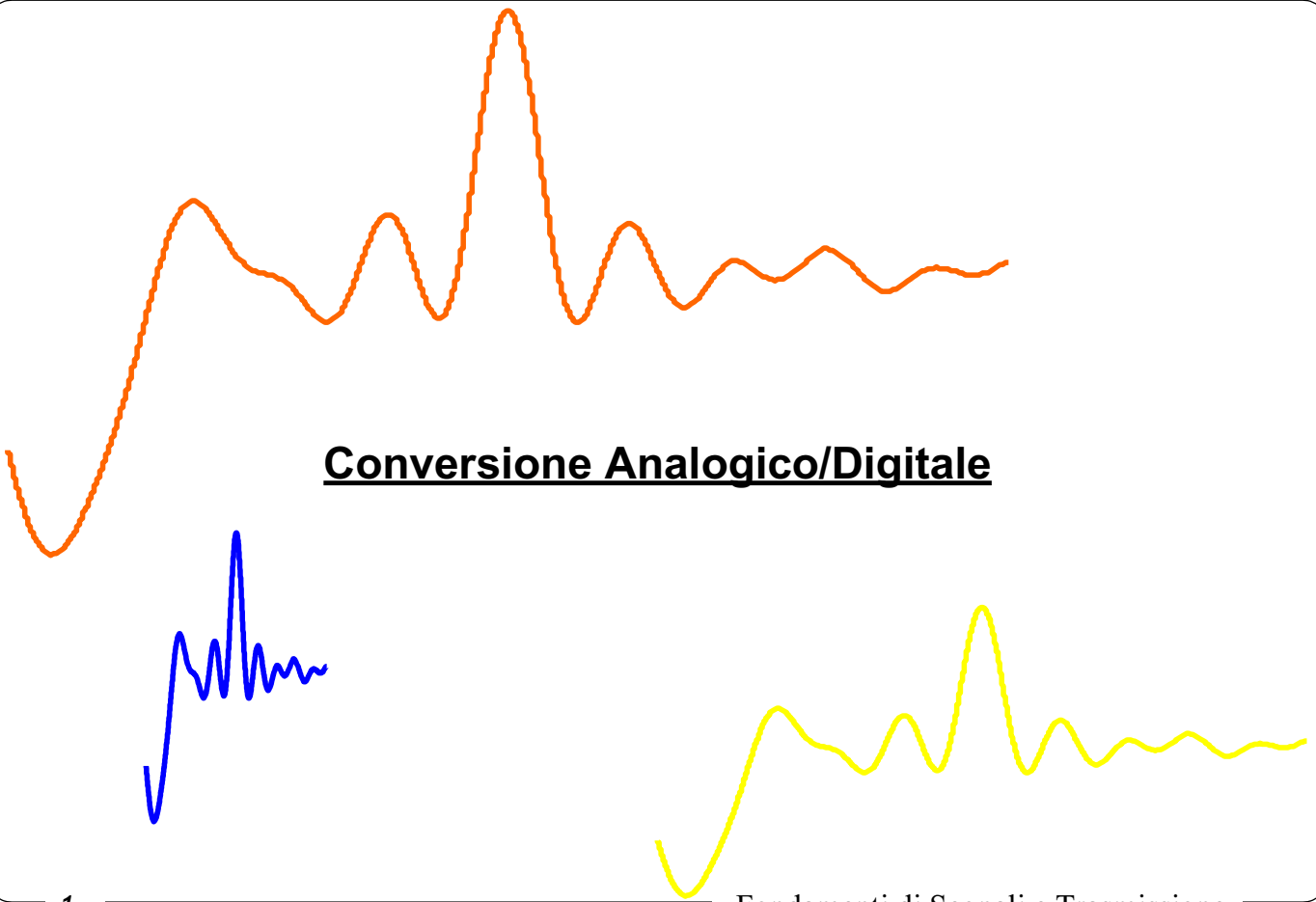


Conversione Analogico/Digitale



1

Fondamenti di Segnali e Trasmissione

Conversione analogico/digitale (A/D)

Per rappresentare numericamente un segnale **continuo** nel **tempo** e nelle **ampiezze** è necessario:

- **Campionare il segnale nel tempo.**
- **Quantizzare le ampiezze dei campioni** (rappresentare l'ampiezza di ogni campione utilizzando un numero finito di valori detti livelli di quantizzazione).
- **Codificare i valori quantizzati dei campioni** (associare ad ogni livello un numero finito di cifre; solitamente si usano cifre binarie, cioè 'bit').

