - 4

**MODELLO:** linearizzando le equazioni nonlineari nella posizione *upright* per entrambi i pendoli, si ottengono le matrici di stato e di distribuzione dell'ingresso (con

$$[x_1 \ x_2 \ x_3 \ x_4 \ x_5 \ x_6]^T = [p \ \dot{p} \ \theta_1 \ \dot{\theta}_1 \ \theta_2 \ \dot{\theta}_2]^T):$$

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -\frac{m_1 g}{M} & 0 & -\frac{m_2 g}{M} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{(M+m_1)g}{l_1 M} & 0 & \frac{m_2 g}{l_1 M} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{m_1 g}{l_2 M} & 0 & \frac{(M+m_2)g}{l_2 M} & 0 \end{bmatrix} \quad \mathbf{B} = \begin{bmatrix} 0 \\ \frac{1}{M} \\ 0 \\ -\frac{1}{l_1 M} \\ 0 \\ -\frac{1}{l_2 M} \end{bmatrix}$$



## Raggiungibilità e controllabilità: un caso pratico - 5

**Matrice di raggiungibilità:**  $P = [B \ AB \ A^2B \ A^3B \ A^4B \ A^5B]$

a rango = 6 solo se  $m_1 \neq m_2$  e  $l_1 \neq l_2$

$$P = \begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{M} & 0 & \frac{m_1 g}{l_1 M^2} & 0 & \dots \\ \frac{1}{M} & 0 & \frac{m_1 g}{l_1 M^2} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & -\frac{1}{l_1 M} & 0 & \dots & 0 & \dots \\ -\frac{1}{l_1 M} & 0 & -\frac{g(l_1(M+m_1)+l_1 l_2 m_2)}{l_2 l_1^2 M^2} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & -\frac{1}{l_2 M} & 0 & \dots & 0 & \dots \\ -\frac{1}{l_2 M} & 0 & -\frac{g(l_2(M+m_2)+l_1 l_2 m_1)}{l_1 l_2^2 M^2} & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix}$$



## Raggiungibilità come proprietà strutturale

- Come detto, rappresentazioni equivalenti, per le quali cioè sia  $x = Tz \iff z = T^{-1}x$ :

$$\begin{aligned}\hat{A} &= T^{-1}AT \\ \hat{B} &= T^{-1}B\end{aligned}$$

hanno le stesse proprietà di raggiungibilità:

$$\begin{aligned}\hat{P} &= [\hat{B} \quad \hat{A}\hat{B} \quad \hat{A}^2\hat{B} \quad \dots \quad \hat{A}^{n-1}\hat{B}] \\ &= T^{-1} [B \quad AB \quad A^2B \quad \dots \quad A^{n-1}B] \\ &= T^{-1}P\end{aligned}$$

in quanto la trasformazione non influisce sul rango della matrice di raggiungibilità



## Scomposizione di sistemi non compl. raggiungibili

- Se un sistema **NON** è completamente raggiungibile e ricostruibile, esiste un **cambio di variabili**  $z = T^{-1}x$  opportuno tale che nel nuovo vettore di stato sia evidenziata la **parte raggiungibile-controllabile** da quella **NON** raggiungibile-controllabile

- In particolare, dato: 
$$\begin{cases} \dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t) \\ y(t) = Cx(t) \end{cases} \quad x \in \mathbb{R}^n$$
 con

$$\text{rango}(P) = n_c < n$$

è possibile ricavare dalla matrice  $P$  una matrice  $T_1$  con  $n_c$  colonne linearmente indipendenti



## Scomposizione di sistemi non compl. raggiungibili-1

- ➔ Per ottenere la matrice di trasformazione dello stato è necessario trovare una qualunque matrice  $T_2$  di dimensione  $[n \times (n-n_c)]$  e tale che  $T = [T_1 \ T_2]$  sia non singolare
- ➔ Definendo  $T$  in tal modo (i.e. con le prime  $n_c$  colonne ricavate dalla matrice di raggiungibilità  $P$ ), si ottiene:

$$\begin{cases} \dot{z}(t) = \hat{A}_c z(t) + \hat{B}_c u(t) & \hat{A}_c = T^{-1}AT \quad \hat{B}_c = T^{-1}B \\ y(t) = \hat{C}_c z(t) & \hat{C}_c = CT \end{cases}$$

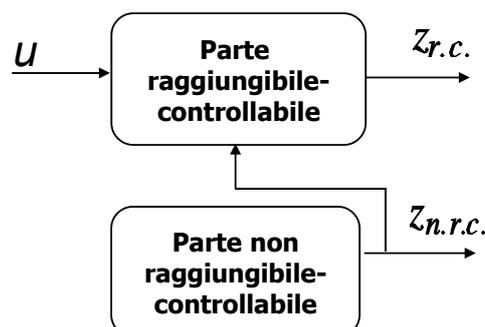
$$\hat{A}_c = \begin{bmatrix} \hat{A}_{c1} & \hat{A}_{c2} \\ 0 & \hat{A}_{c3} \end{bmatrix} \quad \hat{B}_c = \begin{bmatrix} \hat{B}_{c1} \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\hat{C}_c = [\hat{C}_{c1} \ \hat{C}_{c2}]$$



