



Marco Listanti

# Lo strato Fisico Parte 3

**Caratterizzazione dei canali di comunicazione e  
limiti fondamentali delle comunicazioni digitali**

# Canali di comunicazione

- Per **canale di comunicazione** si intende l'unione dei mezzi trasmissivi e dei dispositivi (elettronici o ottici) che sono attraversati dal segnale lungo il percorso tra sorgente e destinazione
  - Equalizzatori, amplificatori, ecc.
- Spesso si usa il termine **filtro** per indicare gli effetti del canale sul segnale che lo attraversa

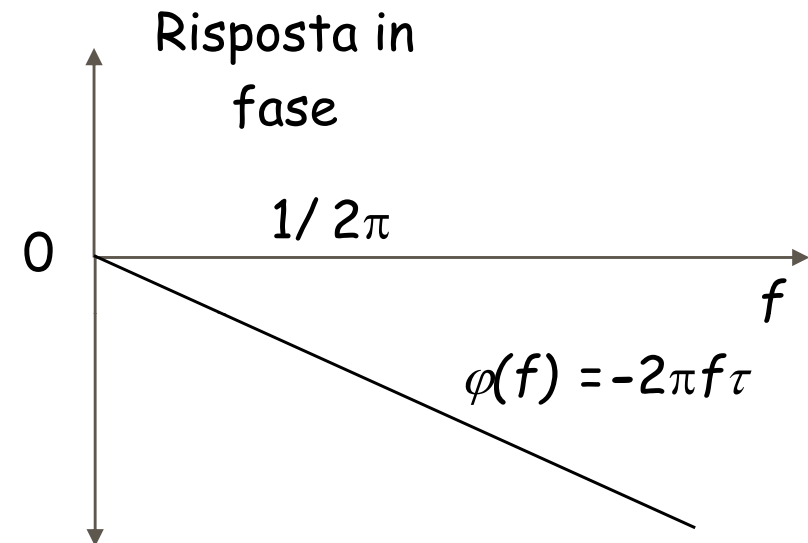
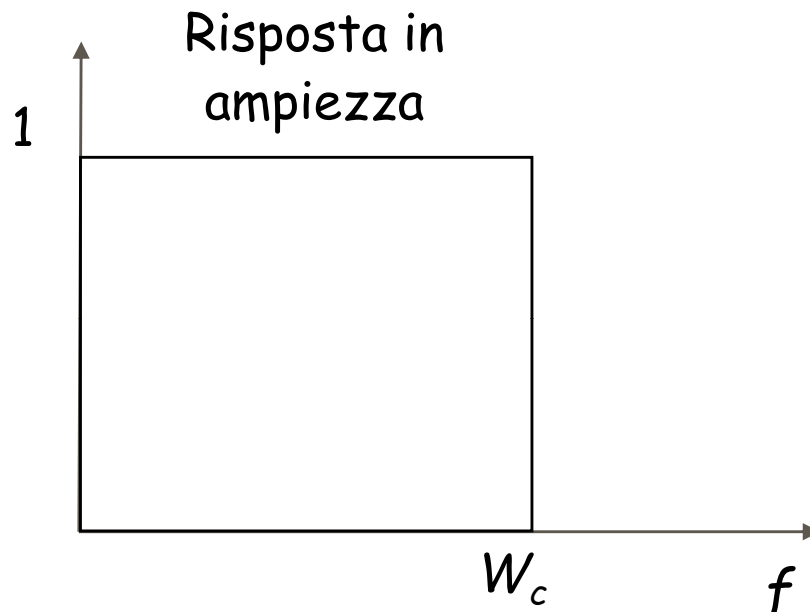


# Filtro passa basso ideale

## ■ Filtro passa basso ideale

- tutte le frequenze  $f < W_c$  non subiscono attenuazione e sono ritardate di  $\tau$  secondi
- le frequenze  $f > W_c$  sono bloccate

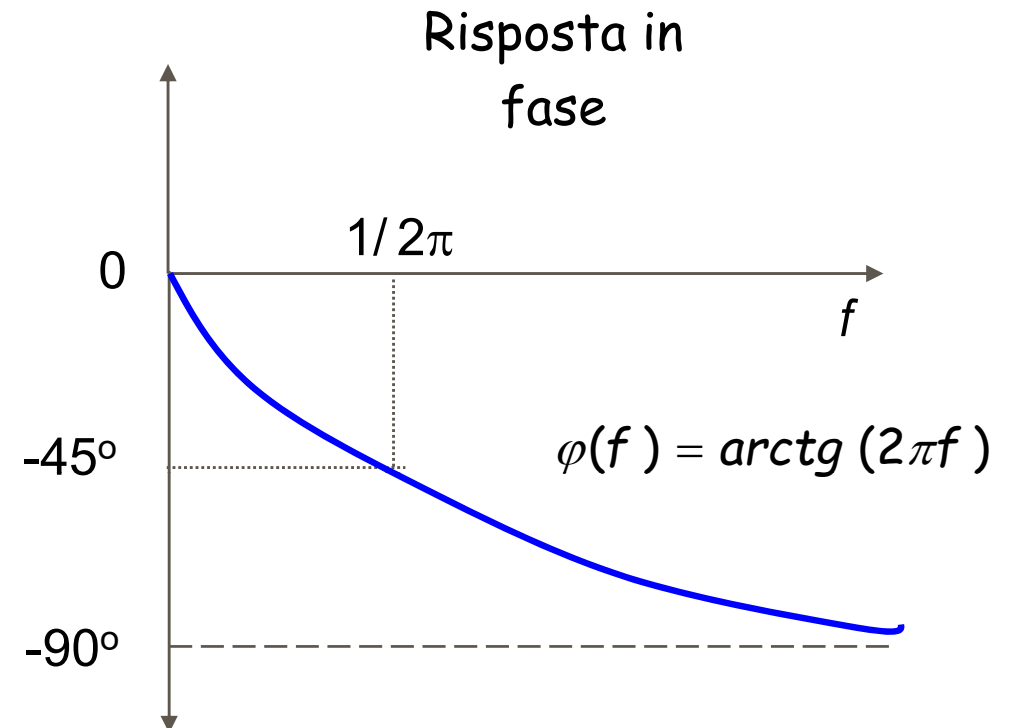
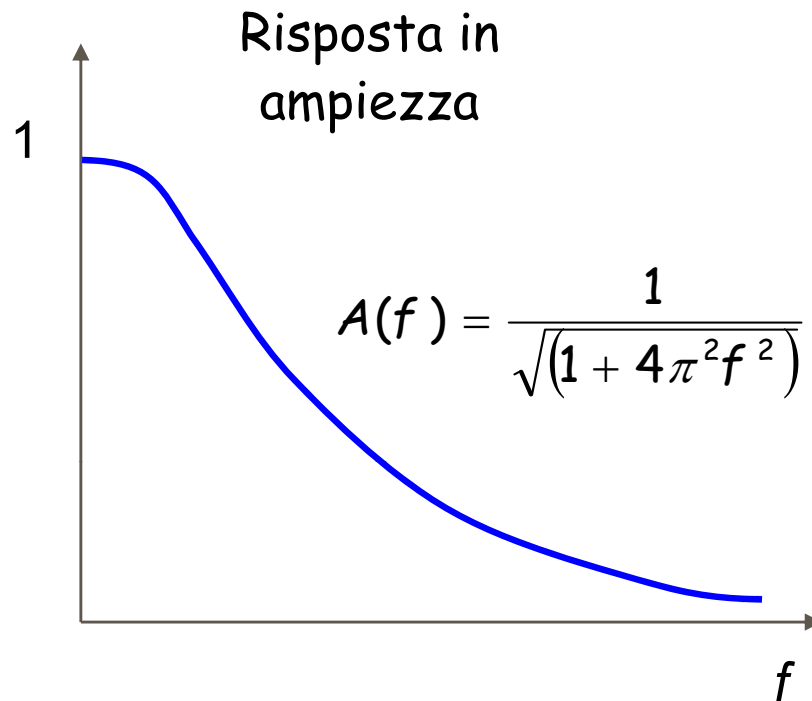
$$y(t) = A_{in} \cos(2\pi f t - 2\pi f \tau) = A_{in} \cos(2\pi f(t - \tau)) = x(t - \tau)$$