Questo processo di conversione A/D, che trasforma il segnale originario in una sequenza di bit {0,1}, e' noto come tecnica 'PCM' (Pulse Code Modulation o Modulazione impulsiva codificata).

2

Fondamenti di Segnali e Trasmissione

Schema a blocchi del convertitore A/D

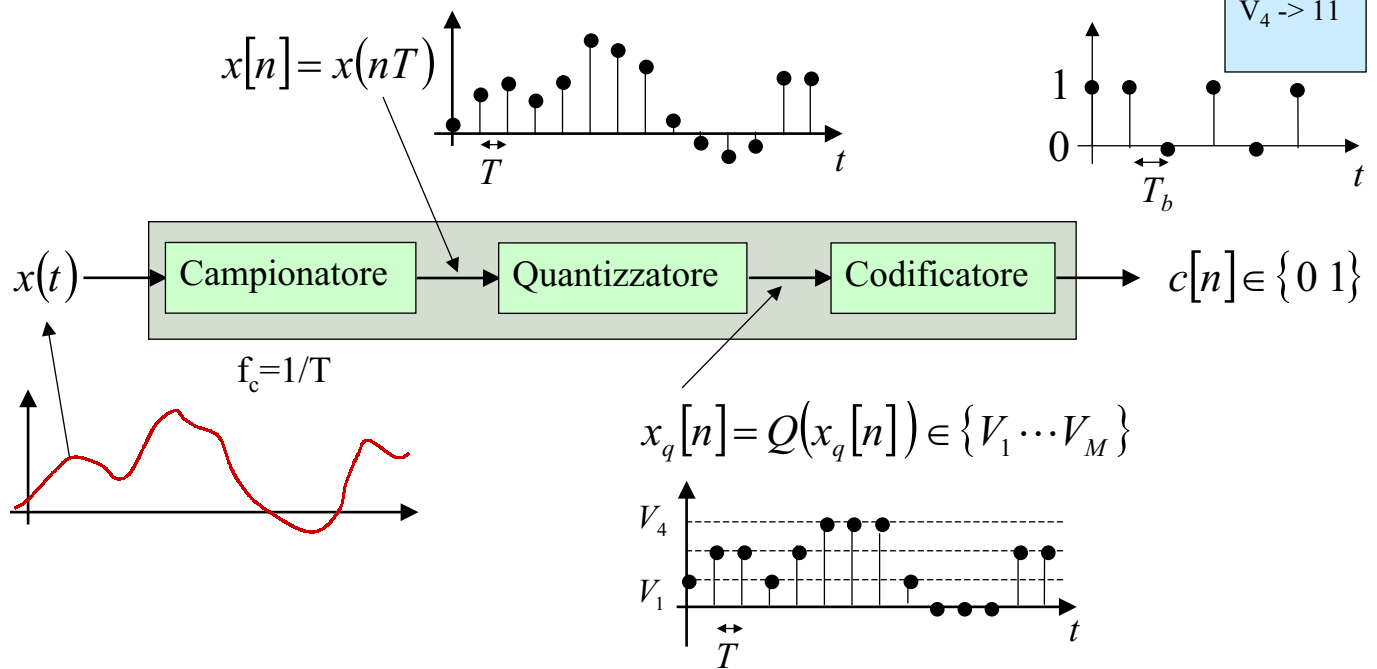
$$M=4=2^2$$

$$V_1 \rightarrow 00$$

$$V_2 \rightarrow 01$$

$$V_3 \rightarrow 10$$

$$V_4 \rightarrow 11$$



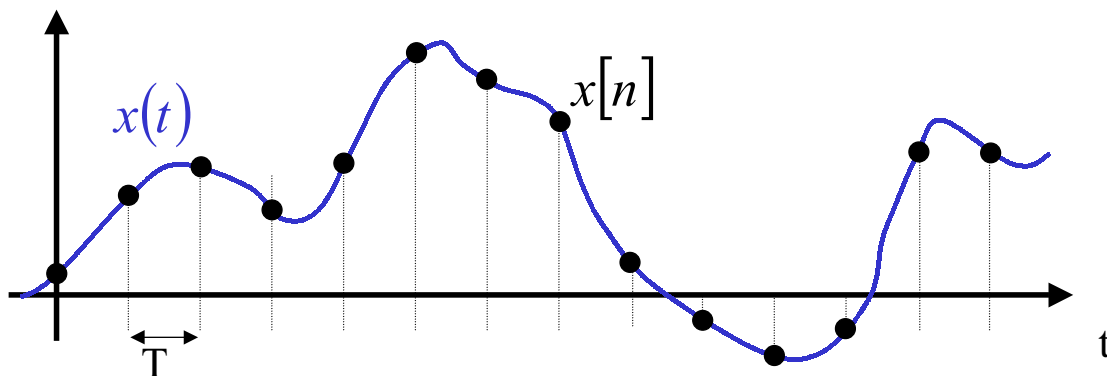
3

Fondamenti di Segnali e Trasmissione

Campionamento

Per rappresentare in forma numerica il segnale tempo-continuo $x(t)$ si esegue anzitutto il campionamento di $x(t)$ a intervalli T .