## Scomposizione di sistemi non compl. raggiungibili-2

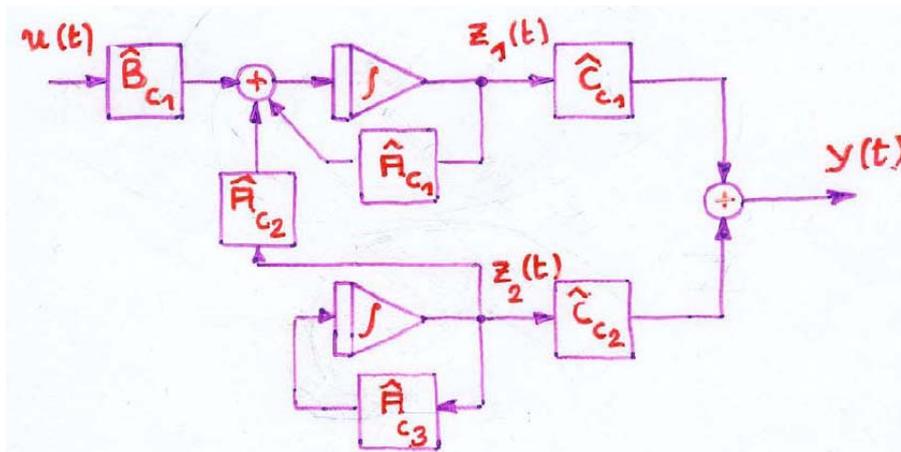
- ➔ Il sottosistema  $\Sigma_c = (\hat{A}_{c1}, \hat{B}_{c1}, \hat{C}_{c1})$  è la **parte raggiungibile e controllabile** del sistema  $\Sigma = (A, B, C)$  (N.B. l'eventuale matrice  $D$  non cambia in  $z$ )
- ➔ La matrice  $\hat{A}_{c1}$  ha dimensione  $(n_c \times n_c)$
- ➔ La matrice  $\hat{B}_{c1}$  ha dimensione  $(n_c \times r)$
- ➔ La matrice  $\hat{C}_{c1}$  ha dimensione  $(m \times n_c)$



## Scomposizione di sistemi non compl. raggiungibili-3

► Più precisamente ( $z_1 = z_{r.c.}$  ;  $z_2 = z_{n.r.c.}$ ):

$$\begin{cases} \dot{z}_1(t) = \hat{A}_{c1}z_1(t) + \hat{A}_{c2}z_2(t) + \hat{B}_{c1}u(t) \\ \dot{z}_2(t) = \hat{A}_{c3}z_2(t) \\ y(t) = \hat{C}_{c1}z_1(t) + \hat{C}_{c2}z_2(t) \end{cases}$$



pag. 43

Fondamenti di Automatica – 1.4 Proprietà strutturali



## Scomposizione di sistemi non compl. raggiungibili-4

► **Osservazioni controllistiche:**

- Le variabili di stato  $z_2$  **NON** sono influenzate dall'ingresso e quindi da qualunque controllore si possa progettare
- Se  $z_2(0) = 0$ , sarà  $z_2(t) = 0$  per ogni  $t > 0$
- Se gli autovalori della matrice  $\hat{A}_{c3}$  non sono a parte reale negativa o nulla, il sistema risulta instabile per qualunque progetto di **controllo**

pag. 44

Fondamenti di Automatica – 1.4 Proprietà strutturali



## Esempio: scomposizione parte ragg.-contr.

► Sistema di ordine 3:

$$\begin{cases} \dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t) \\ y(t) = Cx(t) \end{cases} \quad A = \begin{bmatrix} 3 & 1 & 0 \\ -2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix} \quad B = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$C = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$P = [B \quad AB \quad A^2B] = \begin{matrix} & \begin{matrix} q_1 & q_2 & -2q_1+3q_2 \end{matrix} \\ \begin{matrix} \uparrow & \uparrow & \uparrow \end{matrix} \\ \begin{bmatrix} 0 & 1 & 3 \\ 1 & 0 & -2 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \end{matrix} \rightarrow \text{rango}(P) = 2$$

2 colonne lin.indipendenti =  $T_1$



## Esempio: scomposizione parte ragg.-contr. - 1

► Per ottenere una matrice  $T = [T_1 \quad T_2]$  invertibile, si può notare che una scelta relativamente facile da determinare è  $T_2 = [0 \ 0 \ 1]^T$ :

$$T = [T_1 \quad T_2] = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

► Tale matrice risulta anche essere ortogonale (colonne costituite da una base ortonormale), cioè tale che  $T^{-1} = T^T$

