

# Sistemi nel dominio del Tempo

1

Un sistema è un operatore che Trasforma un segnale in un altro segnale

Dati gli insiemi di segnali  $X$  e  $Y$ , ogni operatore

$$T: x \in X \rightarrow y = T(x) \in Y$$

è un sistema

Note



→ domande woodlap

Note 1 È possibile ma non necessario che  $X = Y$

Note 2 È possibile ma non necessario che  $X, Y$  o entrambi non sono spazi vettoriali

Note 3 È possibile ma non necessario che  $X$  e  $Y$  non sono entrambi insiemi di segnali t.d o t.c.

Esempio  $X = L^2(\mathbb{R})$ ,  $Y = L^2(\mathbb{R})$ ,  $T[x] = E_k \cdot x$

Esempio  $X = C^{(3)}(\mathbb{R})$ ,  $Y = C^{(0)}(\mathbb{R})$   $y = T[x] = \dots k'$

Esempio  $X \in L^\infty(\mathbb{R})$ ,  $Y = L^\infty(\mathbb{R})$   $T[x] =$  "x ritardato di  $t_0$ "

$$\forall t, y(t) = x(t - t_0)$$

Esempio  $X \in L^\infty(\mathbb{R})$ ,  $Y \in C^{(0)}(\mathbb{R})$

$$y(t) = \int_{-\infty}^t x(\tau) d\tau$$

Esempio Campionamento  $X \in L^\infty(\mathbb{R})$   
 $Y \in L^\infty(\mathbb{Z})$

$$y(n) = x(nT)$$

È importante capire che i sistemi trasformano  
 l'intero segnale d'ingresso nell'intero segnale d'uscita

2

Quindi è fuorviante la notazione  $\hat{T}[x(t)]$   
 perché  $x(t)$  è il valore del segnale  $x$  all'istante  $t$ .

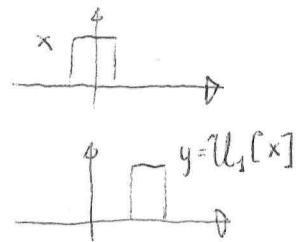
Tuttavia, spesso è comodo definire il segnale  $y$   
 tramite i suoi valori istante per istante

### Alcuni sistemi notevoli

1) Ritardo  $U_\beta$

$$\forall \beta \in \mathbb{R}, \quad y = U_\beta[x] \Leftrightarrow \forall t \in \mathbb{R} \quad y(t) = x(t - \beta)$$

Esempio  $y = U_1[\text{rect}] \Leftrightarrow y(t) = \text{rect}(t-1)$



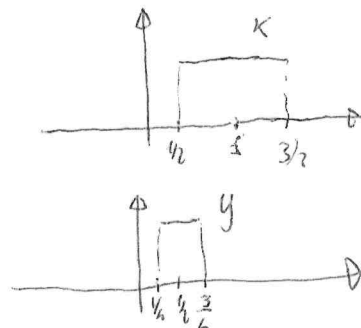
Nota  $x$  periodico di periodo  $T \Leftrightarrow x = U_T[x]$

2) Cambio scala  $S_\alpha$

$$\forall \alpha \in \mathbb{R}_0, \quad y = S_\alpha[x] \Leftrightarrow \forall t \in \mathbb{R} \quad y(t) = x(\alpha t)$$

Esempio  $x(t) = \text{rect}(t-1) \quad y = S_2(x)$

$$\forall t \in \mathbb{R}, \quad y(t) = x(2t) = \text{rect}(2t-1) \\ = \text{rect}\left(\frac{t-1/2}{1/2}\right)$$

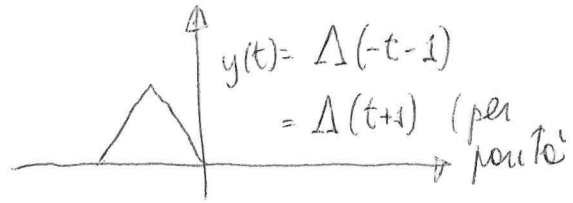
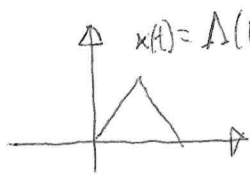