L'intervallo di campionamento è scelto in modo da rispettare la condizione di Nyquist, per consentire la ricostruzione del segnale tempo-continuo $x(t)$ a partire dai campioni $x(nT)$.



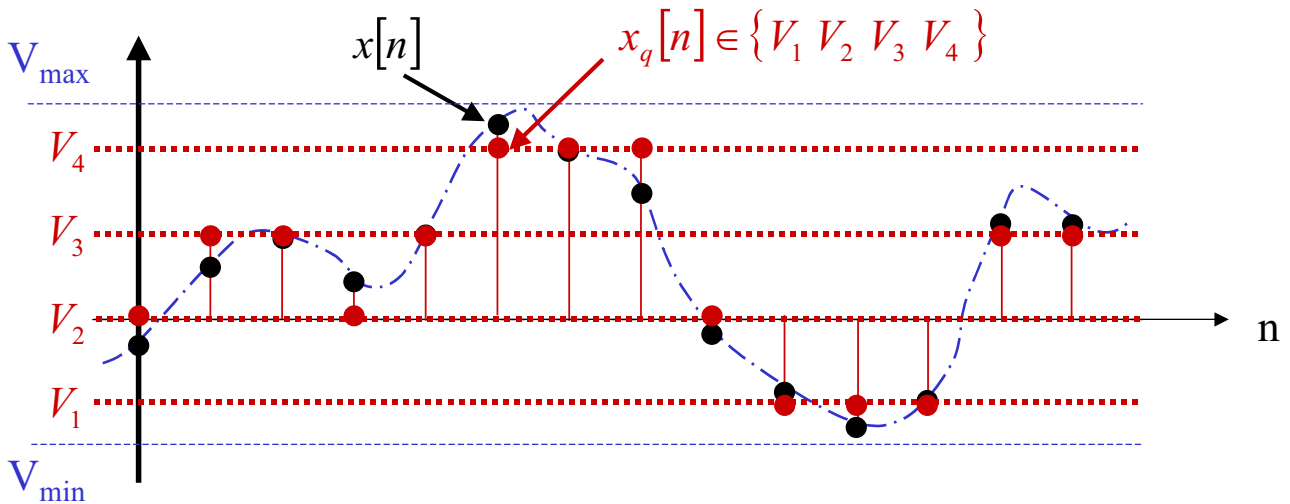
4

Fondamenti di Segnali e Trasmissione

Quantizzazione (1)

Ciascun campione $x[n]=x(nT)$ e' un **numero reale** che puo' assumere con **continuita'** qualsiasi valore compreso in un certo intervallo di ampiezze $[V_{\min}, V_{\max}]$.

Per rappresentare il segnale in forma numerica si **approssima** il numero reale continuo $x[n]$ con un **numero finito (M)** di livelli compresi nell'intervallo di ampiezze. Questa operazione e' detta **QUANTIZZAZIONE**.

