

- Introduzione
- Formulazione del modello (dinamico, lineare, tempo-invariante)
- Movimento ed equilibrio
- Stabilità
- I sistemi non lineari (cenni)
- Raggiungibilità ed osservabilità
- Progetto di sistemi di controllo (nel dominio del tempo)
- Segnali e sistemi nel dominio della frequenza
- Progetto di sistemi di controllo (nel dominio della frequenza)

MOVIMENTO E FORMULA DI LAGRANGE

Movimento: soluzione $x(t) = \dots$ dell'equazione di stato,
a fronte di un assegnato ingresso $u(t)$,
e conseguente andamento dell'uscita $y(t) = c^T x(t) + d u(t)$

Cause di movimento (non nullo)

- 1) lo stato iniziale $x(0)$
- 2) l'ingresso $u(t)$

Formula di Lagrange (t.continuo, sistemi lineari t.invarianti)

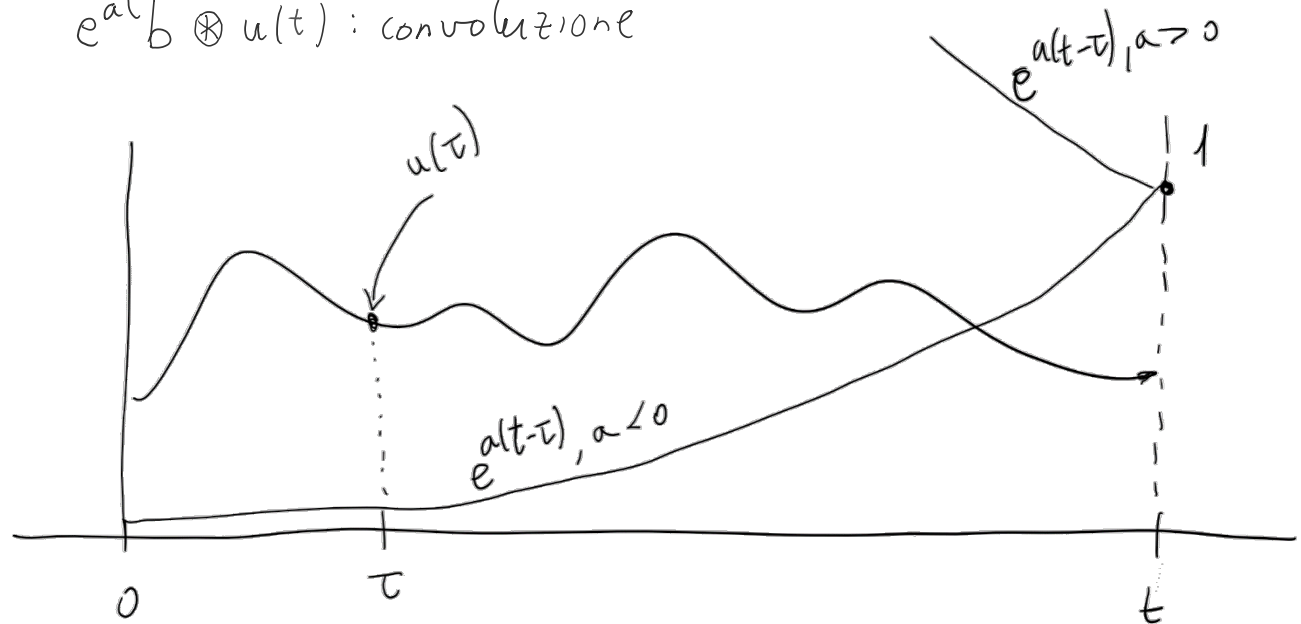
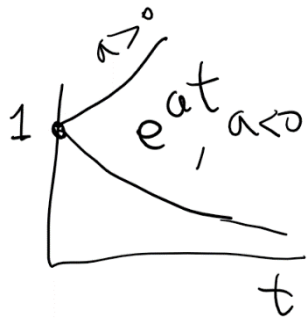
$$x(t) = \underbrace{e^{At}}_{\text{matrice esponenziale (n x n)}} x(0) + \int_0^t e^{A(t-\tau)} b u(\tau) d\tau, \quad t \geq 0$$