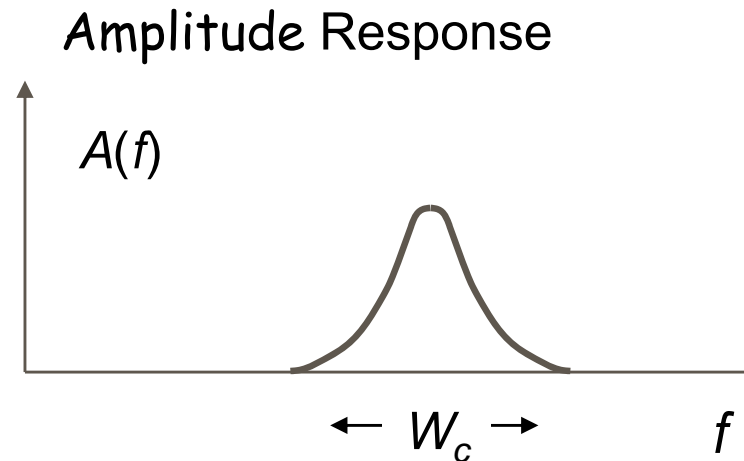
# Filtro passa basso reale

## ■ Filtro passa basso reale

- le frequenze sono attenuate in modo diverso e subiscono ritardi diversi

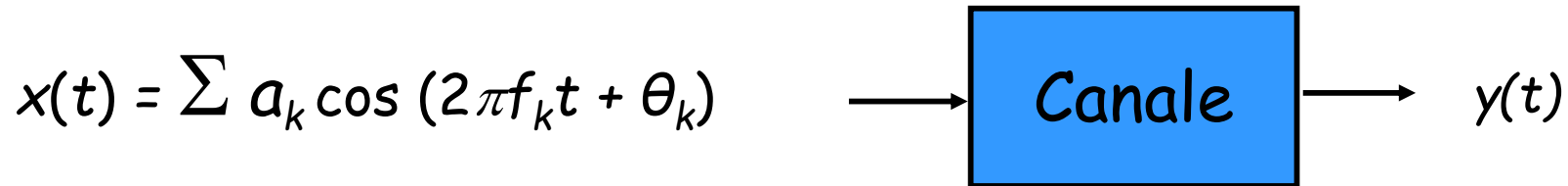


# Canale passabanda



- Alcuni canali di comunicazione si comportano come un filtro passa-banda
  - bloccano le basse e le alte frequenze
- *La larghezza di banda è l'ampiezza dell'intervallo di frequenze per cui il segnale in uscita ha una potenza non trascurabile*

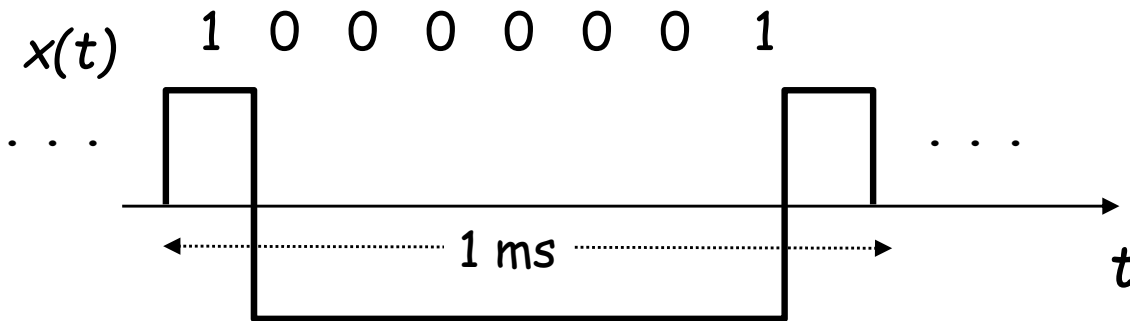
# Distorsione



- **Il canale introduce sul segnale in ingresso  $x(t)$  due effetti**
  - Se la risposta in frequenza non è "piatta", le componenti di frequenza del segnale d'uscita  $y(t)$  avranno ampiezza diversa rispetto a quelle del segnale d'ingresso  $x(t)$
  - Se la risposta in fase non è "piatta", le componenti di frequenza del segnale d'ingresso  $x(t)$  subiranno ritardi diversi

