

# Teoria das Comunicações

## 4.1

### PCM (Pulse Code Modulation)

# PCM (Pulse Code Modulation)

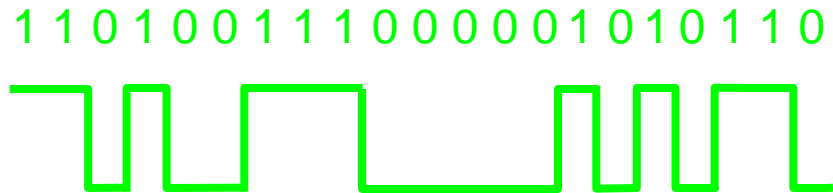
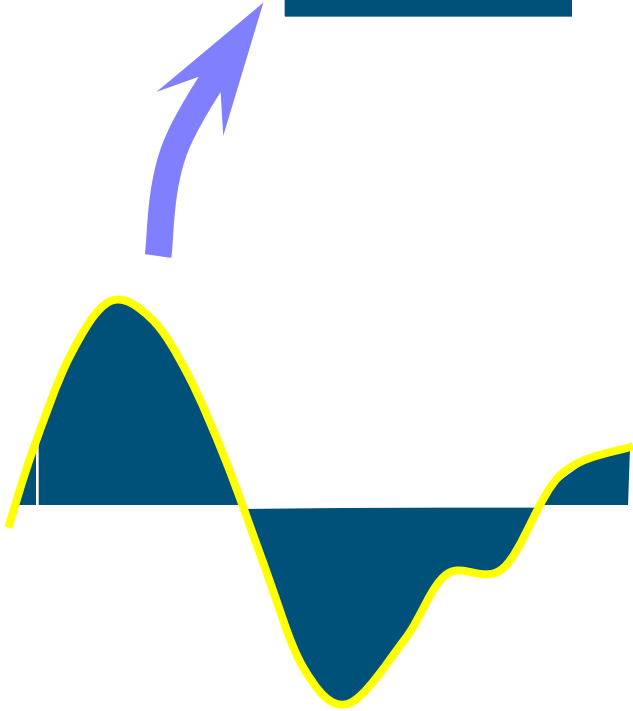
- É na verdade um esquema para digitalização de sinais analógicos
  - Inventado 1937
- Usado em
  - CDs (arquivo .wav)
  - Telefonia fixa digital
- Por que digitalizar??
  - Maior resistência a ruído
  - Possibilidade de repetidores regenerativos
  - Maior flexibilidade de hardware digital (software)
    - Processamento digital de sinais
    - Comutação
  - Taxas de erro podem ser reduzidas a qualquer valor arbitrário
    - Em troca de banda e/ou potência
  - Possibilidade de encriptação
  - Maior eficiência espectral
  - Multiplexação mais eficiente e flexível
  - Flexibilidade de mídia
  - Armazenamento (quase) sem perda
  - CUSTO mais baixo \$\$\$\$\$