Nota: risolvere l'eq. di stato significa calcolare e^{At} e poi l'integrale.
È sempre possibile (almeno numericamente, purché l'integrale sia ben definito). Non lo faremo (lo abbiamo fatto nell'es. del controllo di temperatura)

INTERPRETAZIONE PER SISTEMI DEL I ORDINE

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

$n=1: A=a, b (1 \times 1)$ $e^{at} b \otimes u(t) : \text{convoluzione}$



Intuitivamente:

$a < 0$, il sistema dimentica le cause passate di movimento

$a > 0$... le amplifica

Generalizzeremo questa condizione in termini degli autovalori di A (vedi stabilità)

MATRICE ESPONENZIALE (o esponenziale di matrice)

$$e^x = \exp(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{6} + \dots + \frac{x^k}{k!} + \dots = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^k}{k!}$$

$$e^M = I + M + \frac{M \cdot M}{2} + \frac{M \cdot M \cdot M}{6} + \dots = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{M^k}{k!} \quad \left(\begin{array}{l} \text{serie convergente} \\ \text{per qualsiasi } M \end{array} \right)$$

M: matrice quadrata

$$e^{At} = I + At + \frac{A^2 t^2}{2} + \frac{A^3 t^3}{6} + \dots$$

↳ matrice di transizione $\Phi(t) = e^{At}$

(matrice soluzione fondamentale dell'eq. omogenea $\dot{x} = Ax$)
 descrive la "transizione" da stato iniziale a finale per il
 sistema autonomo ($u(t) = 0$): $x(t) = \phi(t) x(0)$

MOVIMENTO A T. DISCRETO

$$\text{eq. stato: } x(t+1) = Ax(t) + bu(t)$$

$$x(1) = Ax(0) + bu(0)$$

$$x(2) = Ax(1) + bu(1) = A^2x(0) + Abu(0) + bu(1)$$

$$\vdots$$

$$x(t) = A^t x(0) + A^{t-1} bu(0) + A^{t-2} bu(1) + \dots + Abu(t-2) + bu(t-1)$$

$$x(t) = \underbrace{A^t}_{\text{matrice di transizione}} x(0) + \sum_{k=0}^{t-1} A^{t-1-k} bu(k), \quad t \geq 0$$