$$y(t) = \sum A(f_k) a_k \cos [2\pi f_k t + \theta_k + \Phi(f_k)]$$

# Esempio: Distorsione di ampiezza (1)



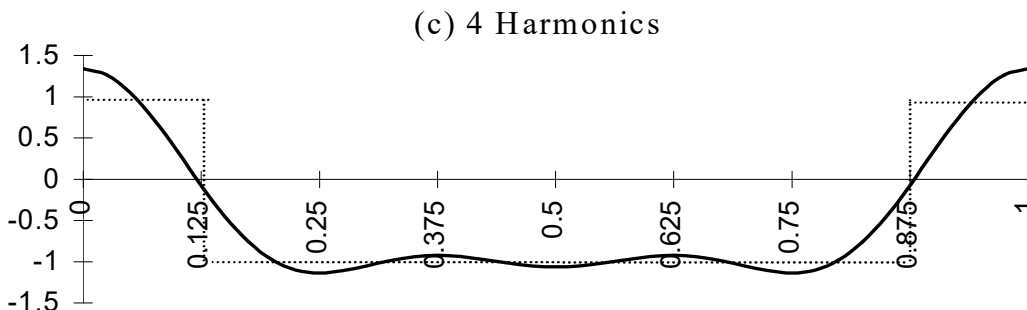
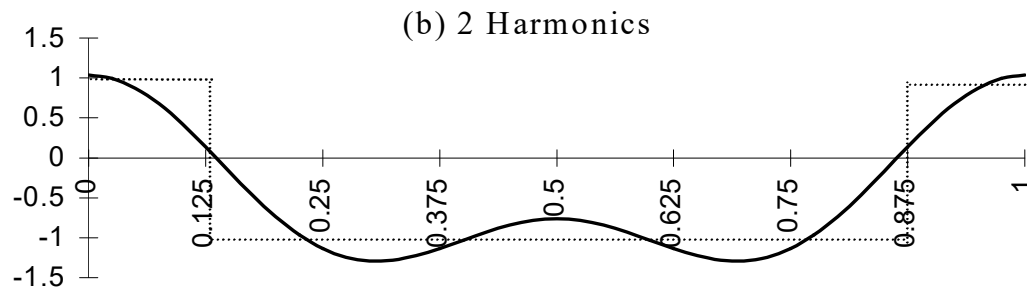
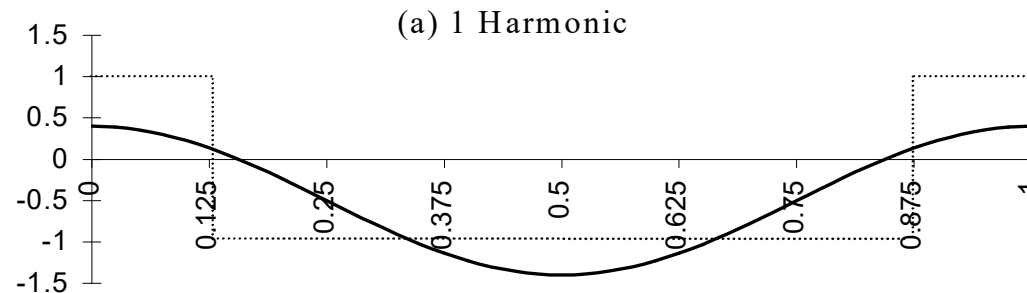
$$x(t) = -0,5 + \frac{4}{\pi} \operatorname{sen} \left( \frac{\pi}{4} \right) \cos(2\pi 1000t) +$$

$$+ \frac{4}{\pi} \operatorname{sen} \left( \frac{2\pi}{4} \right) \cos(2\pi 2000t) +$$

$$+ \frac{4}{\pi} \operatorname{sen} \left( \frac{3\pi}{4} \right) \cos(2\pi 3000t) + \dots$$

- Sia  $x(t)$  il segnale in ingresso ad un canale che si comporta come un filtro passa basso ideale
  - ritardo nullo
  - $W_c = 1.5 \text{ kHz}$ ,  $2.5 \text{ kHz}$ , o  $4.5 \text{ kHz}$
- Se  $W_c = 1.5 \text{ kHz}$  passano solo i primi due termini
- Se  $W_c = 2.5 \text{ kHz}$  passano solo i primi tre termini
- $W_c = 4.5 \text{ kHz}$  passano solo i primi cinque termini

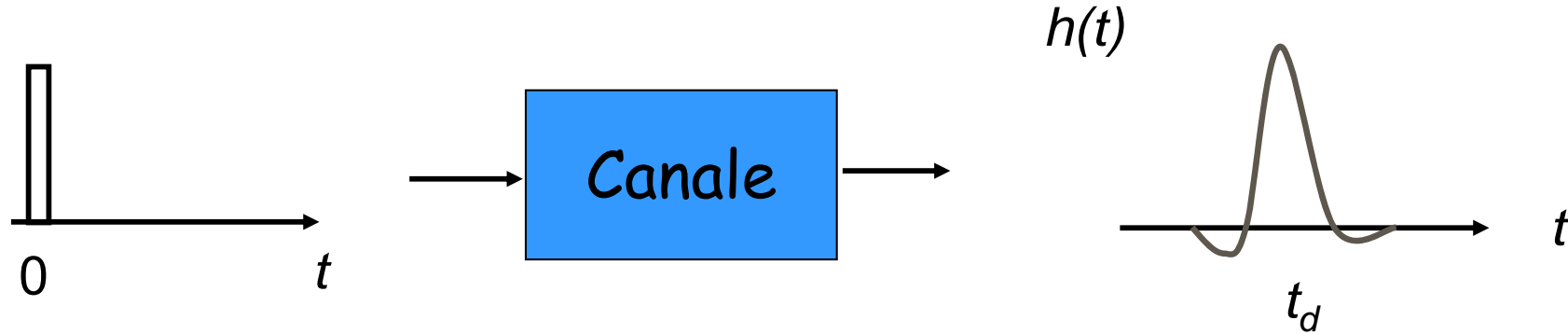
# Esempio: Distorsione di ampiezza (2)



- Tanto maggiore è la banda del canale, tanto minore sarà la distorsione introdotta dal canale sul segnale di ingresso



# Caratterizzazione nel dominio del tempo



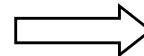
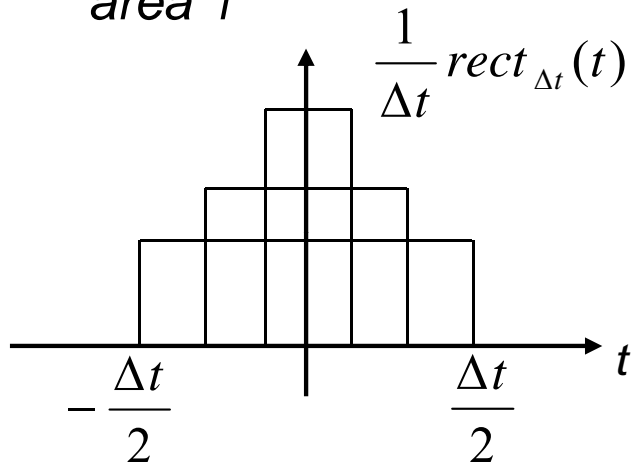
- La caratterizzazione di un canale nel dominio del tempo richiede la conoscenza della **risposta impulsiva  $h(t)$** 
  - Si applica in ingresso al canale un impulso di durata molto breve si osserva il segnale in uscita
  - tipicamente  $h(t)$  è una copia ritardata e distorta dell'impulso in ingresso
- La larghezza della risposta impulsiva fornisce un'indicazione di quanto velocemente l'uscita segue l'ingresso e quindi di quanto velocemente possono essere trasmessi gli impulsi in ingresso