► INFINE:

$$\hat{A}_c = T^{-1}AT = \begin{bmatrix} 0 & -2 & 0 \\ 1 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix} \quad \hat{B}_c = T^{-1}B = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\hat{C}_c = CT = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \quad \Sigma_c = (\hat{A}_{c1}, \hat{B}_{c1}, \hat{C}_{c1})$$





## Proprietà strutturali dei sistemi LTI OSSERVABILITA' E RICOSTRUIBILITA'



### Osservabilità e ricostruibilità



- Sono proprietà di un sistema che descrivono la possibilità di determinare lo stato iniziale  $x(t_0)$  o finale  $x(t_1)$  di un sistema dalla conoscenza del comportamento ingresso-uscita  $u[t_0, t_1]$ ,  $y[t_0, t_1]$
- Anche tali proprietà sono **strutturali**, cioè **NON** dipendono dalla rappresentazione (scelta dello stato), **ma** possono essere influenzate dal controllo
- **Analisi** di osservabilità / ricostruibilità:
  - Applicazione: progetto di algoritmi di stima e ricostruzione dello stato



## Osservabilità (relazione tra stato iniziale $x(t_0)=x_0$ e $u(\cdot)/y(\cdot)$ )

[Def.] Lo stato  $x_0$  di un sistema dinamico è **compatibile** con le funzioni di ingresso  $u(\cdot)$  e uscita  $y(\cdot)$  nell'intervallo di tempo  $[t_0, t_1]$  ( $t_0 < t_1$ ) se:

$$y(\tau) = \gamma(\tau, t_0, \underbrace{x(t_0)}_{x_0}, u(\cdot)) \quad \forall \tau \in [t_0, t_1]$$

L'insieme degli stati iniziali compatibili con  $u(\cdot)$  e  $y(\cdot)$  nell'intervallo  $[t_0, t_1]$  è indicato con

$$\mathcal{E}^-(t_0, t_1, u(\cdot), y(\cdot))$$



## Ricostruibilità (relazione tra stato finale $x(t_1)=x_1$ e $u(\cdot)/y(\cdot)$ )

[Def.] Lo stato  $x_1$  di un sistema dinamico è **compatibile** con le funzioni di ingresso  $u(\cdot)$  e uscita  $y(\cdot)$  nell'intervallo di tempo  $[t_0, t_1]$  ( $t_0 < t_1$ ) se:

$$x(t_1) = x_1 = \phi(t_1, t_0, x(t_0), u(\cdot)) \quad x(t_0) \in \mathcal{E}^-(t_0, t_1, u(\cdot), y(\cdot))$$

L'insieme degli stati finali compatibili con  $u(\cdot)$  e  $y(\cdot)$  nell'intervallo  $[t_0, t_1]$  è indicato con

$$\mathcal{E}^+(t_0, t_1, u(\cdot), y(\cdot))$$



## Osservabilità e ricostruibilità complete

- ➔ Se l'insieme  $\mathcal{E}^-(t_0, t_1, u(\cdot), y(\cdot))$  comprende un unico elemento, per qualunque funzione di ingresso  $u(\cdot) \in \mathbf{U}_f$  e di uscita  $y(\cdot) \in \mathbf{Y}_f$ , il sistema è **completamente osservabile**
- ➔ Analogamente, se  $\mathcal{E}^+(t_0, t_1, u(\cdot), y(\cdot))$  comprende un unico elemento, per qualunque funzione di ingresso  $u(\cdot) \in \mathbf{U}_f$  e di uscita  $y(\cdot) \in \mathbf{Y}_f$ , il sistema è **completamente ricostruibile**



## Osservabilità e ricostruibilità complete - 1

Formalmente, si possono dare le **[Definizioni]**:

- ➔ Un sistema si dice **completamente osservabile** in  $[t_0, t_1]$  se la conoscenza del comportamento ingresso-uscita  $u[t_0, t_1], y[t_0, t_1]$  consente di determinare univocamente lo stato iniziale  $\mathbf{x}(t_0)$  per ogni  $u[t_0, t_1]$
- ➔ Un sistema si dice **completamente ricostruibile** in  $[t_0, t_1]$  se la conoscenza del comportamento ingresso-uscita  $u[t_0, t_1], y[t_0, t_1]$  consente di determinare univocamente lo stato finale  $\mathbf{x}(t_1)$  per ogni  $u[t_0, t_1]$



## Osservabilità e ricostruibilità nei sistemi LTI

- ➔ Per i sistemi LTI, si può considerare solo  $t = t_1 - t_0$
- ➔ Per i sistemi LTI, si possono considerare solo le proprietà della **risposta libera** per capire se il sistema sia **osservabile** (è possibile determinare lo stato iniziale) e **ricostruibile** (è possibile determinare lo stato finale)
- ➔ Poiché noto lo stato iniziale è possibile calcolare il corrispondente stato finale, la **completa osservabilità implica la completa ricostruibilità**