matrice di transizione $\phi(t) = A^t$

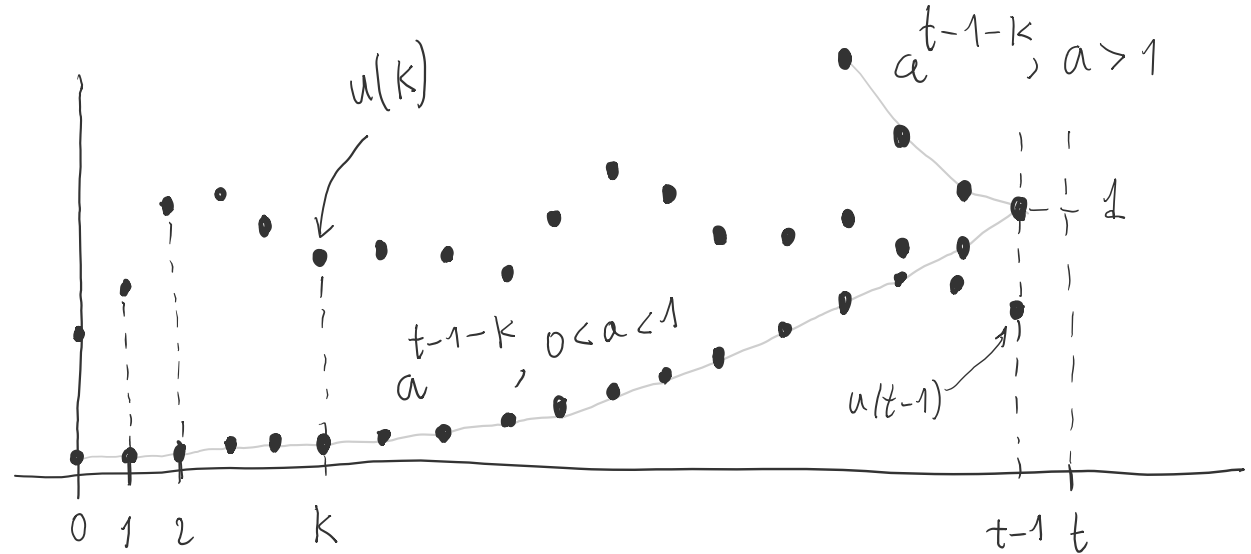
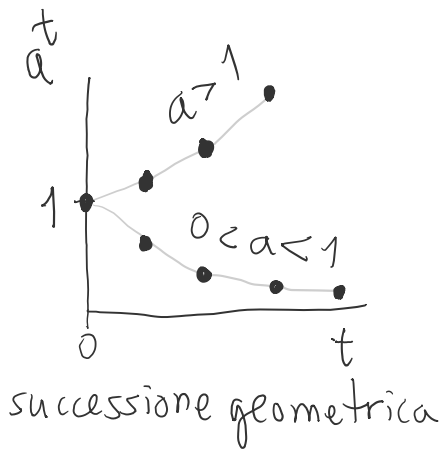
Nota: la formula è detta comunque "di Lagrange".

INTERPRETAZIONE PER SISTEMI DEL I ORDINE

$$x(t) = A^t x(0) + \underbrace{\sum_{k=0}^{t-1} A^{t-1-k} b u(k)}_{a^t b \otimes u(t) : \text{convoluzione in } [0, t-1]}$$

$n=1: A=a, b (1 \times 1)$

$a^t b \otimes u(t) : \text{convoluzione in } [0, t-1]$



Intuitivamente:

$|a| < 1$, il sistema dimentica le cause passate di movimento

$|a| > 1$... le amplifica

MOVIMENTO LIBERO E FORZATO

Introduciamo una notazione comune a t.c. e t.d.

$$x(t) = \underbrace{\phi(t) x(0)}_{\text{movimento libero}} + \underbrace{\Psi(t) u_{[0,t]}(\bullet)}_{\text{movimento forzato}}$$

Movimento dell'uscita

$$y(t) = \underbrace{c^T \phi(t) x(0)}_{\text{uscita libera}} + \underbrace{c^T \Psi(t) u_{[0,t]}(\bullet)}_{\text{uscita forzata}} + d u(t)$$

$$\phi(t) = \begin{cases} e^{At}, & \text{t.c.} \\ A^t, & \text{t.d.} \end{cases}$$

$$\Psi(t) = \begin{cases} \int_0^t e^{A(t-\tau)} b u(\tau) d\tau \\ \sum_{k=0}^{t-1} A^{t-1-k} b u(k) \end{cases}$$

è un operatore (lineare) dallo spazio degli ingressi ($u_{[0,t]}(\bullet)$ rappresenta l'ingresso $u(\tau)$ per $\tau \in [0,t)$) a \mathbb{R}^n

PRINCIPIO DI SOVRAPPOSIZIONE DELLE CAUSE (DI MOVIMENTO) E DEGLI EFFETTI

Se alle cause $(x^{(1)}(0), u_{[0,t]}^{(1)}(\bullet))$ corrisponde l'effetto $y_{[0,t]}^{(1)}(\bullet)$

e alle cause $(x^{(2)}(0), u_{[0,t]}^{(2)}(\bullet))$ corrisponde l'effetto $y_{[0,t]}^{(2)}(\bullet)$

allora alle cause $(\alpha_1 x^{(1)}(0) + \alpha_2 x^{(2)}(0), \alpha_1 u_{[0,t]}^{(1)}(\bullet) + \alpha_2 u_{[0,t]}^{(2)}(\bullet))$

corrisponde l'effetto $\alpha_1 y_{[0,t]}^{(1)}(\bullet) + \alpha_2 y_{[0,t]}^{(2)}(\bullet)$