# L'impulso matematico

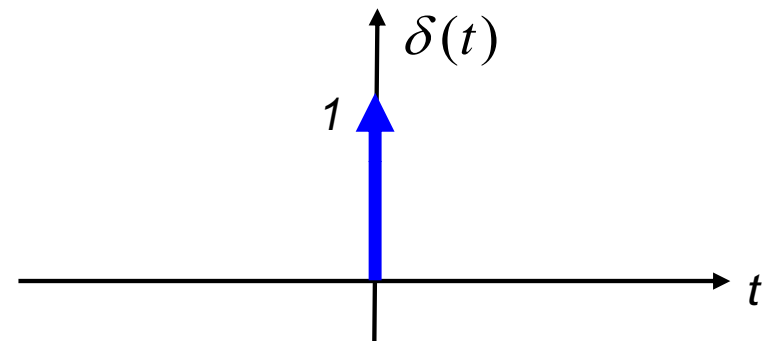
- Rappresenta un segnale di durata brevissima (al limite, zero) e di ampiezza elevatissima (al limite, infinita) il cui integrale è unitario

$$\delta(t) = \lim_{\Delta t \rightarrow 0} \frac{1}{\Delta t} \text{rect}_{\Delta t}(t)$$

area 1



$$\delta(t) = \begin{cases} +\infty & t = 0 \\ 0 & t \neq 0 \end{cases}$$



# Impulso matematico

## ■ Proprietà

- l'impulso matematico ha area unitaria

$$\int_{-\infty}^{+\infty} \delta(t) dt = 1$$

$$\int_{t_0 - \varepsilon}^{t_0 + \varepsilon} \delta(t - t_0) dt = 1, \quad \text{per ogni } \varepsilon > 0$$

- proprietà di campionamento dell'impulso matematico

$$\int_{-\infty}^{+\infty} x(t) \delta(t - t_0) dt = x(t_0)$$

# Risposta impulsiva di un sistema lineare



- La risposta impulsiva  $h(t)$  di un sistema lineare e permanente (filtro) è definita come l'uscita  $y(t)$  del sistema quando all'ingresso è applicato l'impulso unitario  $x(t)=\delta(t)$

- Proprietà elementari di  $h(t)$

- permanenza

$$x(t) = \delta(t - t_0) \rightarrow y(t) = h(t - t_0)$$

- linearità

$$x(t) = a\delta(t_0) + b\delta(t_0) \rightarrow y(t) = ah(t) + bh(t)$$

# Convoluzione



- Se un filtro è LP con risposta impulsiva  $h(t)$ , allora l'uscita  $y(t)$  corrispondente ad un generico segnale di ingresso  $x(t)$  è pari a

$$y(t) = \int_{\tau=-\infty}^{\tau=+\infty} x(\tau)h(t-\tau)d\tau = x(t) * h(t), \quad -\infty < t < +\infty$$

- L'integrale precedente è detto **integrale di convoluzione** tra l'ingresso  $x(t)$  e la risposta impulsiva  $h(t)$  del filtro

# Convoluzione

- L'operazione di convoluzione è **commutativa**

$$x(t) * h(t) = h(t) * x(t)$$

- L'operazione di convoluzione è **associativa**

$$[x(t) * h(t)] * z(t) = x(t) * [h(t) * z(t)]$$

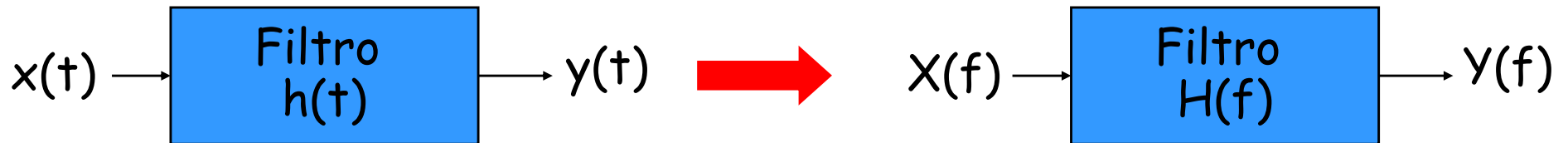
- L'operazione di convoluzione è **distributiva** rispetto alla somma

$$[x(t) + z(t)] * h(t) = [x(t) * h(t)] + [h(t) * z(t)]$$

- La convoluzione di  $x(t)$  con  $\delta(t-t_0)$  trasla  $x(t)$  di  $t_0$

$$x(t) * \delta(t - t_0) = x(t - t_0)$$

# Risposta in frequenza di un filtro



- La trasformata di Fourier della convoluzione è uguale al prodotto delle trasformate

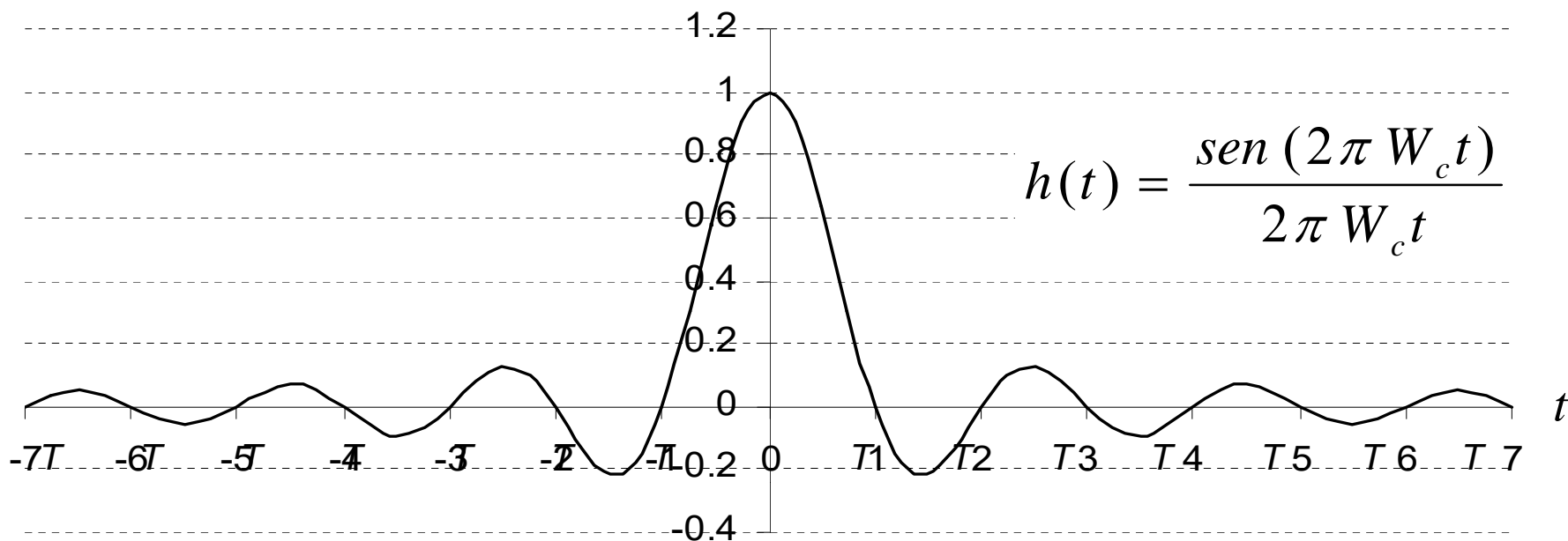
$$y(t) = x(t) * h(t) \quad \longrightarrow \quad Y(f) = X(f)H(f)$$