$|\alpha| > 1$  "compression"  
 $0 < \alpha < 1$  "espansione"

3) Caso particolare:  $\alpha = -1$  : ribaltamento

$y = \mathcal{R}[x] \Leftrightarrow \forall t \in \mathbb{R}, y(t) = x(-t)$

3



Per  $S_\alpha$ , se  $\alpha < 0$ , c'è un ribaltamento e un cambio scala

4) Generalizzazione: Trasformazione offline del Tempo

$\forall \alpha \in \mathbb{R}_0, \beta \in \mathbb{R}, y = A_{\alpha, \beta}[x] = \mathcal{J}_\alpha[U_\beta[x]]$

$\forall t \in \mathbb{R} \quad y(t) = x(\alpha t - \beta)$

Si applica prima il ritardo e dopo il cambio scala

Notare che  $y(t) = x(\alpha(t - \beta/\alpha)) = U_{\beta/\alpha}[\mathcal{J}_\alpha[x]](t)$

W

In altre parole

$\mathcal{J}_\alpha \circ U_\beta \neq U_\beta \circ \mathcal{J}_\alpha$

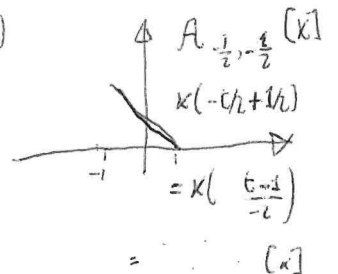
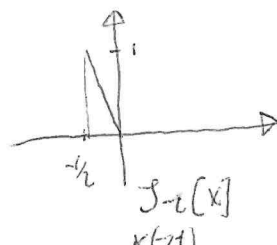
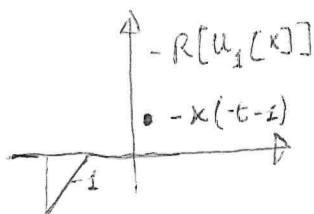
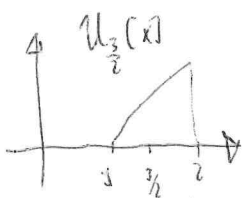
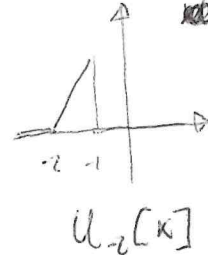
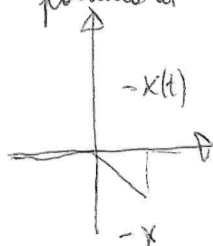
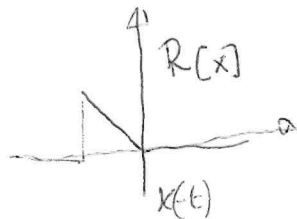
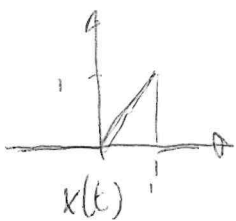
RJOLNA

ma

$\mathcal{J}_\alpha \circ U_\beta = U_{\beta/\alpha} \circ \mathcal{J}_\alpha$

NB:  
 $x\left(\frac{t-t_0}{T}\right) =$   
 $= \mathcal{S}_{\frac{1}{T}} U_{t_0} [x] =$   
 $= U_{t_0} \mathcal{S}_{\frac{1}{T}} [x]$

Esempi: Sia  $x(t) = t \cdot \text{rect}(t - 1/2)$  : disegnare  $x(t)$ ,  $R(x)$ ,  $-x$ ,  $U_{-2}[x]$   
 e dare le formule di  $U_{\frac{1}{2}}[x]$ ,  $-R[U_1[x]]$ ,  $\mathcal{S}_{-2}[x]$   
 $\bullet A_{-\frac{1}{2}, -\frac{1}{2}}[x]$



# Trasformazioni affini del Tempo nel caso t.d.

4

Sia  $\alpha \in \mathbb{Z}_0$ ,  $\beta \in \mathbb{Z}$   $y = A_{\alpha, \beta}[x] \in \mathbb{H}_m$ ,  $y(n) = x(\alpha n + \beta)$