## Osservabilità e ricostruibilità nei sistemi LTI - 1

- ➔ Per risolvere il problema di osservabilità, si può considerare il sistema libero:

$$\begin{cases} \dot{x}(t) = Ax(t) \\ y(t) = Cx(t) \end{cases} \quad x \in \mathbb{R}^n$$

- ➔ L'obiettivo è calcolare lo stato conoscendo l'uscita, operazione immediata se C è invertibile:

$$x(t) = C^{-1}y(t)$$

- ➔ Se C non è invertibile, si può tentare di ricavare una relazione invertibile derivando l'uscita:

$$\dot{y}(t) = C\dot{x}(t) = CAx(t)$$



## Osservabilità e ricostruibilità nei sistemi LTI - 2

- ➡ L'operazione di derivata sull'uscita si può ripetere fino all'ordine  $n-1$ , sempre con l'obiettivo di ricavare una relazione invertibile uscita-stato:

$$\begin{bmatrix} y(t) \\ \dot{y}(t) \\ \ddot{y}(t) \\ \vdots \\ y^{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} C \\ CA \\ CA^2 \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix} x(t)$$

- ➡ Ovviamente, per il teorema di Cayley-Hamilton **NON** è utile proseguire oltre l'ordine  $n-1$



## Osservabilità e ricostruibilità nei sistemi LTI - 3

- ➡ In modo analogo, per sistemi discreti si può esprimere la possibilità di osservazione dello stato iniziale analizzando le uscite dei primi  $n-1$  passi:

$$\begin{bmatrix} y(0) \\ y(1) \\ y(2) \\ \vdots \\ y(n-1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} C \\ CA \\ CA^2 \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix} x(0)$$

- ➡ Ovviamente, per il teorema di Cayley-Hamilton **NON** è utile proseguire oltre il passo  $n-1$



## Osservabilità e ricostruibilità nei sistemi LTI - 3a

**NOTA:** le considerazioni precedenti giustificano le definizioni e i risultati formali presentati nel seguito, **MA** non descrivono un metodo pratico per l'osservazione (o ricostruzione) dello stato tramite le derivate dell'uscita (fino all'ordine  $n-1$ ), per sistemi continui, o una sequenza di  $n-1$  valori dell'uscita, per sistemi discreti.

L'esecuzione pratica di tali operazioni, infatti, potrebbe:

- essere computazionalmente onerosa
- amplificare eccessivamente il *rumore* del segnale
- ritardare eccessivamente l'osservazione stessa

L'effettiva realizzazione di osservatori dello stato si deve basare sul modello completo ingresso/stato/uscita, secondo metodi che verranno presentati nella sezione successiva.



## Matrice di osservabilità

- ➔ **[Def.]** Si definisce **matrice di osservabilità** di un sistema LTI la matrice di dimensione  $[n \times (n \ m)]$

$$Q = [C \quad CA \quad CA^2 \quad \dots \quad CA^{n-1}]^T$$

o equivalentemente:

$$Q^T = [C^T \quad A^T C^T \quad (A^T)^2 C^T \quad \dots \quad (A^T)^{n-1} C^T]$$

- ➔ **Teorema:** Il sistema è **completamente osservabile e completamente ricostruibile** se e solo se:

$$\text{rango}(Q^T) = n$$



## Matrice di osservabilità

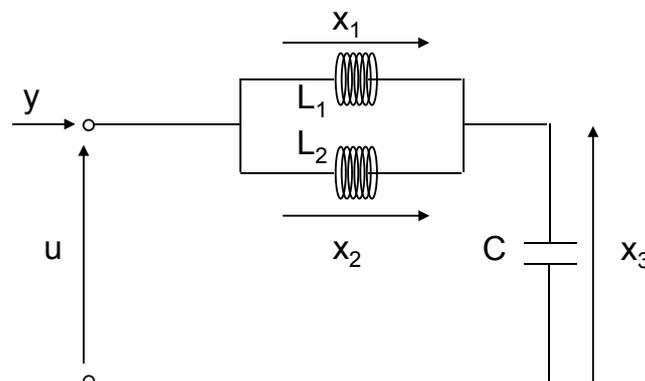
### ➔ Osservazioni:

- Anche le proprietà di osservabilità e ricostruibilità coincidono per i sistemi LTI, in base alle proprietà della **matrice di osservabilità** (che nessun testo chiama **matrice di ricostruibilità**)
- Nella maggior parte dei programmi di calcolo numerico (es. Matlab® di Mathworks Inc.), che supportino il progetto di controlli automatici, la funzione per calcolare tale matrice è chiamata:  $Q=obsv(A, C)$
- Nella slide precedente la matrice è introdotto in forma trasposta per renderne l'analisi del rango analoga a quella della **matrice di raggiungibilità** (i.e. costruzione e relativa verifica di lineare indipendenza *per colonne!*)