- dove  $H(f) = \text{FT}\{h(t)\}$

- $H(f)$  è detta **risposta in frequenza** del filtro o **funzione di trasferimento** del filtro

# Risposta impulsiva di un filtro ideale

■ Per canali ideali passa basso di larghezza di banda  $W_c$ , la risposta impulsiva è rappresentata dalla **funzione impulso di Nyquist**  $h(t)=s(t - \tau)$ , dove  $T = 1/2 W_c$ , e



■  $s(t)$  vale zero in  $t = kT$ ,  $k = \pm 1, \pm 2, \dots$

■ Gli impulsi possono essere inviati ogni  $T$  secondi senza interferenza (si sovrappongono in corrispondenza degli zeri)



# Trasmissione in banda base

Sia  $p(t)$  il segnale ricevuto dal ricevitore in risposta alla trasmissione di un singolo impulso

sia  $r(t)$  il segnale che viene ricevuto a seguito della trasmissione di una sequenza di impulsi

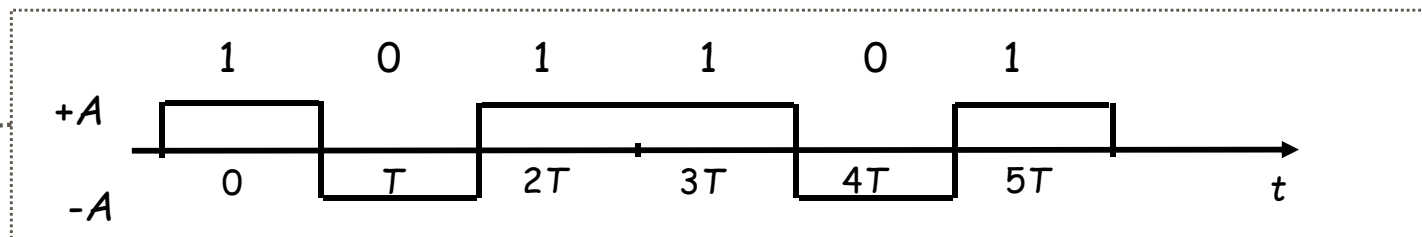
In generale se si campiona il segnale  $r(t)$  negli istanti  $t=KT$  il valore del campione è alterato dalla presenza di Interferenza Intersimbolica (ISI); ad esempio per  $t=0$

Se  $p(t)=s(t)$ , quindi  $p(t)$  sono impulsi di Nyquist, il segnale  $r(t)$  ha ISI nulla negli istanti  $t=KT$

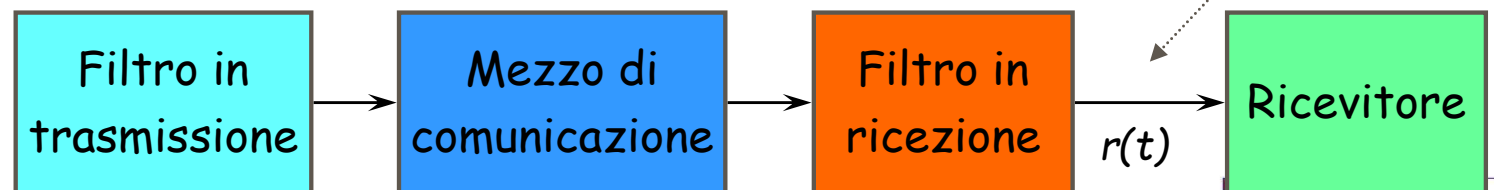
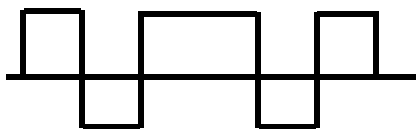
Segnale PAM (Pulse Amplitude Modulation)