Siccome  $|\alpha| \geq 1$ , non ci può essere espansione (come riempire i "vuoti"?)  
ma solo compressioni

In pratica, per il caso t.c., conviene porre da  
 $x(\alpha t - \beta)$  a  $x\left(\frac{t-t_0}{T}\right)$  con  $T = \frac{1}{\alpha}$   $t_0 = \frac{\beta}{\alpha}$   
Per trovare  $x\left(\frac{t-t_0}{T}\right)$   
1) Combinato di scala di  $|T|$  e ribalta se  $T < 0$   
2) Centrare (traslare) in  $t_0$

## Proprietà dei sistemi

1) Sistema statico: il valore dell'uscita all'istante  $t$   
non dipende da valori dell'ingresso diversi da quello  
all'istante  $t$

Terminologia:  
Statico = istantaneo

Esempio  $y(t) = \log[|\cos(x(t))| + 1]$

$$y(t) = t \cdot x(t) + \cos(t)$$

$$y(t) = x(t)$$

$$y(t) = x^2(t) + x(t) + 1$$

$$y(n) = n^2 + 2n + 1 + x(n)$$

2) Sistema dinamico o con memoria: un qualsiasi sistema non statico

Esempi  $y(t) = x(t+1)$

$$y(n) = \sum_{k=n-3}^n \frac{x(k)}{4}$$

$$y(t) = x'(t)$$

### 3) Sistemi causale e anti-causale

(5)

È un sotto caso di sistema dinamico; l'uscita all'istante  $t$

3.1  
causale

dipende dai valori dell'ingresso in istanti precedenti o coincidenti con  $t$ :

$\forall t \in \mathbb{R}$ ,  $y(t)$  dipende solo da  $\{x(\tau) \text{ con } \tau \leq t\}$  e non del futuro

3.2) Anti-causale  $\forall t \in \mathbb{R}$ ,  $y(t)$  dipende solo da  $\{x(\tau) \text{ con } \tau \geq t\}$

Nota: un sistema istantaneo è non causale, non anti-causale (e viceversa)

3.3) Non causale  $\exists t \in \mathbb{R}$ :  $y(t)$  dipende né del passato che del futuro

Esempi

$$y(t) = \int_{-\infty}^t x(\tau) d\tau \quad \text{causale}$$

$$y(n) = n \cdot x(n+1) \quad \text{anti-causale}$$

$$y(t) = \frac{1}{T} \int_{t-T/2}^{t+T/2} x(\tau) d\tau = m_{(t-T/2, t+T/2)} [x] \quad \text{non causale}$$

$$y(n) = \sum_{m=n-N+1}^n \frac{1}{N} x(m) = m_{(n-N+1, n)} [x] \quad \text{causale}$$

W

### 4) Sistemi BIBO stabili

S è BIBO stabile t.c.  $\Leftrightarrow \forall x \in \mathcal{L}^{\infty}(\mathbb{R})$ ,  $S[x] \in \mathcal{L}^{\infty}(\mathbb{R})$

S è BIBO stabile t.d.  $\Leftrightarrow \forall x \in \ell^{\infty}(\mathbb{Z})$ ,  $S[x] \in \ell^{\infty}(\mathbb{Z})$

Cioè BIBO stabile  $\Leftrightarrow$  se l'ingresso è limitato, deve esserlo l'uscita

Esempi 4.1) Identità: è BIBO stabile

6

4.2)  $y(t) = \cos(x(t)) + t$  instabile

4.3)  $y(n) = T_q^{-1}(x(n))$  stabile

4.4)  $y(n) = \sum_{m=n-N}^{n+N} x(m)$  stabile

W

5) Linearità: siano  $X$  e  $Y$  spazio vettoriali su  $\mathbb{C}$

$S: X \rightarrow Y$  è lineare  $\Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow \forall \alpha_1, \alpha_2 \in \mathbb{C}, \forall x_1, x_2 \in X, S(\alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2) = \alpha_1 S(x_1) + \alpha_2 S(x_2)$$

la definizione si applica non al caso t.d. che al caso t.c.