## Esempio: sistema non completamente osservabile

- ➔ Nel circuito elettrico mostrato, dal comportamento **ingresso-uscita** non è possibile distinguere stati per i quali valga inizialmente  $x_1 + x_2 = 0$  (corrente che ricircola nella maglia delle due induttanze)



## Esempio: sistema non completamente osservabile-1

► Il modello matematico è infatti:

$$\begin{cases} \dot{x}(t) = \underbrace{\begin{bmatrix} 0 & 0 & -\frac{1}{L_1} \\ 0 & 0 & -\frac{1}{L_2} \\ \frac{1}{C} & \frac{1}{C} & 0 \end{bmatrix}}_A x(t) + \underbrace{\begin{bmatrix} \frac{1}{L_1} \\ \frac{1}{L_2} \\ 0 \end{bmatrix}}_B u(t) \\ y = \underbrace{[1 \quad 1 \quad 0]}_C x(t) \end{cases}$$

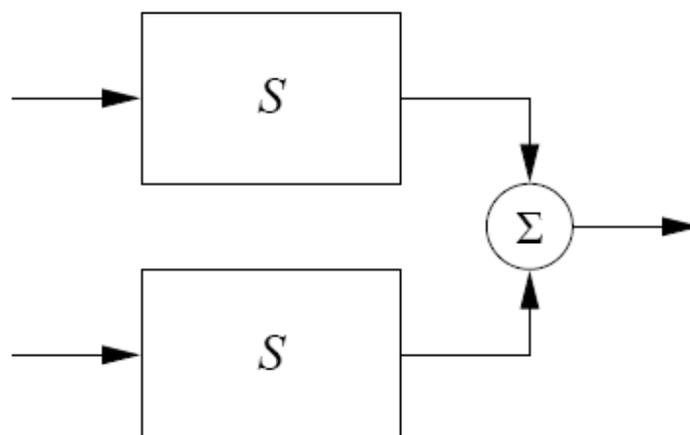
$$Q^T = [C^T \quad A^T C^T \quad (A^T)^2 C^T] = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -\frac{1}{C}(\frac{1}{L_1} + \frac{1}{L_2}) \\ 1 & 0 & -\frac{1}{C}(\frac{1}{L_1} + \frac{1}{L_2}) \\ 0 & -(\frac{1}{L_1} + \frac{1}{L_2}) & 0 \end{bmatrix}$$

► Il rango di  $Q^T$  è  $2 < 3$



## Esempio: sistema non completamente osservabile-2

**NOTA:** in generale, sistemi nei quali vi siano parti in parallelo, caratterizzate dagli stessi modi e i cui stati si sommino nell'uscita, risultano non completamente osservabili



## Osservabilità come proprietà strutturale

- Come detto, rappresentazioni equivalenti, per le quali cioè sia  $x = Tz \iff z = T^{-1}x$  :

$$\begin{aligned}\hat{A} &= T^{-1}AT \\ \hat{C} &= CT\end{aligned}$$

hanno le stesse proprietà di osservabilità:

$$\begin{aligned}\hat{Q} &= [\hat{C} \quad \hat{C}\hat{A} \quad \hat{C}\hat{A}^2 \quad \dots \quad \hat{C}\hat{A}^{n-1}]^T \\ &= [C \quad CA \quad CA^2 \quad \dots \quad CA^{n-1}]^T T \\ &= QT\end{aligned}$$

in quanto la trasformazione non influisce sul rango della matrice di osservabilità



## Forma minima

- Un sistema **completamente osservabile e ricostruibile** si definisce anche **in forma minima**
- Più in generale, un sistema **in forma minima** è un sistema per il quale è sempre possibile determinare lo stato tramite l'analisi dei segnali di ingresso e uscita
- Se il sistema **NON** è completamente osservabile e ricostruibile, esiste un **cambio di variabili**  $z = T^{-1}x$  tale che nel nuovo vettore di stato sia evidenziata (e separata) la **parte osservabile-ricostruibile** da quella **NON** osservabile-ricostruibile
- La **parte osservabile-ricostruibile** si definisce **la forma minima** del sistema originario



## Scomposizione di sistemi non compl. osservabili

- In particolare, dato: 
$$\begin{cases} \dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t) \\ y(t) = Cx(t) \end{cases} \quad x \in \mathbb{R}^n$$

con  $\text{rango}(Q^T) = n_o < n$

è possibile ricavare dalla matrice  $Q^T$  una matrice  $T_1$  con  $n_o$  colonne linearmente indipendenti

- Per ottenere la matrice di trasformazione dello stato è necessario trovare una qualunque altra matrice  $T_2$  di dimensione  $[n \times (n - n_o)]$  e tale che  $T = [T_1 \ T_2]$  sia non singolare