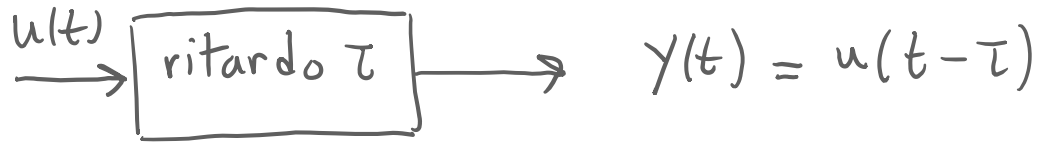
È una diretta conseguenza della formula di Lagrange.

È enunciato rispetto agli effetti sull'uscita, ma vale anche sullo stato

$$\begin{aligned}
 x(t) &= \phi(t) (\alpha_1 x^{(1)}(0) + \alpha_2 x^{(2)}(0)) + \psi(t) (\alpha_1 u_{[0,t]}^{(1)}(\bullet) + \alpha_2 u_{[0,t]}^{(2)}(\bullet)) \\
 &= \underbrace{\alpha_1 [\phi(t) x^{(1)}(0) + \psi(t) u_{[0,t]}^{(1)}(\bullet)]}_{x^{(1)}_{[0,t]}(\bullet)} + \underbrace{\alpha_2 [\phi(t) x^{(2)}(0) + \psi(t) u_{[0,t]}^{(2)}(\bullet)]}_{x^{(2)}_{[0,t]}(\bullet)}
 \end{aligned}$$

Attenzione: entrambe le cause $(x(0), u_{[0,t]}(\bullet))$ devono essere coinvolte nella combinazione per es, è scorretto affermare "se raddoppia l'ingresso ($\alpha_1 = 2, \alpha_2 = 0$), raddoppia l'uscita".

Esempio: l'unico sistema dinamico a dimensione infinita che considereremo: il ritardatore a t.c.



Stato $x(t)$ = porzione di segnale $u(t')$ per $t' \in [t - \tau, t]$

E' un sistema lineare perché vale il principio di sovrapposizione

$$y(t) = \alpha_1 u^{(1)}(t - \tau) + \alpha_2 u^{(2)}(t - \tau) = \alpha_1 y^{(1)}(t) + \alpha_2 y^{(2)}(t)$$

Possiamo anche definire la T.d.T.

$$u(t - \tau) = \sum_{k=0}^{+\infty} u^{(k)}(t) \frac{(-\tau)^k}{k!} = \left(\sum_{k=0}^{+\infty} \frac{(-s\tau)^k}{k!} \right) u(t) = e^{-s\tau} u(t)$$

Taylor in $\tau=0$
notaz. polinomiale

$u^{(k)}(t) = s^k u(t)$

$$y(t) = e^{-s\tau} u(t) \quad (\text{notazione sintetica}) \quad \rightarrow \quad G(s) = e^{-s\tau}$$

Nota: non è un rapporto di polinomi

Nota: nei sistemi con più ingressi, il principio permette di considerarli uno alla volta

$$\text{sim/esp 1: } x^{(1)}(0) = 0, \quad u^{(1)}(t) = \begin{bmatrix} u_1(t) \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\text{sim/esp 2: } x^{(2)}(0) = 0, \quad u^{(2)}(t) = \begin{bmatrix} 0 \\ u_2(t) \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\text{sim/esp m: } x^{(m)}(0) = 0, \quad u^{(m)}(t) = \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ u_m(t) \end{bmatrix}$$

più una sim/esp
 $x^{(m+1)}(0) = x_0 \neq 0$ e $u^{(m+1)}(t) = 0$
 per considerare $x_0 \neq 0$