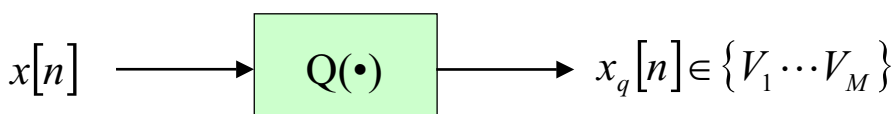


5

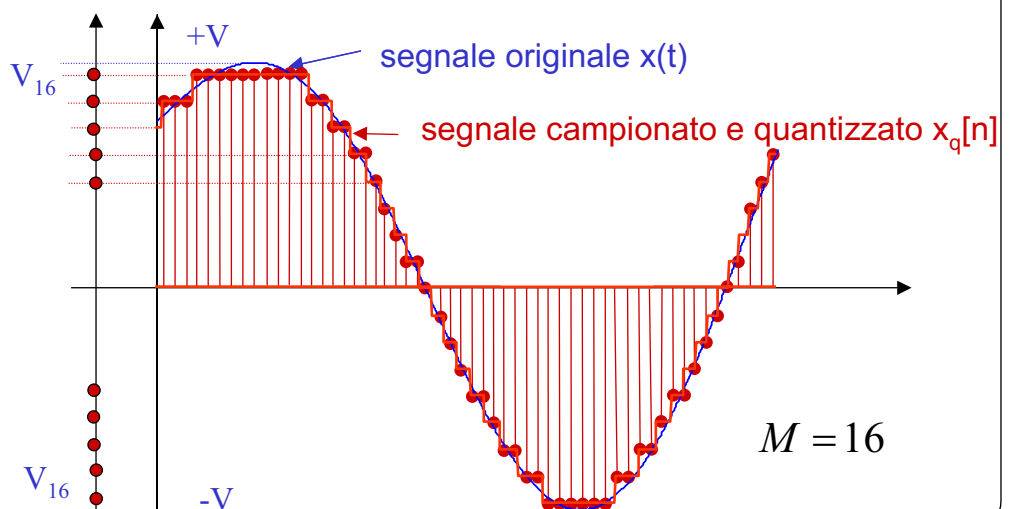
Fondamenti di Segnali e Trasmissione

Quantizzazione (2)

Il quantizzatore e' dunque un **sistema non lineare** che riceve in ingresso il numero reale continuo $x[n]$ e restituisce in uscita il valore piu' vicino a $x[n]$ fra gli M possibili livelli di quantizzazione V_1, \dots, V_M :



Supponiamo che il segnale $x(t)$ assuma valori in $[-V, +V]$.

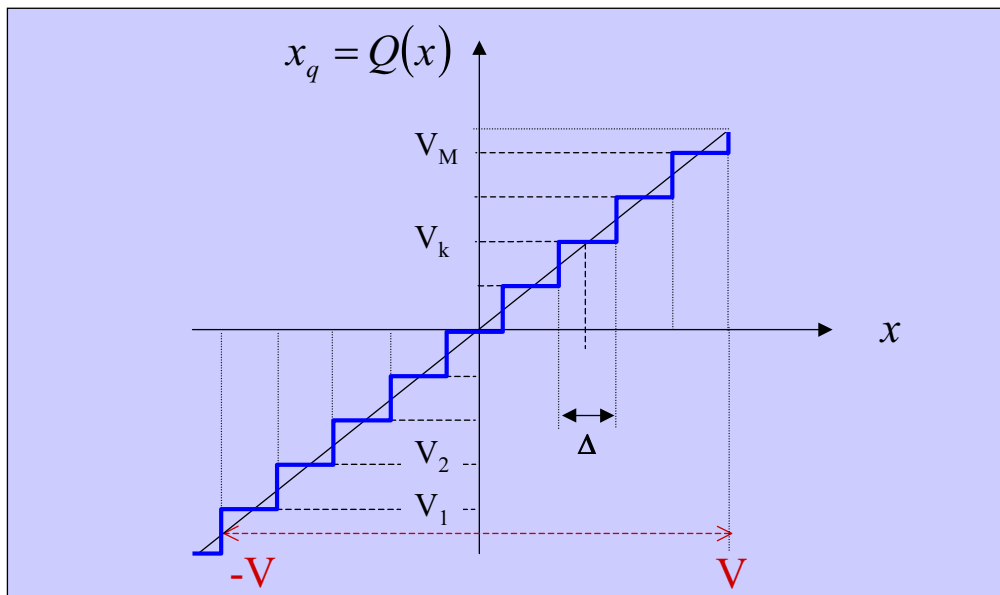


6

Fondamenti di Segnali e Trasmissione

Caratteristica ingresso-uscita

La caratteristica ingresso-uscita $Q(\bullet)$ del quantizzatore e' una **scalinata a M livelli**



Nel caso di livelli di quantizzazione equidistanti (**quantizzazione uniforme**) l'intervallo di quantizzazione e' $\Delta = 2V/M$.