## Scomposizione di sistemi non compl. osservabili - 1

- Definendo  $T$  in tal modo (i.e. con le prime  $n_o$  colonne ricavate dalla matrice di osservabilità  $Q^T$ ), si ottiene:

$$\begin{cases} \dot{z}(t) = \hat{A}_o z(t) + \hat{B}_o u(t) \\ y(t) = \hat{C}_o z(t) \end{cases} \quad \begin{matrix} \hat{A}_o = T^{-1}AT & \hat{B}_o = T^{-1}B \\ \hat{C}_o = CT \end{matrix}$$

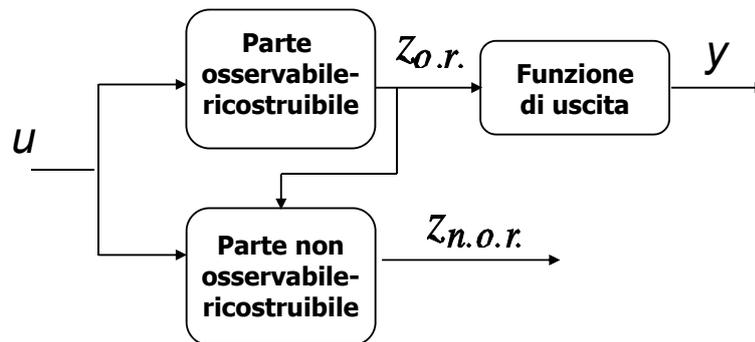
$$\hat{A}_o = \begin{bmatrix} \hat{A}_{o1} & 0 \\ \hat{A}_{o3} & \hat{A}_{o2} \end{bmatrix} \quad \hat{B}_o = \begin{bmatrix} \hat{B}_{o1} \\ \hat{B}_{o2} \end{bmatrix}$$

$$\hat{C}_o = [\hat{C}_{o1} \ 0]$$



## Scomposizione di sistemi non compl. osservabili - 2

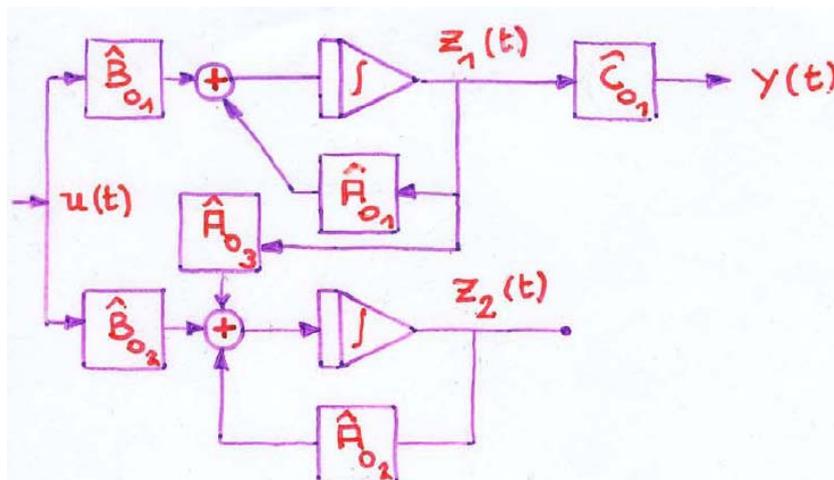
- ➔ Il sottosistema  $\Sigma_o = (\hat{A}_{o1}, \hat{B}_{o1}, \hat{C}_{o1})$  è la **parte osservabile e ricostruibile** del sistema  $\Sigma = (A, B, C)$  cioè **la sua forma minima**
- ➔ La matrice  $\hat{A}_{o1}$  ha dimensione  $(n_o \times n_o)$
- ➔ La matrice  $\hat{B}_{o1}$  ha dimensione  $(n_o \times r)$
- ➔ La matrice  $\hat{C}_{o1}$  ha dimensione  $(m \times n_o)$



## Scomposizione di sistemi non compl. osservabili - 3

- ➔ Più precisamente ( $z_1 = z_{o.r.}$  ;  $z_2 = z_{n.o.r.}$ ):

$$\begin{cases} \dot{z}_1(t) = \hat{A}_{o1}z_1(t) & + \hat{B}_{o1}u(t) \\ \dot{z}_2(t) = \hat{A}_{o3}z_1(t) + \hat{A}_{o2}z_2(t) & + \hat{B}_{o2}u(t) \\ y(t) = \hat{C}_{o1}z_1(t) \end{cases}$$



## Esempio: scomposizione parte oss.-ric.

► Sistema di ordine 3:

$$\begin{cases} \dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t) \\ y(t) = Cx(t) \end{cases} \quad A = \begin{bmatrix} 3 & 1 & 0 \\ -2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix} \quad B = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$C = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$Q^T = [C^T \quad A^T C^T \quad (A^T)^2 C^T] = \begin{matrix} & \begin{matrix} q_1 & q_2 & -2q_1+3q_2 \\ \uparrow & \uparrow & \uparrow \end{matrix} \\ \begin{bmatrix} 1 & 3 & 7 \\ 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} & \rightarrow \text{rango}=2 \end{matrix}$$