Il caso con tutti gli ingressi applicati contemporaneamente e stato iniziale x_0 si ottiene combinando le $m+1$ sim/esp con coefficienti $\alpha_i = 1$

$$x(0) = \sum_{i=1}^{m+1} x^{(i)}(0) = x_0$$

$$u(t) = \sum_{i=1}^{m+1} u^{(i)}(t) = \begin{bmatrix} u_1(t) \\ u_2(t) \\ \vdots \\ u_m(t) \end{bmatrix}$$

Nota: anche nel calcolo della fdt in uno schema a blocchi con più ingressi, si può considerare un ingresso alla volta.

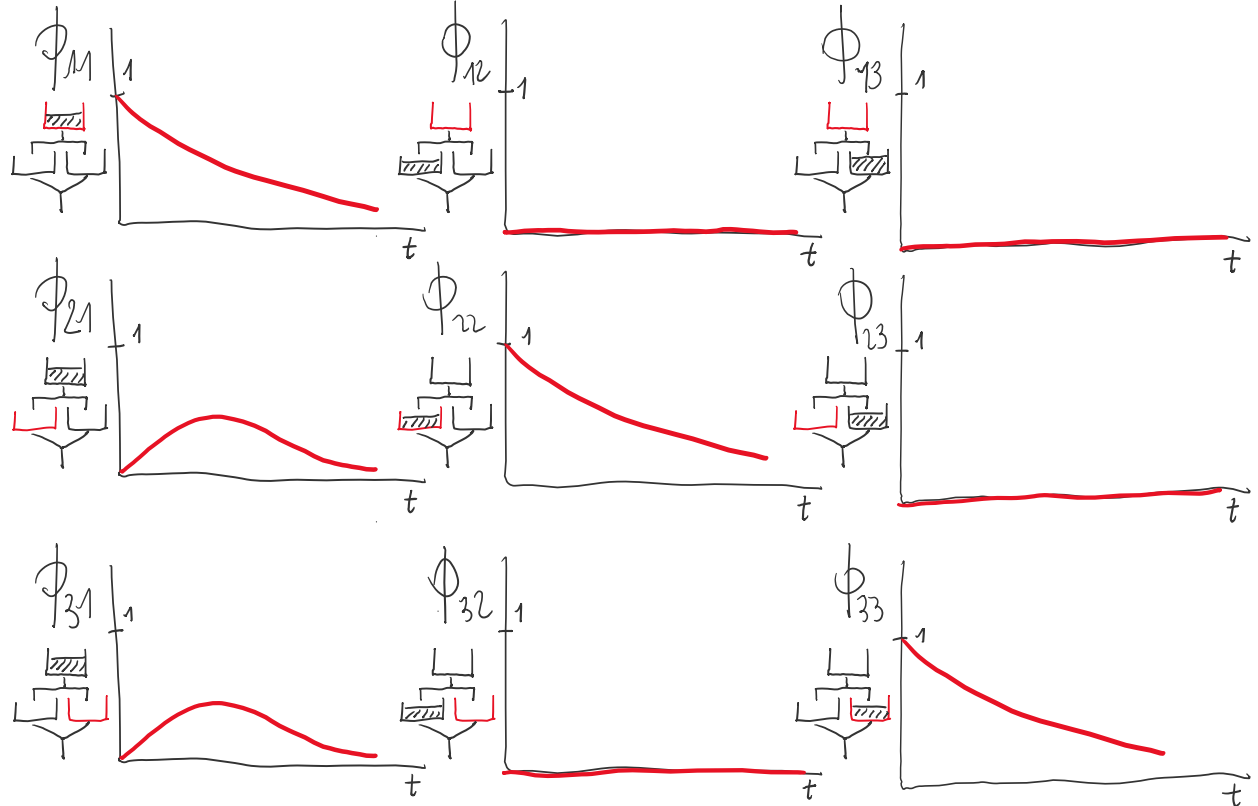
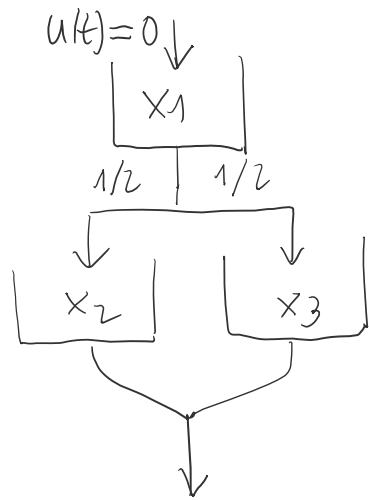
MATRICE DI TRANSIZIONE: IL METODO DELLE N SIMULAZIONI/ESPERIMENTI