Esempi

$y(t) = t^2 x(t)$  lineare

$y(n) = x(n) - \frac{1}{2}x(n-1) - \frac{1}{2}x(n+1)$  lineare

$y(t) = x(t) + 1$  non lineare

$y(n) = \cos(x(n))$  non lineare

W

Lemma  $S$  lineare  $\Rightarrow S(0) = 0$

$\Delta$   
0 = vettore nullo  
dello spazio di segnali  
considerati

Infatti  $S$  lineare  $\Rightarrow \begin{cases} S(x-x) = S(x) - S(x) = 0 \\ \text{"} \\ S(0) \end{cases}$

6) Sistemi Tempo invariante

7

$S: X \rightarrow Y$  con  $X$  e  $Y$  spazi vettoriali

è detto T.I.  $\Leftrightarrow \forall \beta \in \mathbb{R}$  [ $\forall \beta \in \mathbb{Z}$  se t.d.] e  $\forall x \in X$ ,

$$S(U_\beta[x]) = U_\beta[S(x)]$$

Così applicando un qualsiasi ritardo all'ingresso, l'uscita è lo stesso ma ritardata anch'essa dello stesso quantità.

Così il sistema "lavora sempre allo stesso modo"

Si può formulare anche così:  $y(t) = S(x)(t) \Leftrightarrow S(U_\beta(x))(t) = y(t-\beta)$

Esempi 6.1)  $y(t) = \int_{t-1}^{t+1} x(\tau) d\tau$

$$S(U_\beta(x))(t) = \int_{t-1}^{t+1} x(\tau-\beta) d\tau = \int_{t-\beta-1}^{t-\beta+1} x(s) ds = y(t-\beta)$$

$\tau - \beta = s$   
 $ds = d\tau$   
Tempo invariante

6.2)  $y(n) = \sum_{k=0}^{+\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^k x(n-k)$

$$S(U_\beta(x))(n) = \sum_{k=0}^{+\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^k x(n-k-\beta) = y(n-\beta)$$

Tempo invariante

6.3)  $y(n) = n \cdot x(n)$        $S(U_m(x))(n) = n \cdot x(n-m)$

$$U_m(S(x))(n) = y(n-m) = (n-m) x(n-m)$$

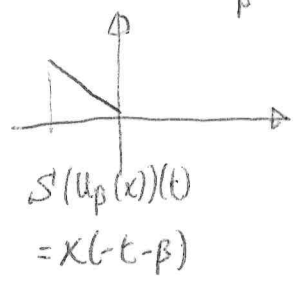
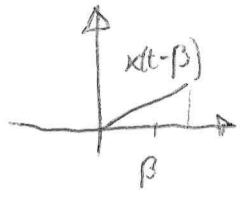
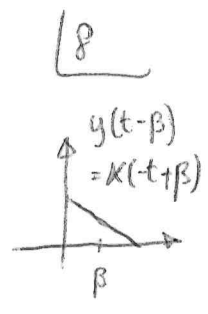
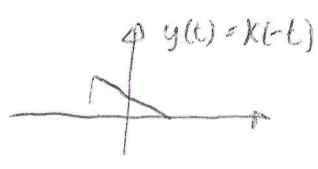
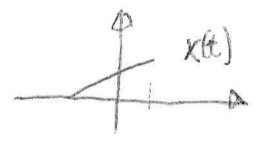
Non Tempo invariante

Se la variabile Temporale appare nell'espressione di  $y$  solo come argomento di  $x$  e non combinata di scale il sistema è T.I., altrimenti no:

6.3)  $\begin{cases} y = R(x) \\ y(t) = x(-t) \end{cases}$   
 $u_\beta: t \leftrightarrow t-\beta \quad R: t \leftrightarrow -t$   
 $u_\beta[R[x]](t) = x(-t+\beta) = y(t-\beta)$

$R[u_\beta[x]](t) = x(-t-\beta) \neq y(t-\beta)$

Graficamente,  
 con un esempio  
 n ho



$x(-t+\beta) \neq x(-t-\beta)$   
Non Tempo invariante

6.4)  $y(t) = x(2t)$

$u_\beta[S[x]](t) = y(t-\beta) = x(2t-2\beta)$

$S[u_\beta[x]](t) = S[x(t-\beta)](t) = x(2t-\beta)$

Non T.I.