2 colonne lin.indipendenti =  $T_1$



## Esempio: scomposizione parte oss.-ric. - 1

► Per ottenere una matrice  $T = [T_1 \quad T_2]$  invertibile, si può notare che una scelta relativamente facile da determinare è ancora  $T_2 = [0 \ 0 \ 1]^T$ :

$$T = [T_1 \quad T_2] = \begin{bmatrix} 1 & 3 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad \rightarrow \quad T^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & -3 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

► INFINE:

$$\hat{A}_o = T^{-1}AT = \begin{bmatrix} 9 & 28 & 0 \\ -2 & -6 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix} \quad \hat{B}_o = T^{-1}B = \begin{bmatrix} -3 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\hat{C}_o = CT = \begin{bmatrix} 1 & 3 & 0 \end{bmatrix} \quad \Sigma_o = (\hat{A}_{o1}, \hat{B}_{o1}, \hat{C}_{o1})$$



## Scomposizione canonica

- Qualora un sistema non risulti **né completamente osservabile-ricostruibile**, **né completamente raggiungibile-controllabile**, è possibile suddividerne ulteriormente la **forma minima**  $\Sigma_o = (\hat{A}_{o1}, \hat{B}_{o1}, \hat{C}_{o1})$ , applicando ad essa la trasformazione vista in precedenza per evidenziarne la parte raggiungibile-controllabile e quella non raggiungibile-controllabile:

$$\begin{cases} \dot{z}_1(t) = \hat{A}_{o1}z_1(t) + \hat{B}_{o1}u(t) \\ y(t) = \hat{C}_{o1}z_1(t) \end{cases}$$

$$\hat{P}_{o1} = \begin{bmatrix} \hat{B}_{o1} & \hat{A}_{o1}\hat{B}_{o1} & \hat{A}_{o1}^2\hat{B}_{o1} & \dots & \hat{A}_{o1}^{n_o-1}\hat{B}_{o1} \end{bmatrix}$$

$$\text{rango}(\hat{P}_{o1}) = n_{oc} < n_o$$



## Scomposizione canonica - 1

- Come per i casi precedenti, dalla matrice  $\hat{P}_{o1}$  è possibile ricavare una matrice  $\hat{T}_1$  dalle prime  $n_{oc}$  colonne linearmente indipendenti, alle quali affiancare una matrice  $\hat{T}_2$  che renda la matrice  $\hat{T}$  invertibile

$$w = \hat{T}^{-1}z_1 \quad \hat{T} = [\hat{T}_1 \quad \hat{T}_2]$$



## Scomposizione canonica - 2

► Risulta: 
$$\begin{cases} \dot{w}(t) = \hat{A}_{oc}w(t) + \hat{B}_{oc}u(t) \\ y(t) = \hat{C}_{oc}w(t) \end{cases}$$

$$\hat{A}_{oc} = \begin{bmatrix} \hat{A}_{oc1} & \hat{A}_{oc2} \\ 0 & \hat{A}_{oc3} \end{bmatrix} \quad \hat{B}_{oc} = \begin{bmatrix} \hat{B}_{oc1} \\ 0 \end{bmatrix}$$

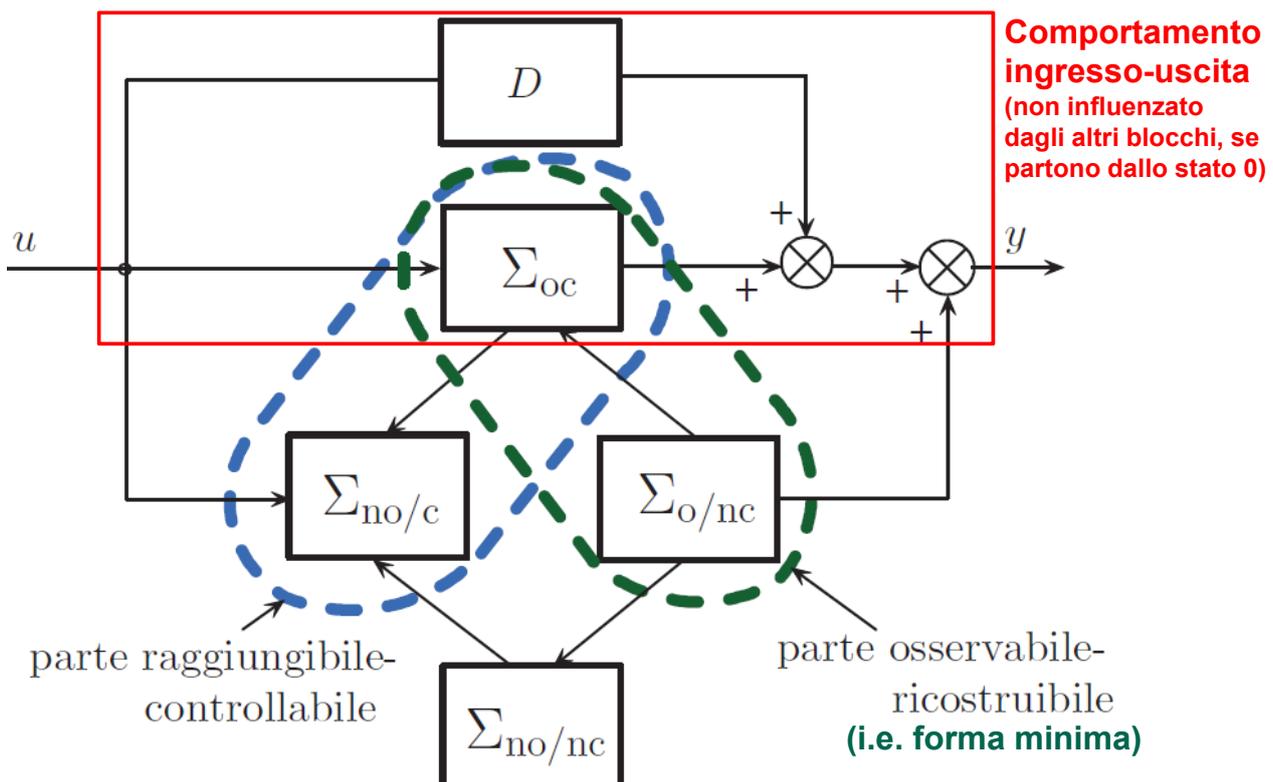
$$\hat{C}_{oc} = [\hat{C}_{oc1} \quad \hat{C}_{oc2}]$$