# Digitalização de sinais usando o esquema PCM

Sinal-  
mensagem  
analógico



Sinal  
PCM



# Filtragem *anti-aliasing*

Sinal-  
mensagem  
analógico

Filtro  
passa-baixa

Amostrador

Quantizador

Codificador

Sinal  
PCM

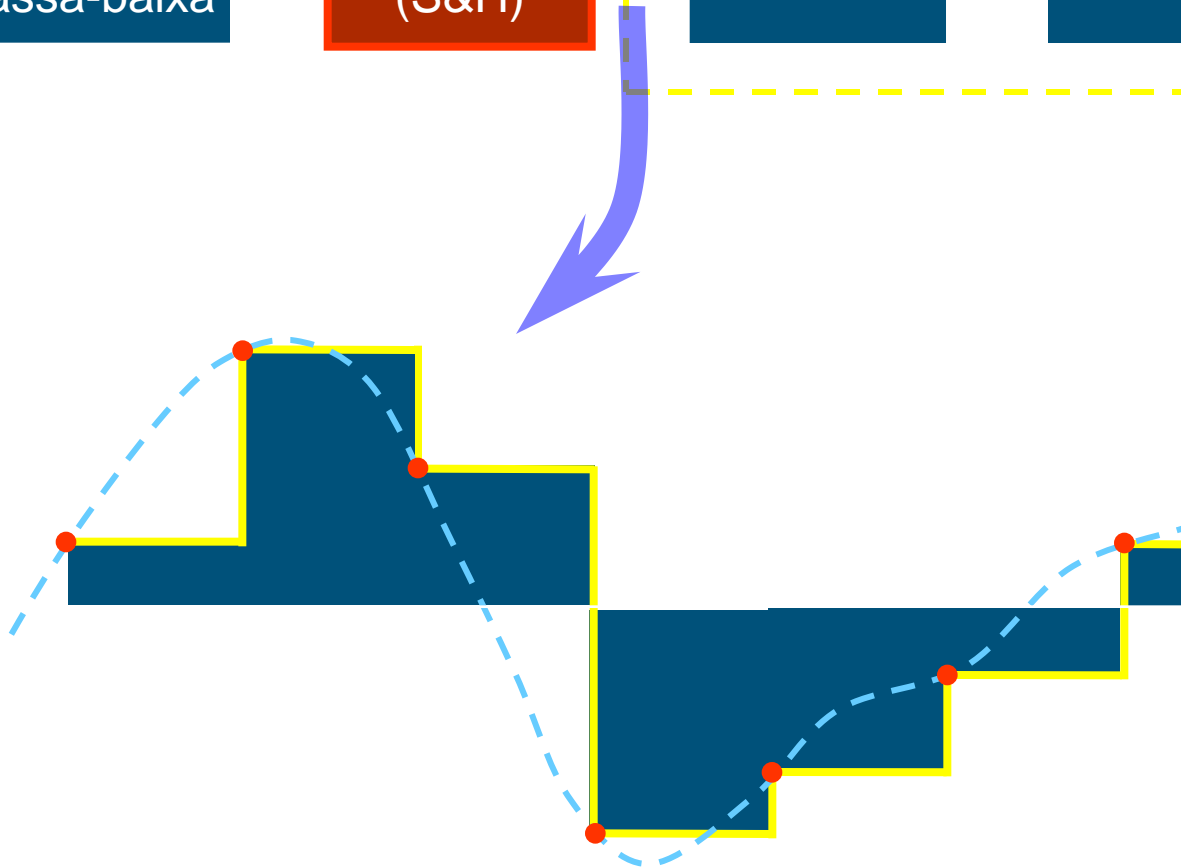
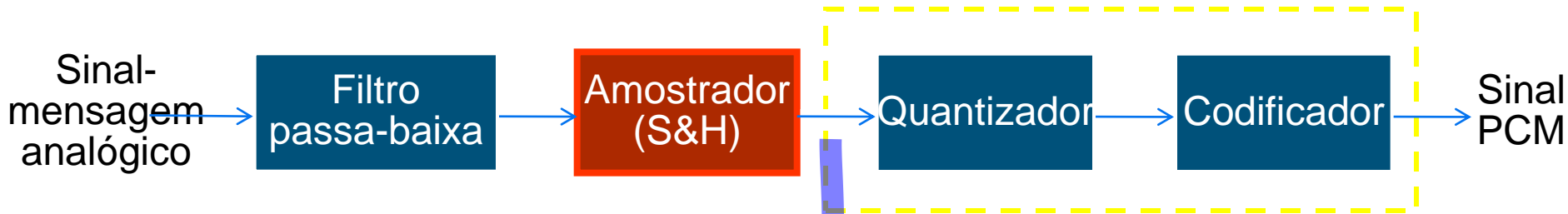
$M(f)$