Sim/esp $j = 1, \dots, n$: movimento libero a partire da $x(0) = e^{(j)} = \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix} \leftarrow j$ versore asse j

$$\rightarrow x(t) = \phi(t) x(0) = \begin{bmatrix} \text{riga } i \\ \phi_{i1}(t) & \dots & \boxed{\phi_{ij}(t)} & \dots & \phi_{in}(t) \\ \vdots & & & & \vdots \\ \text{colonna } j \\ \vdots & & \boxed{1} & & \vdots \\ 0 & & & & 0 \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} \phi_{ij}(t) \\ \vdots \\ \phi_{ij}(t) \\ \vdots \\ \phi_{nj}(t) \end{bmatrix}}_{j\text{-esima colonna di } \phi(t)}$$

$\rightarrow \phi_{ij}(t)$ è il movimento di $x_j(t)$ nella sim/esp j

ESEMPIO: rete di serbatoi



REVERSIBILITA'

Premessa: la formula di L. è valida per $t \geq 0$. Determina univocamente il movimento $x(t)$ del sistema in avanti nel tempo a partire dallo stato $x(0)$ all'istante iniziale $t=0$

Domanda: il movimento è univocamente determinato anche all'indietro nel tempo?
 Se sì il sistema è detto reversibile

Nota: Per capirlo, non possiamo semplicemente usare la formula di L. con $t < 0$.
 Dobbiamo usarla "in avanti", immaginando l'istante $t=0$ nel passato e l'istante t come presente, con $x(t)$ noto e provare a risolvere per $x(0)$

$$\underbrace{x(t)}_{\text{noto}} = \phi(t) \underbrace{x(0)}_{?} + \psi(t) \underbrace{u_{[0,t]}}_{\text{noto}} \quad (*)$$

→ Il sistema è reversibile $\iff \phi(t)$ ^{non} singolare

$$x(0) = \phi(t)^{-1} [x(t) - \psi(t) u_{[0,t]}]$$

REVERSIBILITA': T. CONTINUO

$$\phi(t) = e^{At} = I + At + \frac{A^2 t^2}{2} + \frac{A^3 t^3}{6} + \dots$$

$$\phi(t)^{-1} = e^{-At} = I - At + \frac{A^2 t^2}{2} - \frac{A^3 t^3}{6} + \dots \quad (\text{serie convergente})$$

$$\begin{aligned} \phi(t)\phi(t)^{-1} &= \left(\underbrace{I}_{\text{red}} + \underbrace{At}_{\text{red}} + \frac{A^2 t^2}{2} + \frac{A^3 t^3}{6} + \dots \right) \left(\underbrace{I}_{\text{red}} - \underbrace{At}_{\text{red}} + \frac{A^2 t^2}{2} - \frac{A^3 t^3}{6} + \dots \right) \\ &= I + \text{tutti gli altri termini si cancellano} \end{aligned}$$

→ i sistemi a t.c. sono reversibili

Nota: in effetti la formula di L. risulta corretta anche se valutata con $t < 0$.