7

Fondamenti di Segnali e Trasmissione

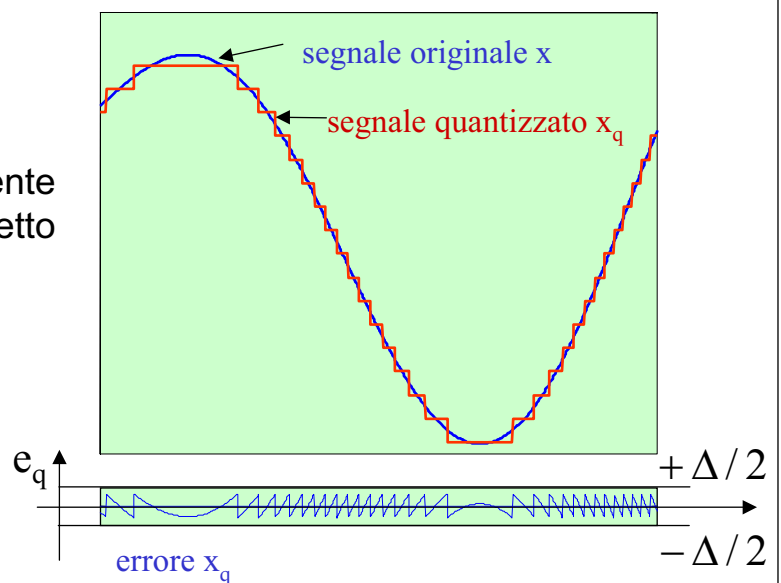
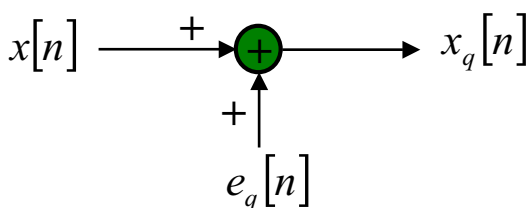
Quantizzatore come sorgente di "rumore"

La quantizzazione introduce un errore

$$e_q[n] = x_q[n] - x[n]$$

che puo' essere equivalentemente visto come un disturbo additivo (detto **rumore di quantizzazione**).

Modello equivalente:



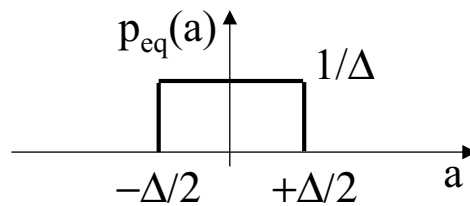
Per M grande gli errori di quantizzazione $e_q[n]$ tendono a diventare **variabili casuali incorrelate tra loro e indipendenti da $x[n]$** .

8

Fondamenti di Segnali e Trasmissione

Potenza del rumore di quantizzazione

Se il segnale $x[n]$ ha una distribuzione delle ampiezze circa uniforme, l'errore di quantizzazione $e_q[n]$ può ritenersi uniformemente distribuito tra $-\Delta/2$ e $+\Delta/2$.



L'errore di quantizzazione può quindi essere visto come **un processo casuale stazionario bianco a valore medio nullo e varianza (o potenza) uguale a:**

$$P_{eq} = \sigma_{eq}^2 = \frac{\Delta^2}{12} = \left(\frac{2V}{M}\right)^2 / 12 = \frac{V^2}{3M^2}$$

Codifica binaria dei campioni quantizzati

I livelli di quantizzazione di un segnale numerico vengono normalmente rappresentati in forma binaria (**codifica binaria**).

Con K cifre binarie (bit) si possono rappresentare $M = 2^K$ livelli di quantizzazione. Ad ogni livello si associa un **codice** di K bit.

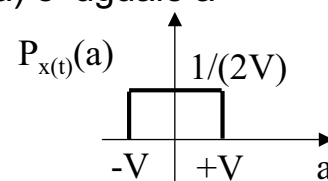
Ad esempio, se $K = 3$, otteniamo $M = 8$ livelli di quantizzazione codificabili (in vario modo) con **3** bit:

		Codifica naturale	Codifica Gray	Codifica "complemento 2"
v_8	—	111	100	011
v_7	—	110	101	010
v_6	—	101	111	001
v_5	—	100	110	000
v_4	—	011	010	111
v_3	—	010	011	110
v_2	—	001	001	101
v_1	—	000	000	100

Rapporto segnale-rumore di quantizzazione

Assumiamo che il segnale $x(t)$ (e quindi $x[n]$) abbia una distribuzione delle ampiezze uniforme tra $-V$ e $+V$. La sua potenza (varianza) e' uguale a

$$P_s = \frac{(2V)^2}{12} = \frac{V^2}{3}$$



Se si utilizzano K cifre binarie la potenza del rumore di quantizzazione e'

$$P_{eq} = \frac{V^2}{3M^2} = \frac{V^2}{3} \frac{1}{2^{2K}}$$

e il rapporto fra la potenza del segnale e quella del rumore

$$SNR = \frac{P_s}{P_{eq}} = M^2 = 2^{2K}; \quad SNR|_{dB} = 10 \log_{10}(2^{2K}) = 10 \log_{10}(4) \cdot K \approx 6 \cdot K$$

=> Per ogni cifra binaria aggiunta l'SNR aumenta di un fattore 4, cioè 6 dB.

$$Q \text{ a } 8 \text{ bit} \Rightarrow SNR|_{dB} = 48 \text{ dB}; \quad Q \text{ a } 10 \text{ bit} \Rightarrow SNR|_{dB} = 60 \text{ dB}; \quad Q \text{ a } 16 \text{ bit} \Rightarrow SNR|_{dB} = 96 \text{ dB};$$

Bit-rate di un segnale numerico

A valle della codifica binaria il segnale numerico diventa una **sequenza di bit** che si presentano con una certa cadenza (la *bit rate*) misurata in bit al secondo (bit/s).