$M_{LP}(f)$

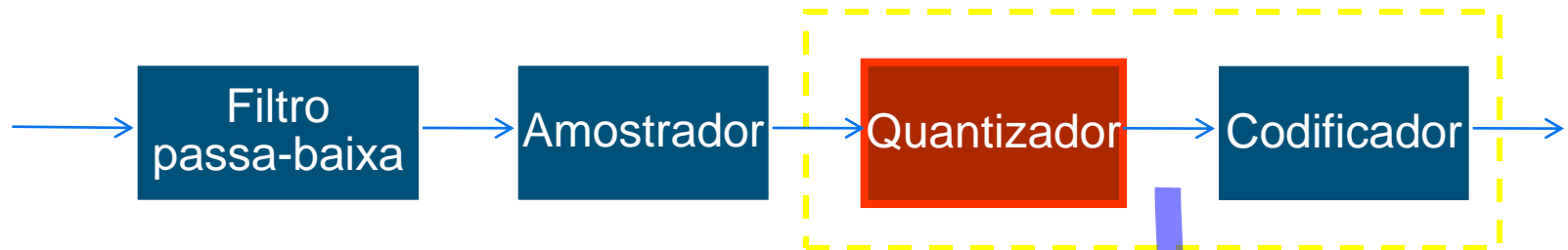
Sinal analógico  
filtrado

Filtragem é necessária, pois todo sinal realizável tem banda infinita

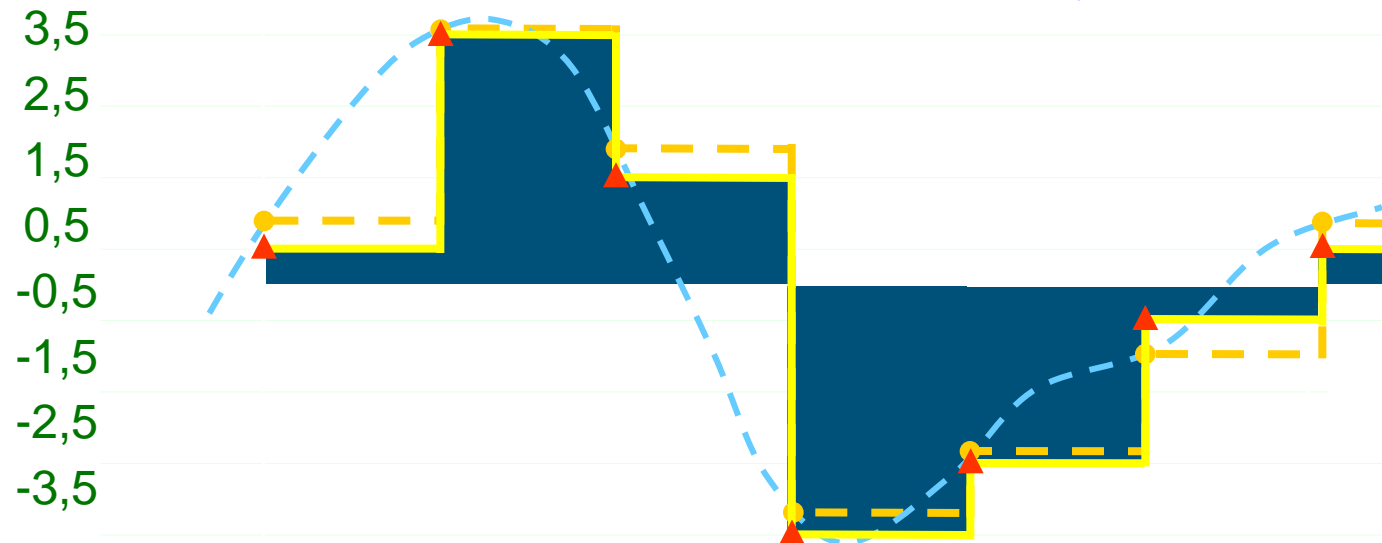
# Amostragem



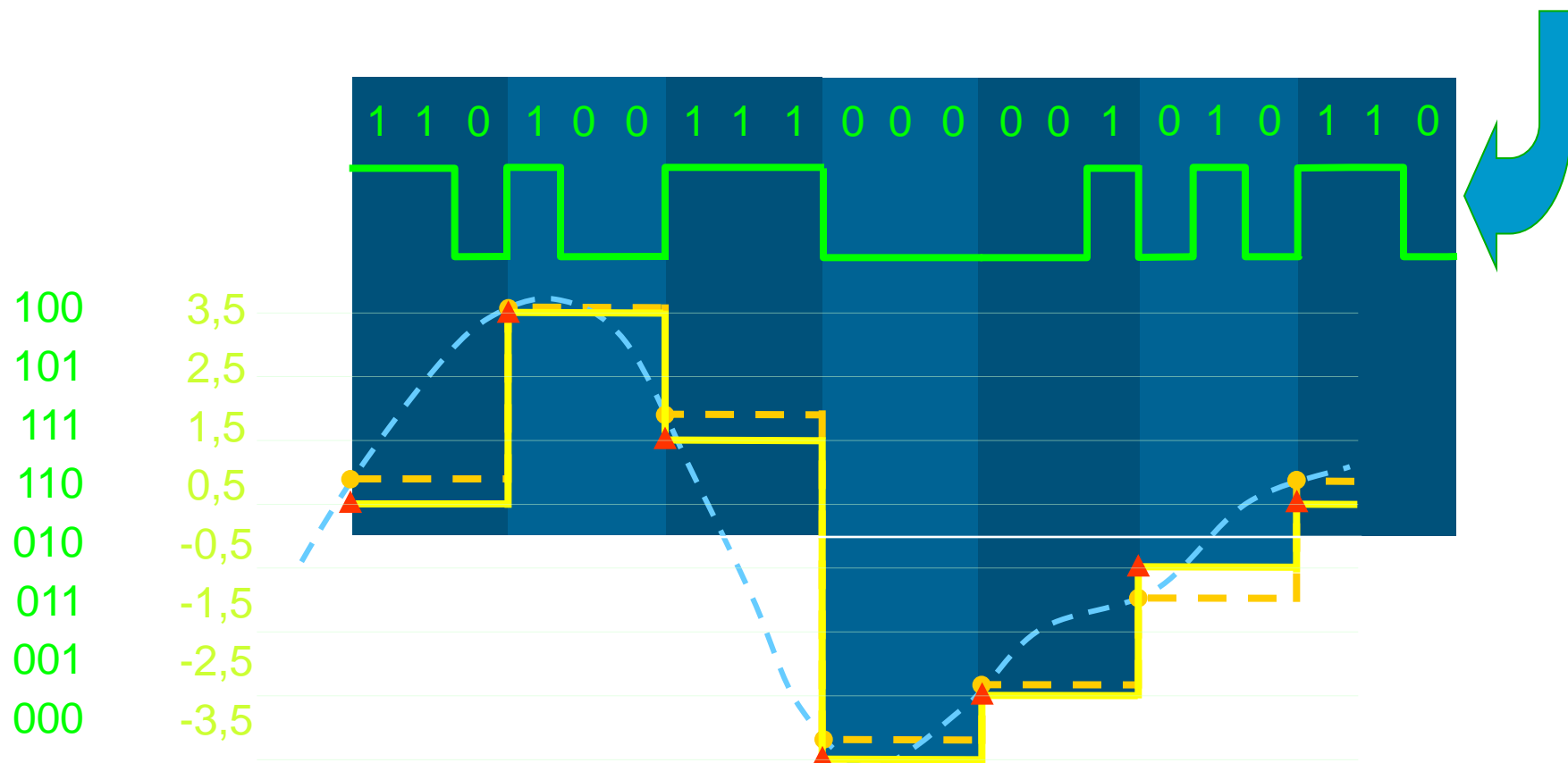
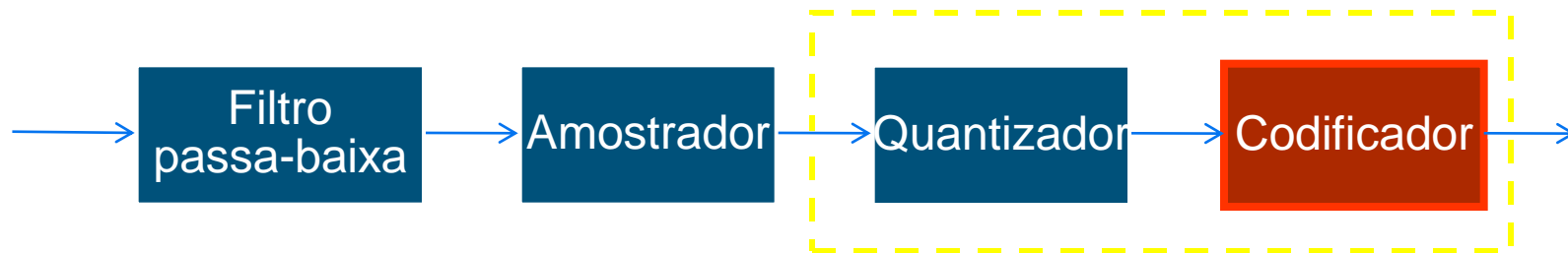
# Quantização