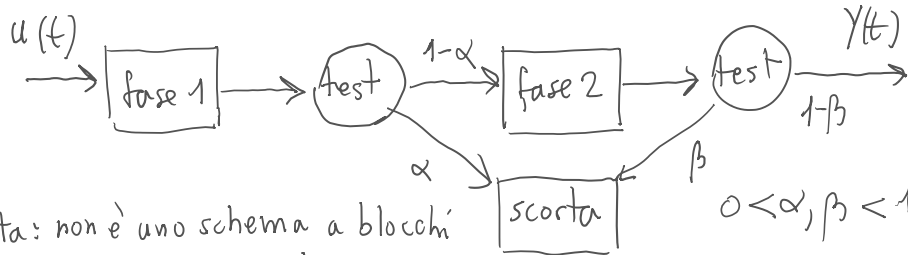
REVERSIBILITA': T. DISCRETO $\phi(t) = A^t$

Nota: $\text{autoval}(A^t) = \text{autoval}(A)^t \rightarrow A^t \text{ non singolare} \leftrightarrow A \text{ non singolare}$

\rightarrow i sistemi a t.d. sono reversibili $\leftrightarrow A$ non ha $\text{autoval} = 0$

Esempi: Fibonacci è reversibile, il processo di produzione seguente no.

ESEMPIO: PROCESSO DI PRODUZIONE



Nota: non è uno schema a blocchi
ma solo una rappresentazione grafica
dei flussi di materiale

$$x_1(t+1) = u(t)$$

$$x_2(t+1) = (1-\alpha) x_1(t)$$

$$x_3(t+1) = x_3(t) + \alpha x_1(t) + \beta x_2(t)$$

$$y(t) = (1-\beta) x_2(t)$$

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 1-\alpha & 0 & 0 \\ \alpha & \beta & 1 \end{bmatrix}, \quad b = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$c^T = [0 \quad 1-\beta \quad 0]$$

t : discreto in periodi di lavorazione

$u(t)$: unità di materiale introdotto in fase 1 alla fine del periodo t

$x_1(t)$ e $x_2(t)$: unità di materiale in lavorazione in fase 1 e 2 durante il periodo t

$x_3(t)$: unità di materiale in scorta durante il periodo t

$y(t)$: unità di prodotto finito alla fine del periodo t

NOTA SUI SISTEMI NON REVERSIBILI

Fissato $t > 0$, mi aspetto che il sistema algebrico $\phi(t) \underbrace{x(0)}_{?} = \underbrace{x(t)}_{\text{noto}} - \underbrace{\psi(t) u_{[0,t]}(0)}_{\text{noto}}$

abbia ∞ soluzioni (ovvero $x(t) - \psi(t) u_{[0,t]}(0) \in \text{Immagine}(\phi(t))$) perché l'ingresso $u_{[0,t]}(0)$ è supposto noto, quindi sappiamo che il movimento è partito dall'istante 0.

Le soluzioni $x(0)$ sono su rette (piani, iperpiani) // agli autovett. v di A^t ass. $\lambda = 0$

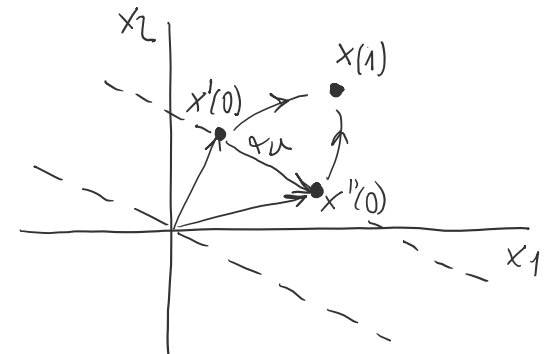
In fatti se $x'(0)$ è sol. lo è anche $x''(0) = x'(0) + \alpha v$

In particolare, l'autovett. di A , $Av = 0$, è anche autovett. di A^t (è l'unico se $\lambda = 0$ è semplice, $m_g = m_a = 1$)