Se il segnale tempo-continuo viene campionato con frequenza di $f_c = 1/T$ e quantizzato utilizzando M livelli, cioè associando $K = \log_2 M$ bit ad ogni campione, i bit si presentano ogni T_b secondi, con

$$T_b = T / \log_2 M = T / K$$

La bit-rate e' l'inverso di T_b :

$$R_b = 1/T_b = \log_2 M / T = \log_2 M \cdot f_c = K \cdot f_c$$

Ad esempio, per un segnale tempo continuo $x(t)$ con frequenza massima di **3.6KHz** (*segnale telefonico*), il teorema del campionamento ne impone una frequenza di campionamento f_c maggiore di **7.2KHz**. Utilizziamo quindi $f_c = 8KHz$ (**8000 campioni al secondo**). Se quantizziamo il segnale con $M=256$ livelli servono $K=8$ bit.

Il segnale telefonico numerico avra', dunque, una bit rate di:

$$R = 8 \cdot 8000 = 64 \text{ Kbit/sec}$$

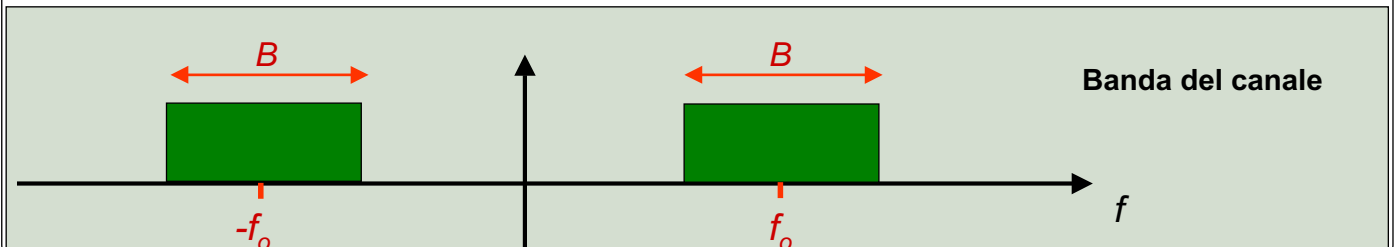
Come si trasmette un segnale numerico

Abbiamo visto che un segnale numerico, a valle della codifica, e' costituito da una **sequenza di bit** che si presentano con una certa cadenza (la *bit rate*):

.....1 0 1 1 0 0 1 1 0 1 0 1 0 0 1 0 1 0 0 1 0 1 0 1 0 1 0 0 0 1 0 1 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 0

A questo punto possiamo dimenticare l'origine della sequenza e che i bit vanno letti a gruppi di K , a partire da una certa posizione, per risalire ai campioni del segnale quantizzato $x_q(nT)$.

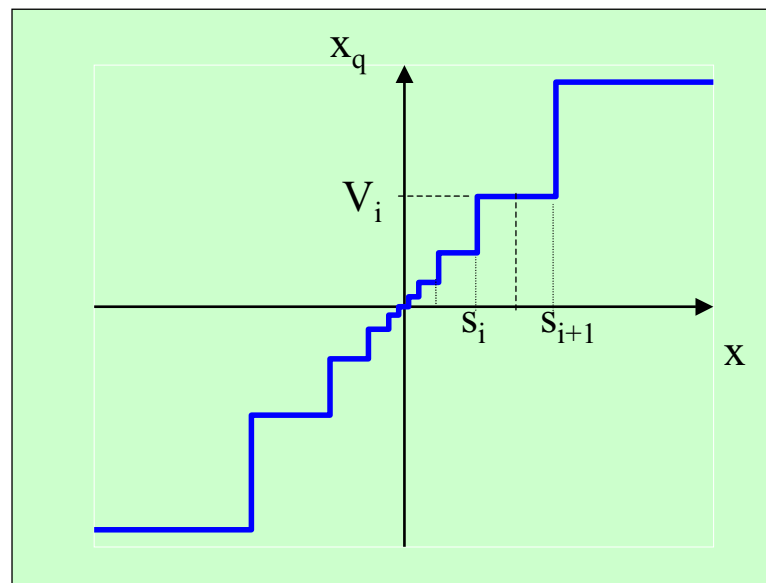
Si deve trasmettere la sequenza, con la sua *cadenza*, attraverso un canale di trasmissione (*satellite, ponte radio, cavo coassiale, fibra ottica ...*) che lascia passare solo segnali $y(t)$ che hanno frequenze comprese nella banda B centrata attorno alla frequenza f_o . Inoltre dovremo trasmettere dei segnali di sincronismo.