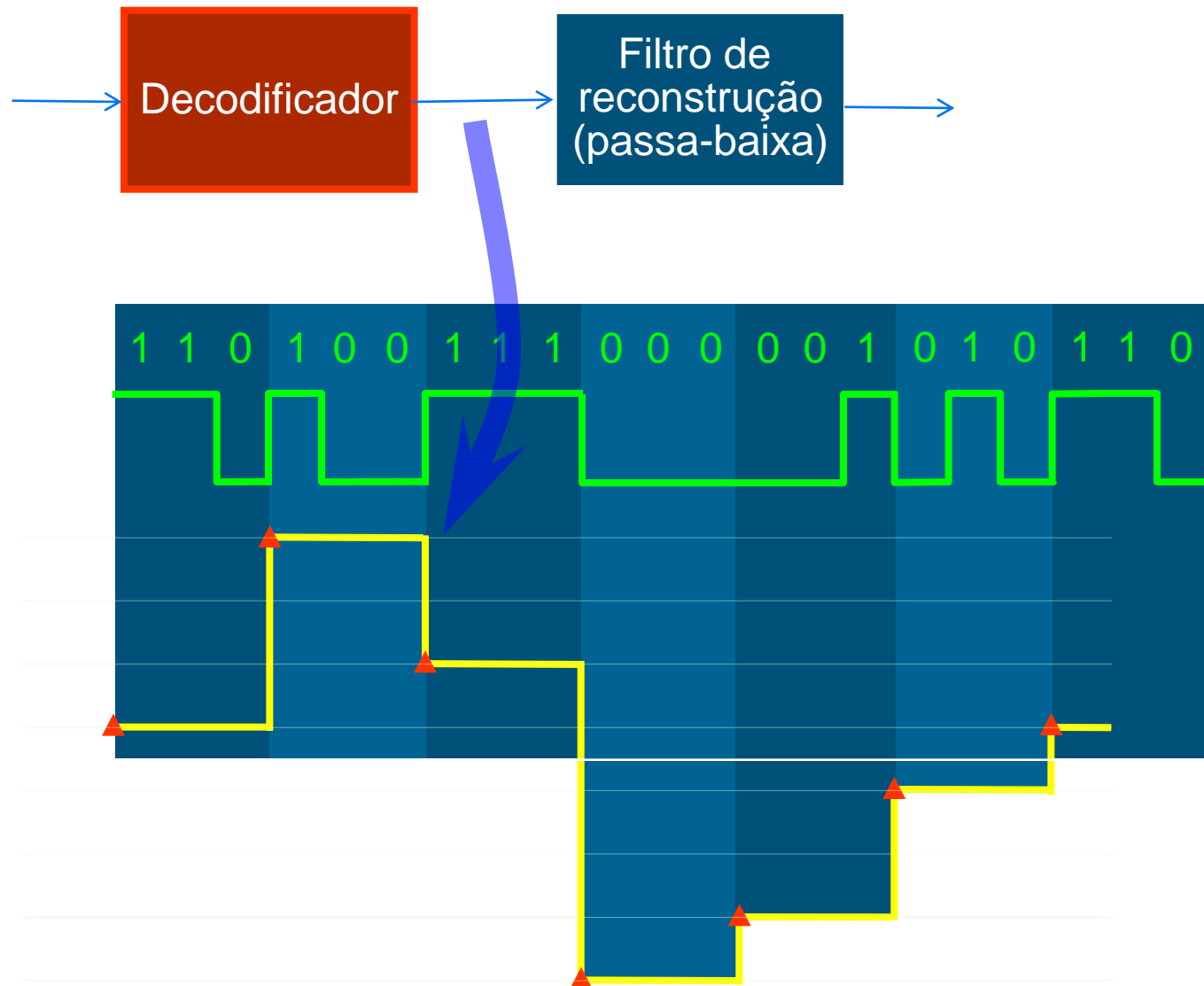
Níveis de quantização (permitidos)