$$r(t) = \sum_k A_k p(t - kT)$$

$$r(0) = A_0 p(0) + \sum_{k \neq 0} A_k p(-kT)$$

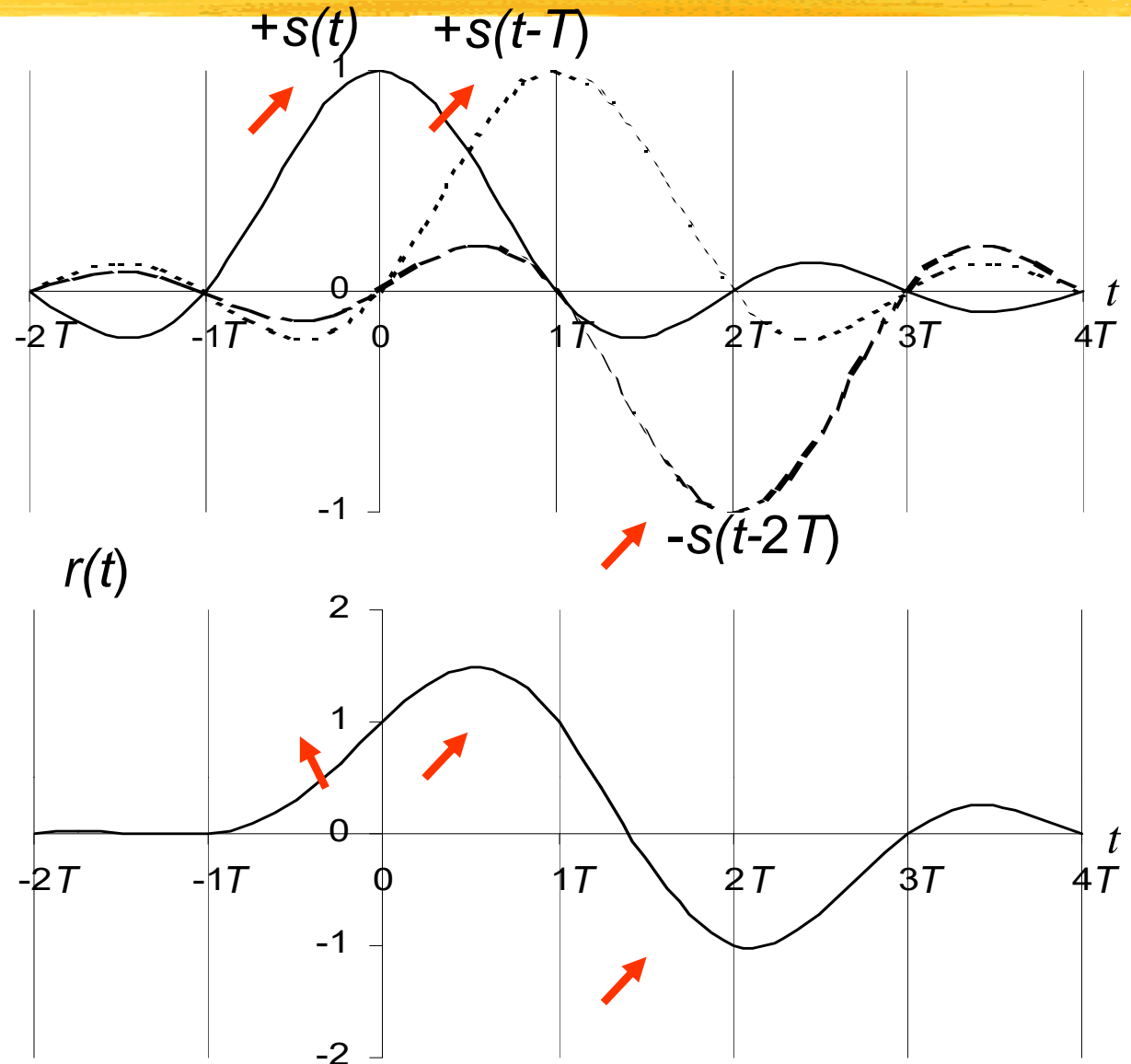


Segnale ricevuto



# Esempio

- Tre impulsi di Nyquist sovrapposti
  - $s(t), s(t-T); -s(t-2T)$
- Forma d'onda complessiva
  - $r(t) = s(t) + s(t-T) - s(t-2T)$
- $r(t)$  campionato in corrispondenza degli istanti  $t=KT$ 
  - $r(0) = s(0) + s(-T) - s(-2T) = +1$
  - $r(T) = s(T) + s(0) - s(-T) = +1$
  - $r(2T) = s(2T) + s(T) - s(0) = -1$
- Interferenza intersimbolica (ISI) nulla agli istanti di campionamento  $t=KT$



# Trasmissione in banda base

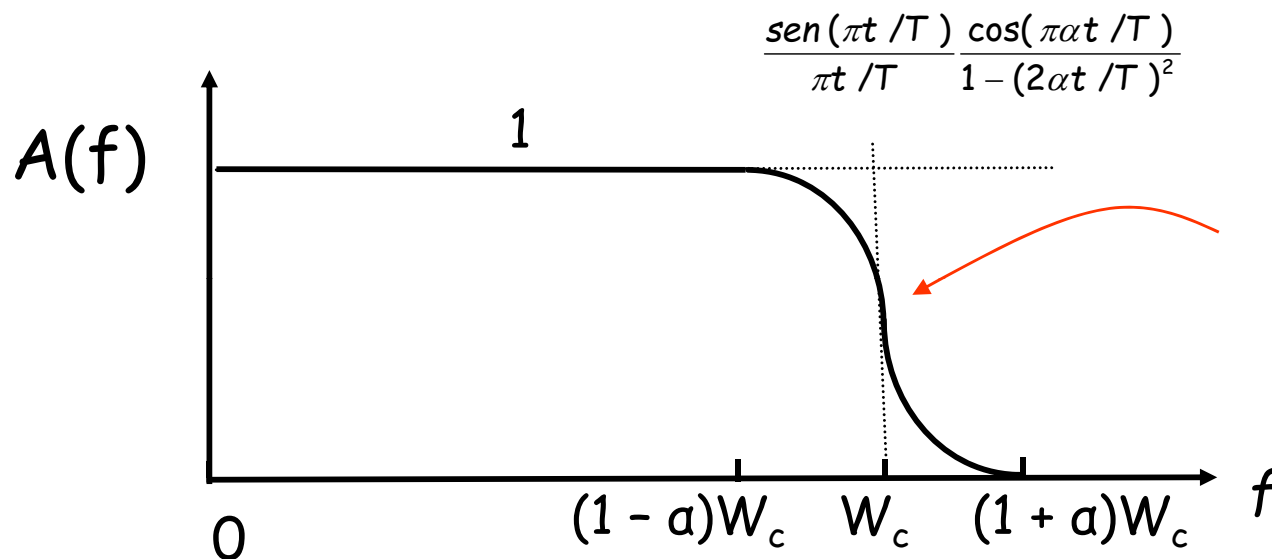
- Se il canale si comporta come un filtro passa basso ideale con larghezza di banda  $W_c$ , il massimo rate di trasmissione di una sequenza di impulsi senza ISI è uguale a  $2W_c$  (Nyquist Signalling Rate)

$$r_{\max} = 2W_c$$

- Si noti che  $s(t)$  è un esempio della classe degli impulsi di Nyquist con ISI nulla
  - L'ampiezza dei lobi laterali di  $s(t)$  può causare errori anche notevoli se si commettono errori anche piccoli negli istanti di campionamento del segnale
  - Richiede una **sincronizzazione** molto accurata

# Trasmissione in banda base

- La funzione **coseno rialzato (raised cosine)** è un ulteriore esempio di funzione a zero ISI
  - Richiede una banda leggermente superiore a  $W_c$
  - I lobi laterali decadono come  $1/t^3$  e quindi è più robusta ad errori di temporizzazione (**sincronizzazione meno accurata**)