- Il sottosistema  $\Sigma_{oc} = (\hat{A}_{oc1}, \hat{B}_{oc1}, \hat{C}_{oc1})$  è la **parte raggiungibile-controllabile e osservabile-ricostruibile** del sistema  $\Sigma = (A, B, C)$

cioè quella che **caratterizza il comportamento ingresso uscita a partire dallo stato 0**



## Scomposizione canonica: riassumendo



## Proprietà strutturali dei sistemi LTI DUALITA'



### Dualità

- I risultati ottenuti dalle analisi di raggiungibilità e osservabilità mostrano notevoli analogie.
- Per formalizzare tali analogie, si usa ricorrere alla definizione di **dualità** (qui nel caso LTI t. continuo)
- Dato:

$$S = \begin{cases} \dot{x}(t) = Ax(t) + Bu(t) \\ y(t) = Cx(t) + Du(t) \end{cases}$$

si definisce **sistema duale**:

$$S_D = \begin{cases} \dot{z}(t) = A^T z(t) + C^T v(t) \\ w(t) = B^T z(t) + D^T v(t) \end{cases}$$



## Dualità - 1

- Il numero di ingressi (uscite) di  $S$  corrisponde al numero di uscite (ingressi) di  $S_D$
- Le matrici di raggiungibilità e osservabilità di  $S_D$  ( $P_D$  e  $Q_D$ ) sono legate a quelle di  $S$  ( $P$  e  $Q$ ) come segue:

$$P_D = (C^T \quad A^T C^T \quad \dots \quad (A^T)^{n-1} C^T) = \begin{pmatrix} C \\ CA \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{pmatrix}^T = Q^T$$
$$Q_D = \begin{pmatrix} B^T \\ B^T A^T \\ \vdots \\ B^T (A^T)^{n-1} \end{pmatrix} = (B \quad AB \quad \dots \quad A^{n-1} B)^T = P^T$$

pag. 77

Fondamenti di Automatica – 1.4 Proprietà strutturali



## Dualità - 2

- Risulta pertanto:

$$\begin{aligned} \mathbf{S \text{ stabile}} &\iff \mathbf{S_D \text{ stabile}} \\ \mathbf{S \text{ ragg.-contr.}} &\iff \mathbf{S_D \text{ oss.-ric.}} \\ \mathbf{S \text{ oss.-ric.}} &\iff \mathbf{S_D \text{ ragg.-contr.}} \end{aligned}$$

pag. 78

Fondamenti di Automatica – 1.4 Proprietà strutturali



## Dualità - 3

- ➔ La proprietà di dualità ha importanti conseguenze relative al progetto dei sistemi di controllo e dei modelli per l'osservazione dello stato (**osservatori dinamici**)
- ➔ Infatti, nelle applicazioni pratiche con sistemi MIMO complessi, il problema di controllo richiede in tempo reale **informazioni complete** sullo stato (le sole uscite misurabili **non sono sufficienti** ai fini del controllo)
- ➔ Grazie agli osservatori dinamici, è possibile calcolare tali informazioni sullo stato e sfruttarle pienamente per il controllo



## PROPRIETÀ STRUTTURALI DEI SISTEMI LTI

- Raggiungibilità e Controllabilità
- Osservabilità e Ricostruibilità
- Dualità

**FINE**