# Codificação

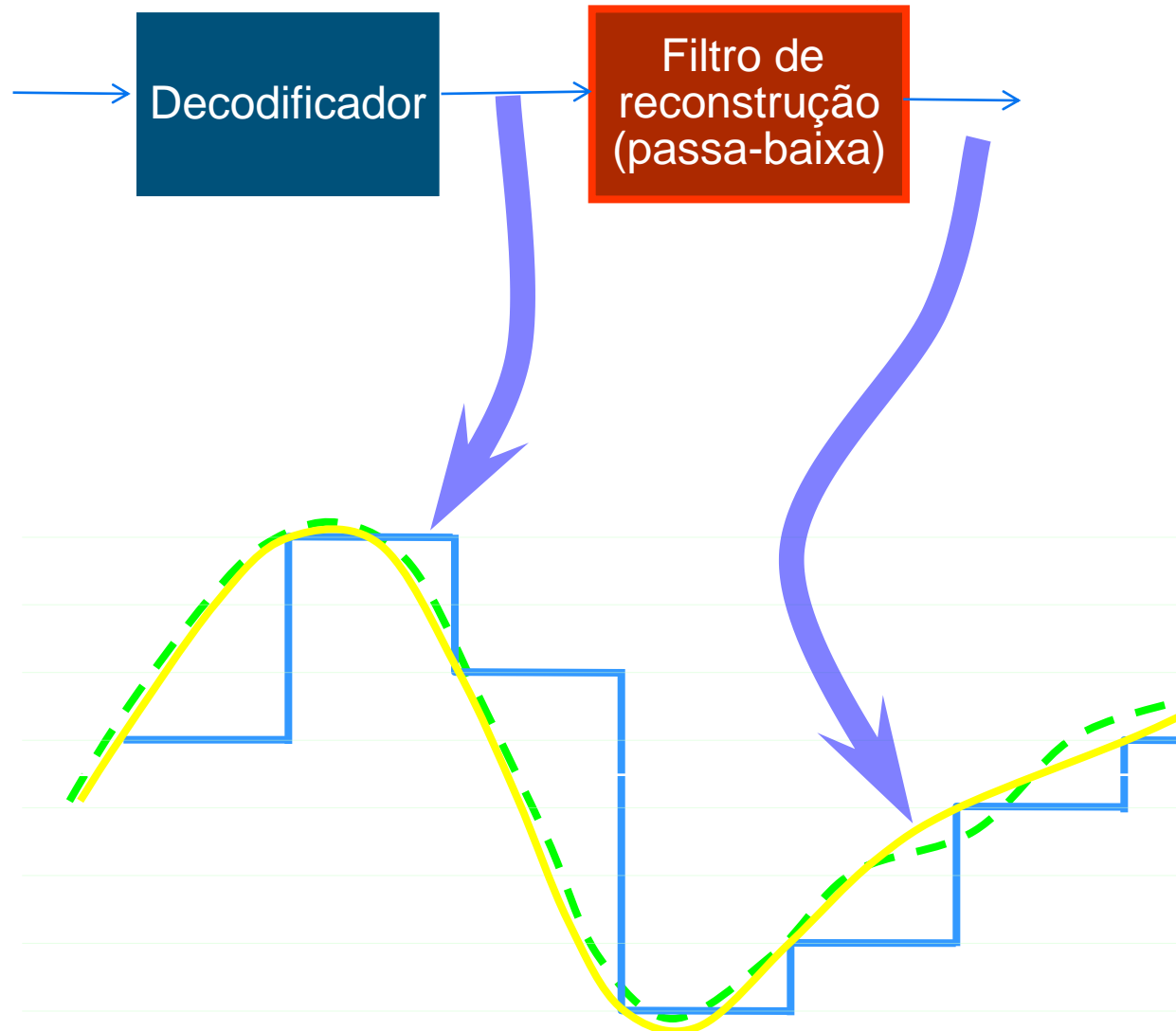


# Receptor PCM – decodificador

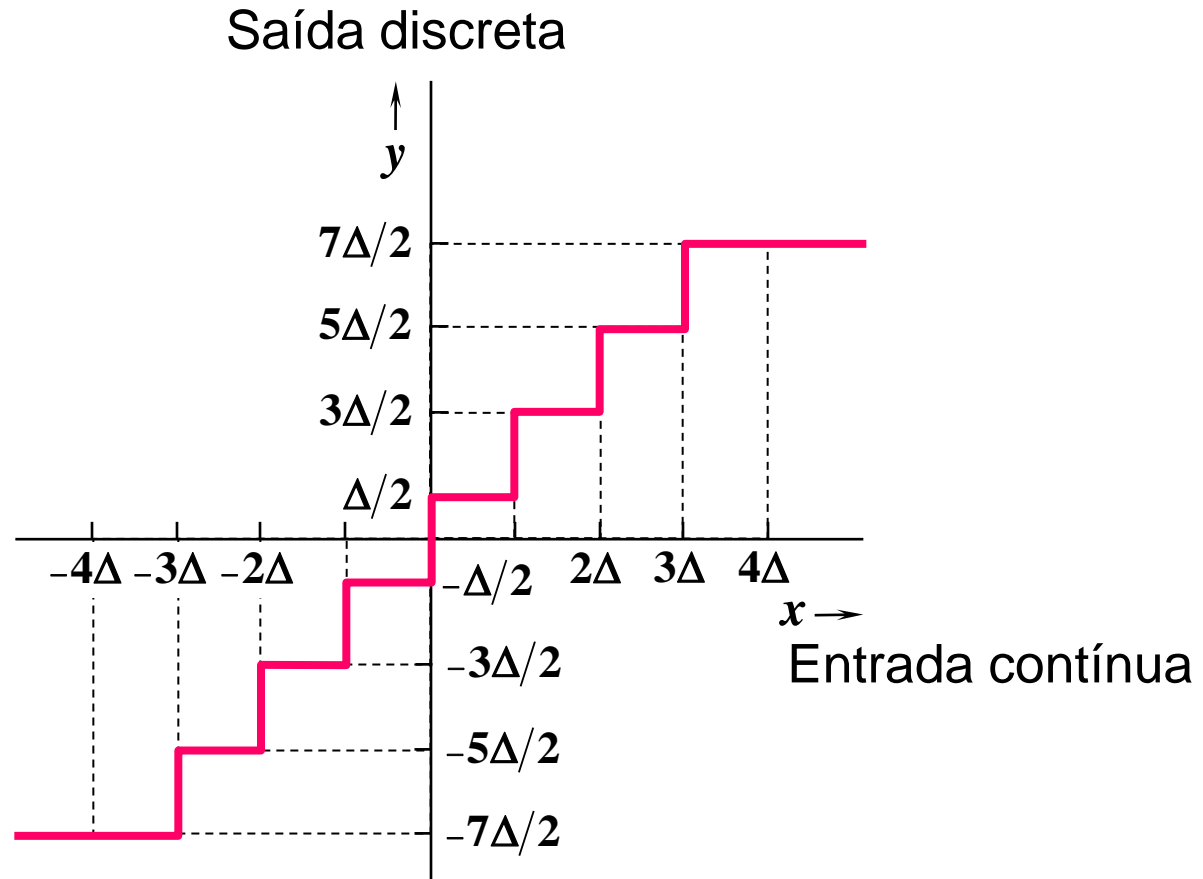




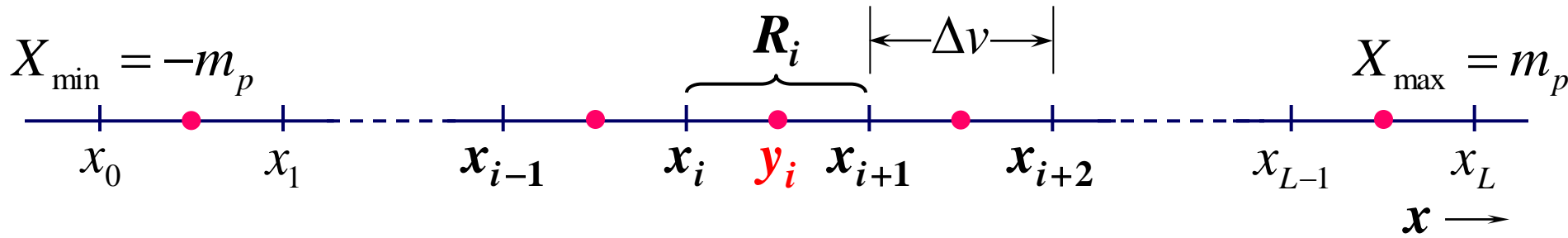
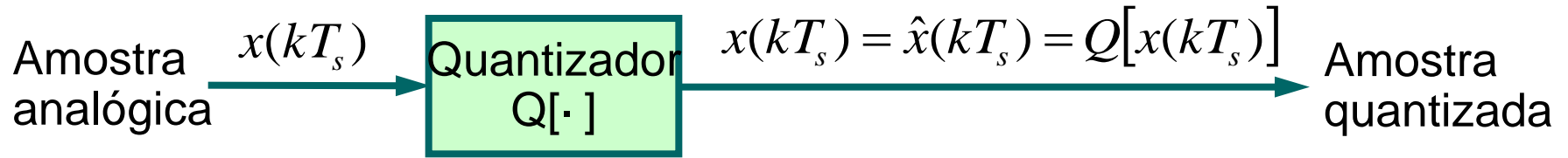
# Receptor PCM – filtro de reconstrução



# Quantização



# Quantização uniforme



Número de níveis de quantização:  $L$

Tamanho do passo (ou degrau) do quantizador:  $\Delta v = x_i - x_{i-1} = y_i - y_{i-1}$