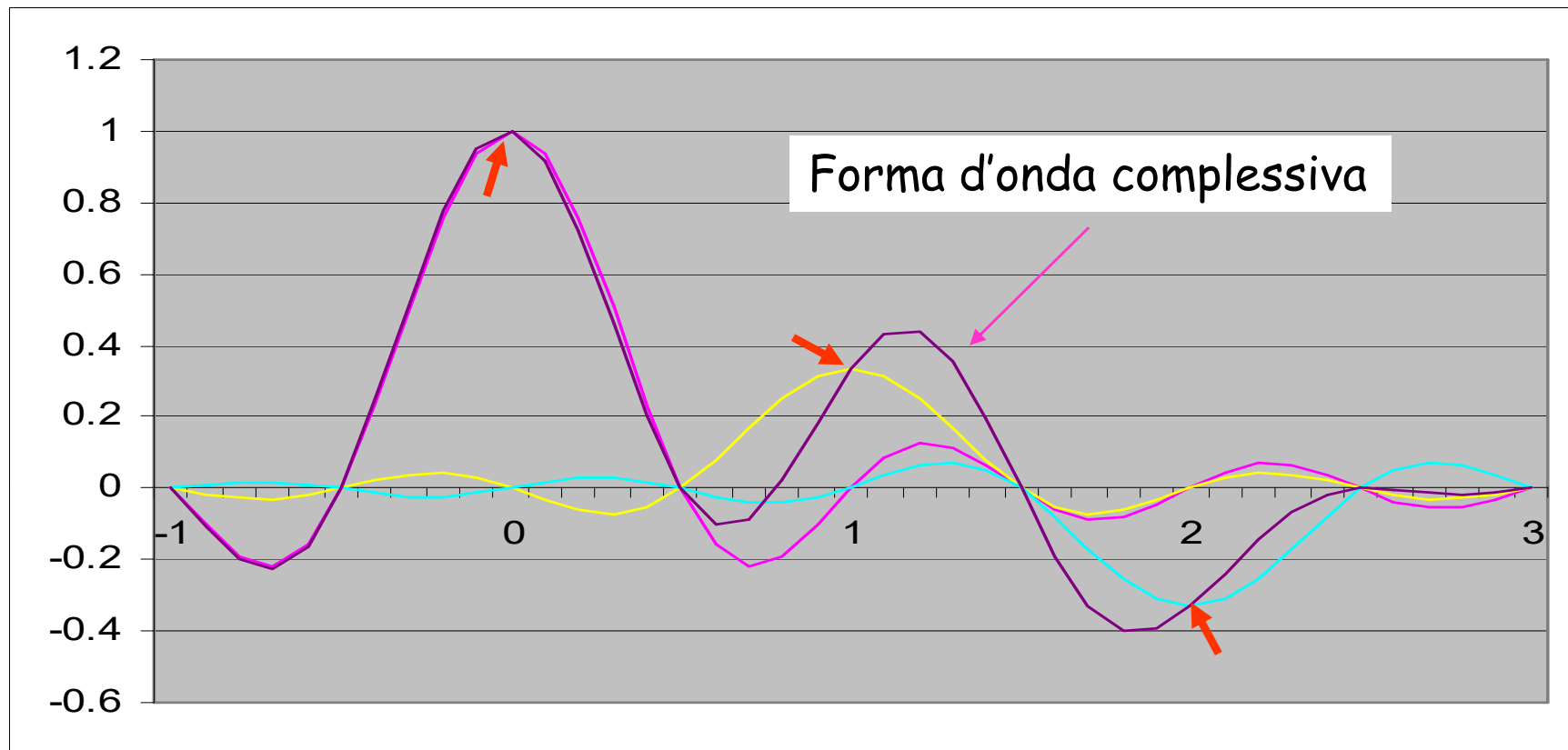


# Trasmissione multilivello

- Il criterio di Nyquist impone che il massimo rate in trasmissione con  $ISI=0$  sia
  - $2W_c$  impulsi al secondo
  - $2W_c$  impulsi/ $W_c$  Hz = 2 impulsi/Hz
- Se si usano due livelli di segnale ogni impulso trasporta 1 bit informativo
  - Bit rate =  $2W_c$  bit/s
- Con  $M = 2^m$  livelli, ogni impulsi trasporta  $m$  bit
  - Bit rate =  $2W_c$  impulsi/s \*  $m$  bit/impulso =  $2W_c m$  bit/s
- Il bit rate può essere aumentato incrementando il numero di livelli, tuttavia ...
- Il segnale  $r(t)$  include il rumore additivo che limita il numero di livelli che possono essere usati

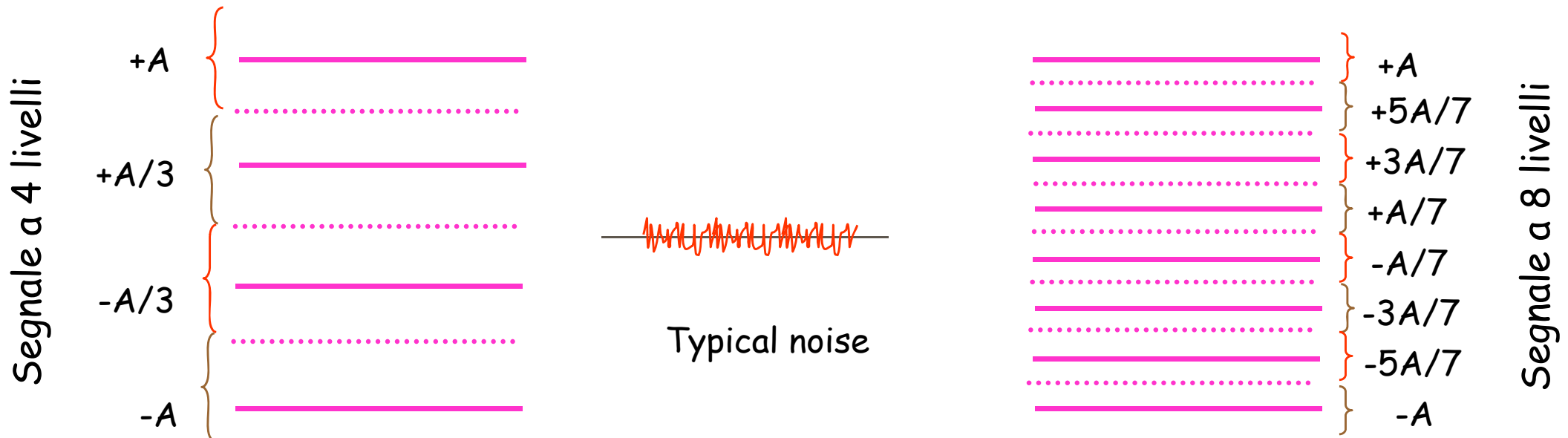
# Esempio di trasmissione multilivello

- Quattro livelli  $\{-1, -1/3, 1/3, +1\}$  per  $\{00,01,10,11\}$
- Forme d'onda per 11,10,01 con ampiezze  $+1, +1/3, -1/3$
- Zero ISI negli istanti di campionamento ( $t=KT$ )