13

Fondamenti di Segnali e Trasmissione

Quantizzazione non uniforme

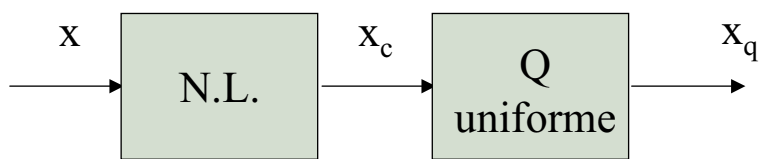


E' utilizzata quando la statistica del segnale in ingresso non è uniforme

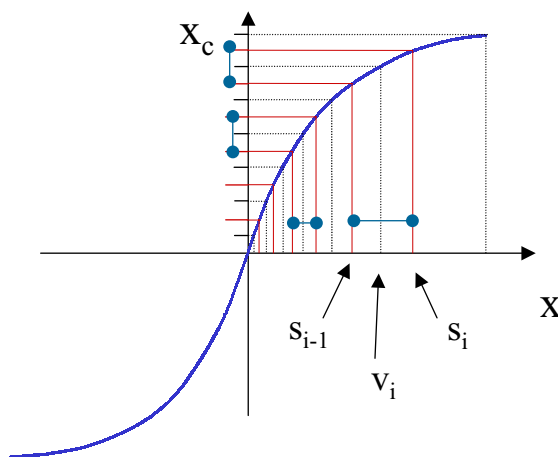
14

Fondamenti di Segnali e Trasmissione

Quantizzatore non uniforme: implementazione



La non-linearità espande gli intervalli più vicini all'origine e comprime quelli verso il valor massimo. La cascata dei due blocchi emula un quantizzatore non lineare.

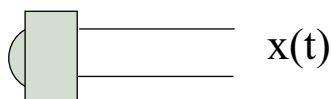


15

Fondamenti di Segnali e Trasmissione

Applicazione Quantizzazione Non Uniforme - 1

Segnale Telefonico



Microfono

Potenza del segnale fortemente dipendente dal parlatore

Banda **300-3400 Hz**

Frequenza Campionamento **$f_c=8\text{kHz}$**

Utilizziamo **$K=8$** bit per campione ($8 \text{ Kcamp/s.} * 8 \text{ bit/camp} = \mathbf{64\text{Kbit/sec}}$)

Nell'ipotesi di segnale con distribuzione d'ampiezza uniforme nell'intervallo $[-V, +V]$, la potenza di segnale $P_1 = V^2/3$.

Se si utilizza una quantizzazione uniforme ($\Delta = 2V/2^K$), $P_Q = \Delta^2/12$, dunque $(P_1/P_Q)_{\text{dB}} = \text{SNR}_{\text{dB}} = 6K = 6*8 = 48 \text{ dB}$

Sufficiente per buona qualità segnale ($>30\text{dB}$).

Fissato il passo di quantizzazione Δ , se la potenza del segnale P_s diminuisce di un fattore 100 ($P_s = P_1 - 20 \text{ [dB]}$), cosa normalissima, $\text{SNR}_{\text{dB}} \approx 28\text{dB} < 30\text{dB}$.