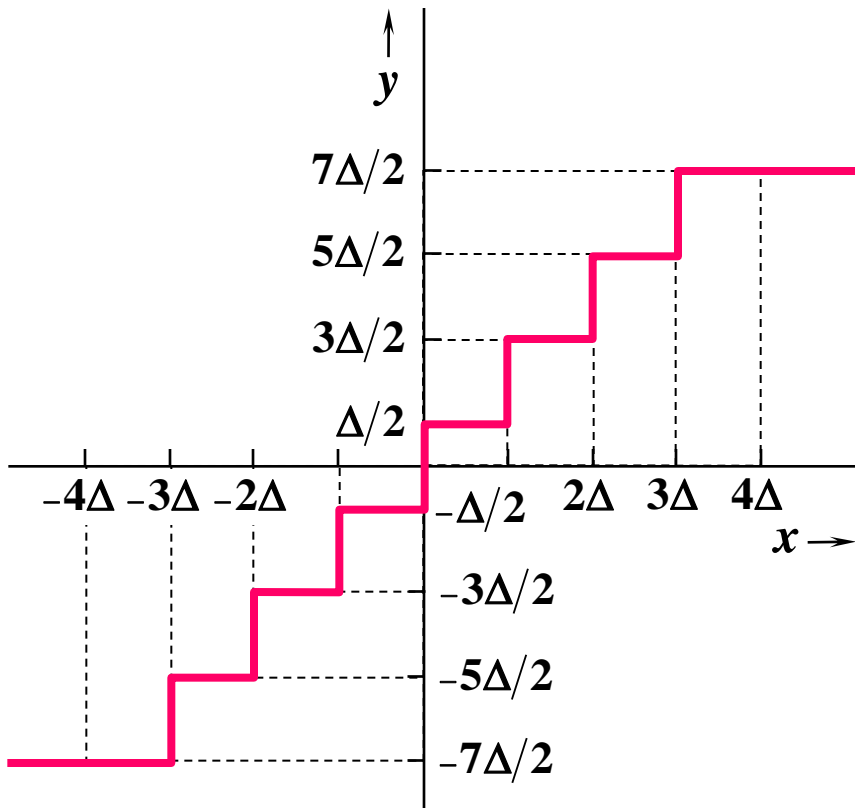
Níveis de quantização:  $y_i = \frac{x_i + x_{i+1}}{2}, \quad i = 1, 2, \dots, L$

$$\Delta v = \frac{X_{\max} - X_{\min}}{L} = \frac{2m_p}{L}$$

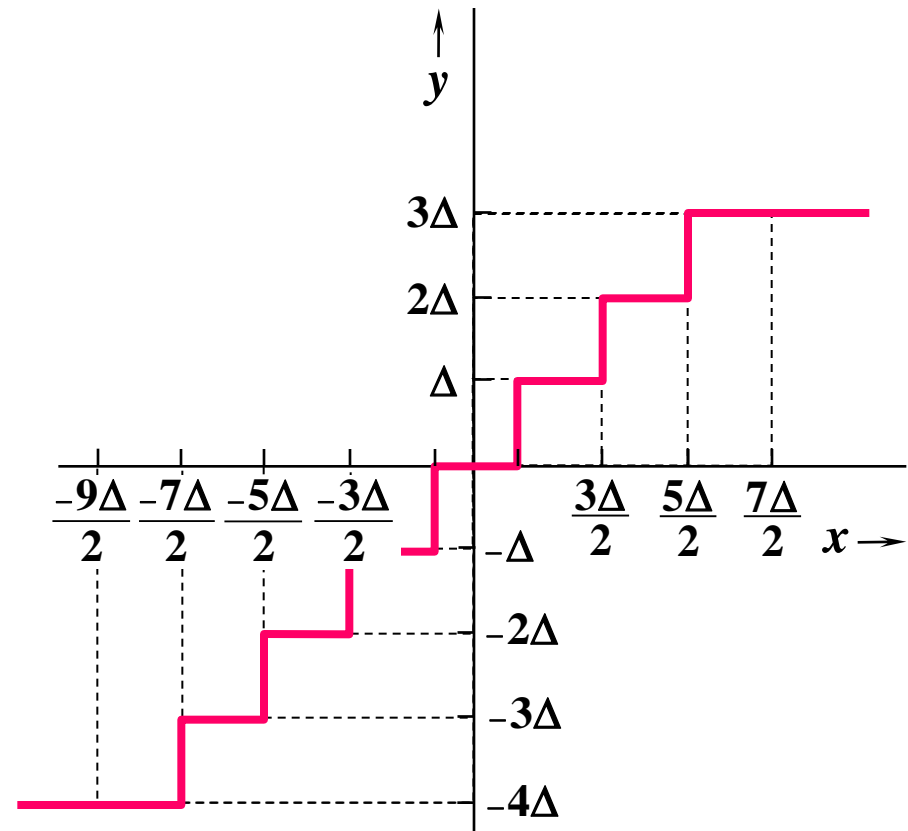
Precisamos de  $n = \lceil \log_2 L \rceil$  bits/amostra

Na prática, na maioria das vezes,  $L = 2^n, n \in \mathbb{N}^*$

# Característica de transferência de um quantizador uniforme



Característica de um quantizador uniforme do tipo *midrise*.