6.5)  $y(t) = x(t) + \cos(t)$

$y(t-\beta) = x(t-\beta) + \cos(t-\beta)$

$S(u_\beta(x))(t) = x(t-\beta) + \cos(t)$

è la somma di due funzioni...

NON T.I.

6.6)  $S[x](t) = f(x(t), t)$

$S[u_\beta(x)](t) = f(x(t-\beta), t)$

$u_\beta[S[x]](t) = f(x(t-\beta), t-\beta)$

Non Tempo invariante



Nota Se  $S$  è T.I. e  $x$  è periodico, anche  $S[x]$  è periodico (9)

Infatti  $x$  periodico  $\Leftrightarrow x = u_T(x)$

S.c.i.  $\Leftrightarrow \forall \beta, u_\beta[S[x]] = S[u_\beta[x]]$

Ma allora, se  $\beta = T$ , e  $y = S[x]$ , si ha

$$u_T[y] = u_T[S[x]] = \underset{\substack{\uparrow \\ \text{T.I.}}}{S}[u_T[x]] = \underset{\substack{\uparrow \\ \text{periodico} \\ \text{di } x}}{S}[x] = y \quad \text{c.v.}$$

Esercizio Per ogni sistema, dire se è istantaneo, dinamico, casuale, anti-casuale, non casuale, stabile, lineare, T.I.

	Ist	Din	Caus	Anti	N.Caus	BIBO	Lin	T.I
$y(t) = \cos(x^2(t))$	x		x	x		x		x
$y(t) = \int_{-\infty}^t x(\tau) d\tau$		x	x				x	x
$y(n) = x(n+1) + 2x(n) - x(n-1)$		x			x	x	x	x
$y(t) = x(1-t)$		x			x	x	x	
$y(n) = x(3^n)$		x			x	x	x	
$y(t) = t x(t^2) + 1$		x						



# Sistemi LTI a Tempo discreto

11

## Risposta impulsiva

Sia  $L$  un LTI t.d. e sia  $\delta$  lo delta di Kronecker.

Si definisce risposta impulsiva del sistema il segnale

$$h = L[\delta]$$

Teorema La risposta impulsiva è una caratterizzazione del sistema LTI, cioè, noto  $h$ , posso calcolare  $y = L[x]$  per tutti i segnali  $x$  di interesse [significa che esistono dei casi estremi in cui ciò non è possibile, ma nella pratica ciò è irrilevante]

DIM. Ricordiamo che, qualunque sia  $x$ , si può scrivere

$$\forall n \in \mathbb{Z}, \quad x(n) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} x(k) \delta(n-k) \quad \Leftrightarrow \quad x = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} x(k) U_k[\delta] \quad (1)$$

Cominciamo dal caso di segnale a supporto finito:

$$\exists m_1, m_2 \in \mathbb{Z}: \quad x(n) = 0 \quad \forall n < m_1 \text{ e } \forall n > m_2$$



Im Pol con la (1) si scrive

$$x = \sum_{k=m_1}^{m_2} x(k) U_k[\delta]$$

L'uscita corrispondente a  $x$  è quindi il segnale  $y$  tale che

$$y(n) = \mathcal{L}[x](n) = \mathcal{L}\left[\sum_{k=n_1}^{n_2} x(k) \delta(n-k)\right]$$

12

Per linearità otteniamo

$$y(n) = \sum_{k=n_1}^{n_2} x(k) \mathcal{L}(\delta(n-k))$$

Ora, per Tempo-invarianza,  $h(n) = \mathcal{L}(\delta(n))$ , allora

$$\mathcal{L}(\delta(n-k)) = h(n-k)$$

Quindi possiamo scrivere

$$y(n) = \sum_{k=n_1}^{n_2} x(k) h(n-k) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} x(k) h(n-k)$$

possiamo estendere i limiti della somma a tutto  $\mathbb{Z}$  perché  $x$  è nullo al di fuori di  $n_1, n_2$

$$y(n) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} x(k) h(n-k)$$

$$y = x * h$$

N.B. Se  $x$  ha supporto infinito ci vogliono ulteriori ipotesi per scambiare l'ordine tra  $\mathcal{L}$  e la serie. Tuttavia queste ipotesi sono abbastanza lasche.