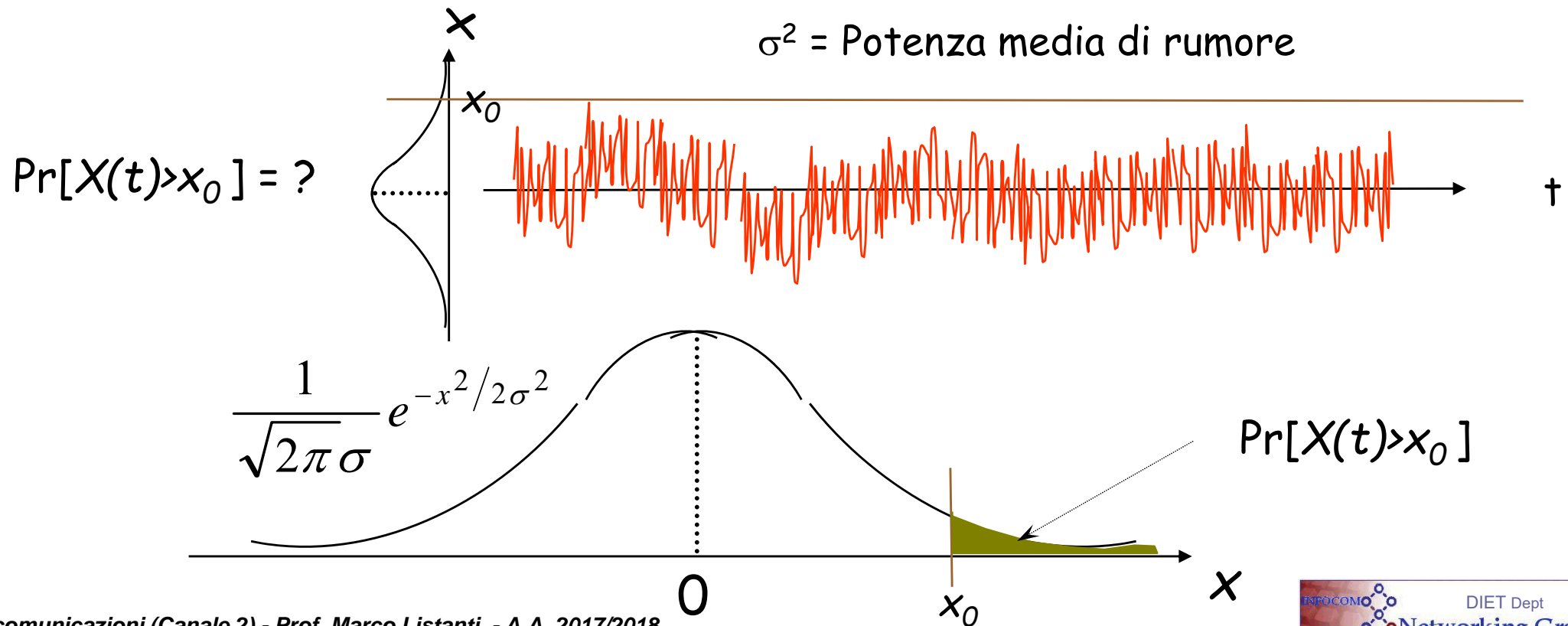
# Effetto del rumore

- Il ricevitore prende le decisioni in base al segnale che è la somma dell'impulso trasmesso + rumore
- Il tasso di errore dipende dal valore relativo dell'ampiezza del rumore rispetto alla spaziatura tra i livelli
- Grandi valori di rumore possono comportare decisioni errate
  - Nell'esempio il rumore ha influenza maggiore sul segnale a 8 livelli piuttosto che su quello a 4 livelli



# Caratterizzazione del rumore

- Il **rumore termico** è inevitabile
- Il rumore può essere caratterizzato mediante la densità di probabilità dell'ampiezza dei campioni
- La distribuzione del rumore è Gaussiana





# Probabilità di errore

- Un errore accade se il valore di rumore supera un determinato valore di ampiezza
- Si osservi che la Prob. di avere grandi valori di rumore decade rapidamente con la distribuzione Gaussiana
- In una trasmissione a  $M$  livelli di un segnale di ampiezza  $[-A;A]$ , la separazione  $\delta$  tra livelli adiacenti è uguale a

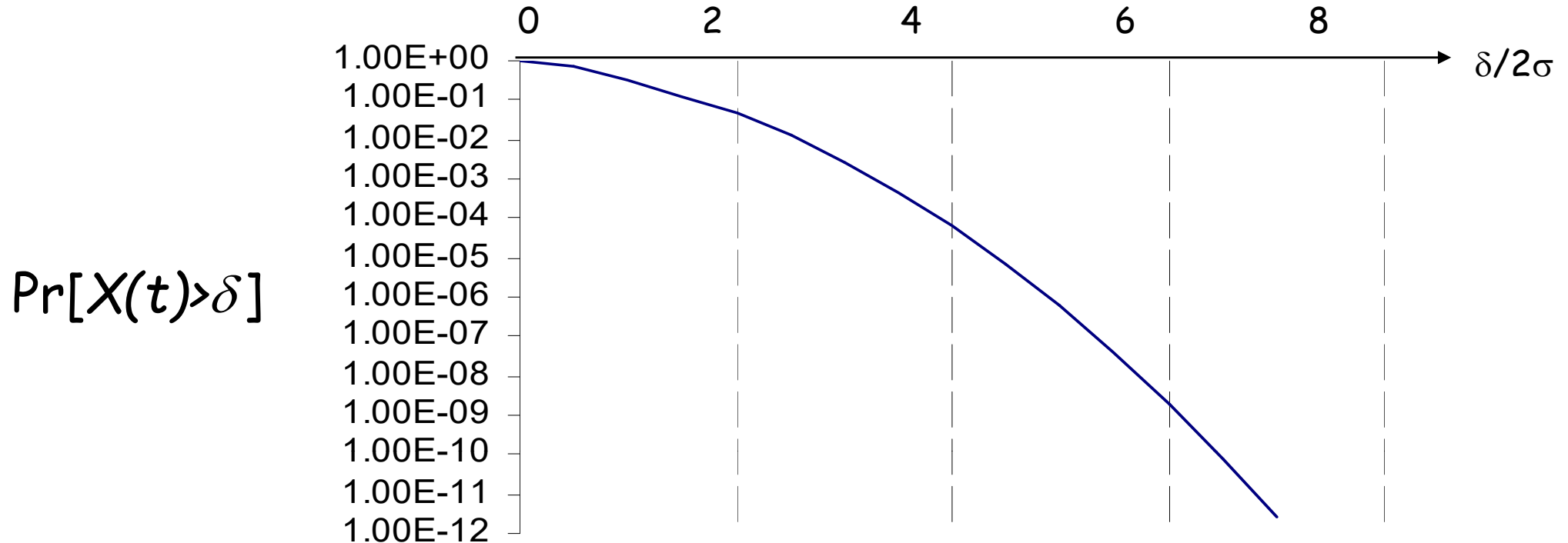
$$\delta = 2A/(M-1)$$

- La probabilità d'errore ( $P_e$ ) è data dalla probabilità che il rumore superi il valore  $\delta/2$  o sia inferiore a  $-\delta/2$

$$P_e = \int_{-\infty}^{-\delta/2} \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma} e^{-x^2/2\sigma^2} dx + \int_{\delta/2}^{\infty} \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma} e^{-x^2/2\sigma^2} dx = 2 \int_{\delta/2\sigma}^{\infty} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-x^2/2} dx = 2Q\left(\frac{\delta}{2\sigma}\right)$$

# Probabilità di errore

■ Tabulando la funzione precedente si ha



# Capacità limite di Shannon

- Dato un canale con banda  $W$  e rumore Gaussiano e fissato un valore di  $S/N$ , il massimo rate di trasmissione raggiungibile per cui è ottenibile un BER arbitrariamente piccolo è dato da

$$C = W \log_2 ( 1 + S/N ) \text{ bit/s}$$

- Si ottiene un BER arbitrariamente piccolo mediante un'opportuna **Codifica di Linea**

# Esempio

- Si consideri un canale con banda  $W=3$  kHz e si utilizzi una trasmissione a 8 livelli. Si confronti il bit rate ( $R$ ) ottenibile con la capacità limite di Shannon a  $SNR=20$  dB

$$R = 2 \cdot 3000 \text{ impulsi/sec} \cdot 3 \text{ bit/impulso} = 18 \text{ kbit/s}$$

- 20 dB SNR significa  $10 \log_{10} S/N = 20$ , quindi  $S/N = 100$
- La capacità limite di Shannon è quindi

$$C = 3000 \log_2 (1+100) = 19,963 \text{ bits/second}$$