In questo caso $x'(0)$ e $x''(0)$ portano nello stesso $x(1)$, indipendentem. da $u(0)$

$$x(1) = Ax''(0) + bu(0) = Ax'(0) + \underbrace{\alpha Av}_0 + bu(0)$$

Se $\lambda = 0$ è multiplo (e $m_g < m_a$), ci sono traiettorie che si uniscono dopo più passi ---



UNA CLASSE PARTICOLARE DI SISTEMI NON REVERSIBILI: I SISTEMI A MEMORIA FINITA

Sono i sistemi (a.t.d. non reversibili) che dimenticano completamente lo stato iniziale in tempo finito, ovvero i sistemi per cui esiste un istante t^* al quale $\phi(t^*) = A^{t^*} = 0$.

Per $t \geq t^*$ c'è solo il movimento forzato, qualsiasi sia stato lo stato iniziale. Qualsiasi $x(0)$ potrebbe essere stato lo stato iniziale

(in termini algebrici: qualsiasi vettore v è autovett. di A^t ass. $\lambda = 0$, $A^t v = 0 \cdot v = 0$)

Relazione con gli autoval. di A : Sono i sistemi con tutti gli autoval. di A nulli

Memoria finita \rightarrow autoval (A^{t^*}) tutti $= 0 \rightarrow$ autoval (A)^{tutti} $= 0$

autoval (A) tutti $= 0 \rightarrow \Delta_A(\lambda) = \lambda^n \rightarrow A^n = 0 \rightarrow t^*$ esiste ed è $\leq n$

Teorema di Cayley-Hamilton: una matrice quadrata soddisfa $\Delta_A(A) = 0$

$$A^n + \alpha_1 A^{n-1} + \dots + \alpha_{n-1} A + \alpha_n I = 0$$

ESEMPIO: AULA INFORMATIZZATA

$u(t)$: PC acquistati alla fine dell'anno t

$Y(t)$: totale PC nell'anno t

I PC vengono comunque eliminati alla fine del 4° anno di funzionamento

$X_i(t)$: PC nell' i -esimo anno di funzionamento nell'anno t

anno di funzionamento	1	2	3	4
prob. rottura	0	0.2	0.4	0.5

$$X_1(t+1) = u(t)$$

$$X_2(t+1) = (1-0) X_1(t)$$

$$X_3(t+1) = (1-0.2) X_2(t)$$

$$X_4(t+1) = (1-0.4) X_3(t)$$

$$Y(t) = X_1(t) + X_2(t) + X_3(t) + X_4(t)$$

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0.8 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0.6 & 0 \end{bmatrix}$$

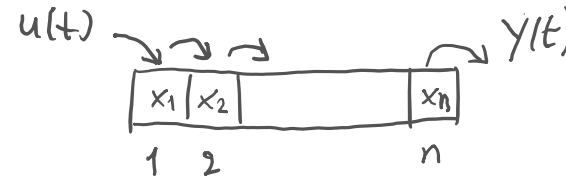
ESEMPIO: Registro a scorrimento – buffer di memoria – ritardatore a t.d.

$$y(t) = u(t-n)$$

$u(t)$: dato che arriva alla fine del periodo t

$y(t)$: dato eliminato alla fine del periodo t

$x_i(t)$: dato nella cella i nel periodo t



Equazioni di stato

$$x_1(t+1) = u(t)$$

$$x_i(t+1) = x_{i-1}(t), \quad i = 2, \dots, n$$

Trasformazione d'uscita

$$y(t) = x_n(t)$$

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 \\ 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \quad b = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$c^T = [0 \dots 0 \ 1] \quad d = [0]$$

Modello ARMA

$$z x_1 = u$$

$$\rightarrow z^n y = z^n x_n = z^{n-1} x_{n-1} = \dots = z x_1 = u$$

$$z x_i = x_{i-1}$$

Nota: (A, b, c^T, d) è in forma canonica di ricostruzione $\rightarrow \alpha_i = 0, \beta_i = 0, i < n, \beta_n = 1$.