16

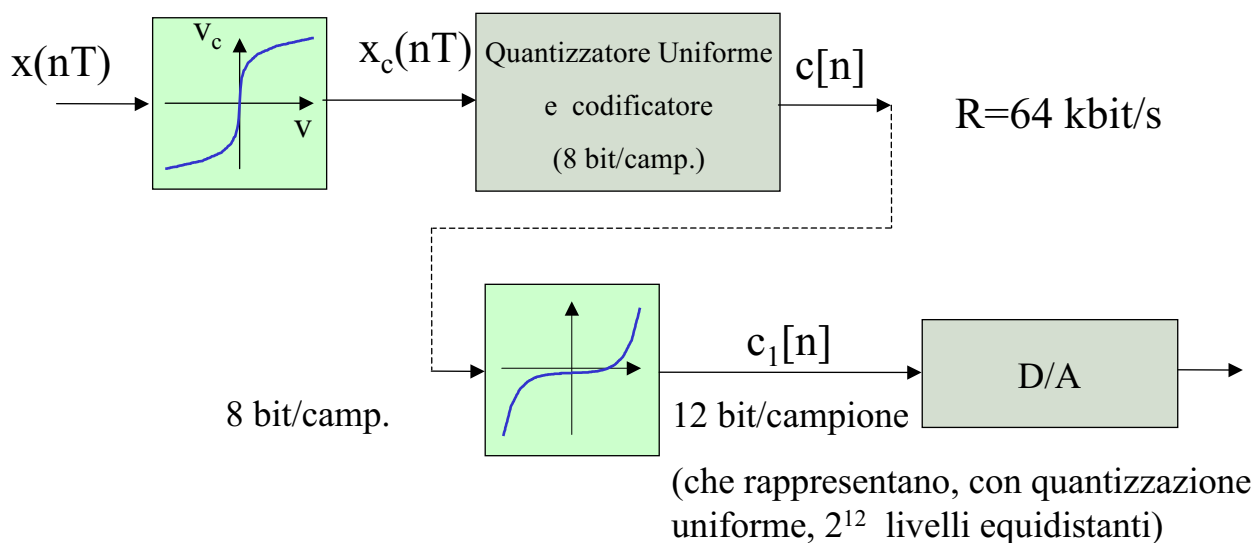
Fondamenti di Segnali e Trasmissione

Applicazione Quantizzazione Non Uniforme - 2

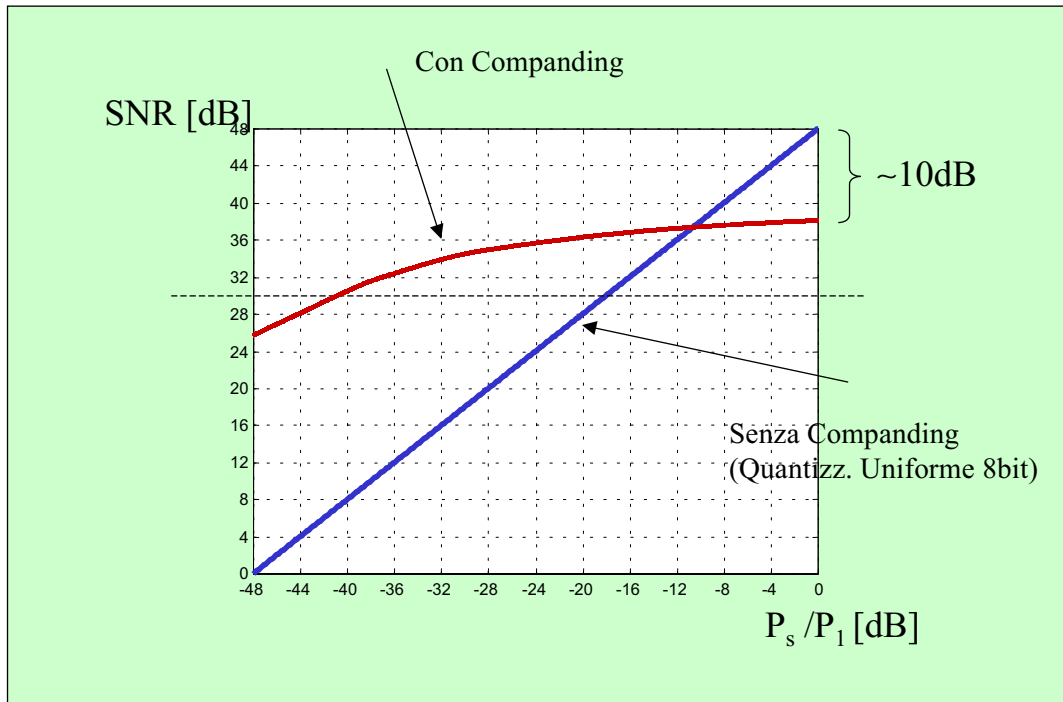
Per migliorare le prestazioni in presenza di segnali che possono cambiare significativamente la dinamica:

- Aumentare numero di bit per campione (sono necessari almeno 12 bit per tener conto delle situazioni reali nel caso telefonico)
- Utilizzare quantizzatori non uniformi. Segnali con piccola dinamica vedono piccoli intervalli di quantizzazione, segnali con grande dinamica vedono intervalli di quantizzazione grandi. Il quantizzatore non lineare è ottenuto con un blocco non-lineare (compressore) posto a monte di un quantizzatore uniforme. Un blocco inverso al compressore (espansore) è utilizzato dal lato ricostruzione.

Companding (Compression-Expanding) - 1



Comanding (Compression-Expanding) - 2



La potenza di segnale P_1 corrisponde ad un segnale che copre tutta la dinamica del quantizz.