Per esempio,  $x \in \ell^{\infty}$  e  $h \in \ell^1$ , oppure  $x \in \ell^2$  e  $h \in \ell^2$  oppure  $x \in \ell^1$  e  $h \in \ell^{\infty}$ , la serie converge e quindi la convoluzione ha senso e possiamo scambiare  $\mathcal{L}$  e  $\mathcal{L}$

# Esempi di calcolo della convoluzione discreta

13

Nei seguenti esercizi si richiede di calcolare  $x = v * w$

$$\text{Cioè, } \forall n \in \mathbb{Z}, \quad x(n) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} v(k) w(n-k) \quad (2)$$

Esplicitando la serie, per esempio ~~tra~~  $k$  tra  $-2$  e  $+2$

$$\begin{aligned} x(n) = & \dots + v(-2) w(n+2) & (3) \\ & + v(-1) w(n+1) \\ & + v(0) w(n) \\ & + v(+1) w(n-1) \\ & + v(2) w(n-2) + \dots \end{aligned}$$

Ex 1

$$v(n) = \begin{cases} 1 & \text{se } n \geq 0 \\ -1 & \text{se } n \leq 1 \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases} \quad w(n) = \begin{cases} 1 & \text{se } n \geq 0 \\ -3 & \text{se } n \geq 1 \\ 2 & \text{se } n \geq 2 \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Osservando l'espressione (3), solo due termini della somma infinita sono non nulli, in corrispondenza di  $v(0)$  e  $v(1)$ :

$$x(n) = v(0) w(n) + v(1) w(n-1) = w(n) - w(n-1)$$

Ora,  $\forall n < 0$ ,  $w(n) = 0$  e quindi anche  $w(n-1) = 0$

Inoltre  $\forall n > 3$ ,  $w(n) = 0$  e quindi  $\forall n > 4$ ,  $w(n-1) = 0$

Quindi bisogna calcolare  $x(n)$  solo per  $n$  compreso tra 0 e 3 perché al di fuori  $w(n)$ , e  $w(n-1)$  sono nulli.

$$x(0) = w(0) - w(-1) = 1$$

$$x(1) = w(1) - w(0) = -3 - 1 = -4$$

$$x(2) = w(2) - w(1) = 5$$

$$x(3) = w(3) - w(2) = -2$$

Ex 2

$$V(n) = \begin{cases} 1 & \text{se } n=0 \\ -1/2 & \text{se } n=1 \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

$$w(n) = \left(\frac{1}{2}\right)^n u(n)$$

Come prima, abbiamo 
$$x(n) = v(0)w(n) - \frac{1}{2}v(1)w(n-1) \\ = w(n) - \frac{1}{2}w(n-1)$$

Per proseguire i calcoli, osserviamo che  $w$  ha un'espressione esplicita diversa in  $n < 0$  e  $n \geq 0$ . Distinguiamo i vari casi:

$$\forall n < 0 \quad w(n) = 0 \quad \text{e} \quad w(n-1) = 0 \quad \Rightarrow \quad x(n) = 0$$

$$\text{se } n = 0 \quad w(n) = 1 \quad \text{e} \quad w(n-1) = 0 \quad \Rightarrow \quad x(n) = 1$$

$$\text{se } n > 0 \quad w(n) = \left(\frac{1}{2}\right)^n \quad \text{e} \quad w(n-1) = \left(\frac{1}{2}\right)^{n-1}$$

$$\Rightarrow x(n) = \left(\frac{1}{2}\right)^n - \frac{1}{2} \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^{n-1} = \left(\frac{1}{2}\right)^n - \left(\frac{1}{2}\right)^n = 0$$

In conclusione  $V * w = \delta$

Ex 3  $v(n) = \delta(n)$   $w(n)$  qualsiasi

Sempre dalla (3), 
$$x(n) = v(0)w(n) = w(n)$$

Quindi  $\delta * w = w$  In effetti;

$\delta$  è l'elemento neutro della convoluzione, come vedremo  
Tra poco