Característica de um quantizador uniforme do tipo *midtread*.

# Desempenho: razão sinal-ruído de quantização

$x(t)$  : sinal-mensagem original

$x(kT_s)$  :  $k$ -ésima amostra de  $x(t)$

$\hat{x}(kT_s)$  : versão quantizada de  $x(kT_s)$

$\hat{x}(t)$  : sinal-mensagem reconstruído usando as amostras quantizadas de  $x(t)$

Erro e ruído de quantização

Erro de quantização

$$q(kT_s) = \hat{x}(kT_s) - x(kT_s) \quad \Rightarrow \quad \hat{x}(kT_s) = x(kT_s) + q(kT_s)$$

$$q(t) = \hat{x}(t) - x(t) \quad \Rightarrow \quad \hat{x}(t) = x(t) + q(t)$$

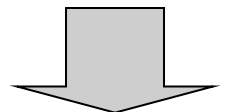
Ruído de quantização

Razão sinal-ruído de quantização:

$$RSR_q = \frac{\text{Potência média de } x(t)}{\text{Potência média de } q(t)} = \frac{\langle x^2(t) \rangle}{\langle q^2(t) \rangle}$$

Cálculo de

$$\langle q^2(t) \rangle$$



# Potência média do ruído de quantização

Usando o interpolador ideal podemos escrever:

$$x(t) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} x(kT_s) \operatorname{sinc}[f_s(t - kT_s)] \quad \hat{x}(t) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} \hat{x}(kT_s) \operatorname{sinc}[f_s(t - kT_s)]$$

$$\begin{aligned} \therefore q(t) = \hat{x}(t) - x(t) &= \sum_{k=-\infty}^{\infty} [\hat{x}(kT_s) - x(kT_s)] \operatorname{sinc}[f_s(t - kT_s)] \\ &= \sum_{k=-\infty}^{\infty} q(kT_s) \operatorname{sinc}[f_s(t - kT_s)] \end{aligned}$$

$\hat{x}(kT_s) - x(kT_s) = q(kT_s)$

$$\begin{aligned} \therefore \langle q^2(t) \rangle &= \lim_{T \rightarrow \infty} \frac{1}{T} \int_{-T/2}^{T/2} q^2(t) dt \\ &= \lim_{T \rightarrow \infty} \frac{1}{T} \int_{-T/2}^{T/2} \left\{ \sum_{k=-\infty}^{\infty} q(kT_s) \operatorname{sinc}[f_s(t - kT_s)] \right\}^2 dt \end{aligned}$$

# Potência média do ruído de quantização

$$\begin{aligned} \langle q^2(t) \rangle &= \lim_{T \rightarrow \infty} \frac{1}{T} \int_{-T/2}^{T/2} \left\{ \sum_{k=-\infty}^{\infty} q(kT_s) \operatorname{sinc}[f_s(t - kT_s)] \right\}^2 dt \\ &= \lim_{T \rightarrow \infty} \frac{1}{T f_s} \sum_{k=-\infty}^{\infty} q^2(kT_s) = \lim_{N \rightarrow \infty} \frac{1}{N+1} \sum_{k=-N/2}^{N/2} q^2(kT_s) \\ &= \text{valor quadrático médio de } q(kT_s) \end{aligned}$$

Explorando a ortogonalidade das funções sinc

$$= E[q^2(kT_s)]$$

$$= \int_{-\infty}^{\infty} q^2 p_q(q) dq$$

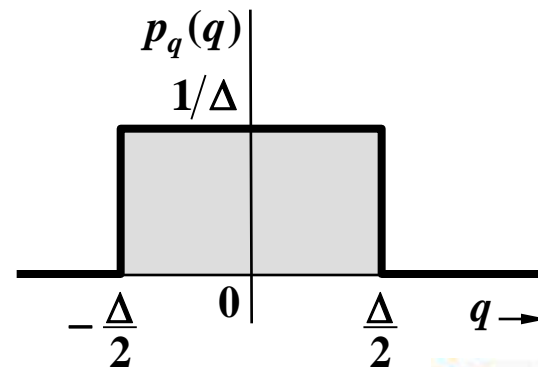
$$= \frac{\Delta^2}{12}$$

Se  $X_{\min} = -X_{\max}$ ,

$$= \frac{X_{\max}^2}{3L^2}$$

$$\Delta = \frac{2X_{\max}}{L}$$

Assumindo que  $-\Delta/2 < q < \Delta/2$  (i.e.,  $X_{\min} \leq x(t) \leq X_{\max}$  para  $\forall t$ ) e que a distribuição probabilística de  $q$  é uniforme nesse intervalo, ou seja:



# Razão sinal-ruído de quantização (uniforme)

$$RSR_q = \frac{\text{Potência média de } x(t)}{\text{Potência média de } q(t)} = \frac{\langle x^2(t) \rangle}{\langle q^2(t) \rangle} = \frac{\langle x^2(t) \rangle}{\Delta^2/12}$$

Se  $X_{\min} = -X_{\max}$ ,

$$\Delta = \frac{2X_{\max}}{L}$$

$$= 3L^2 \frac{\langle x^2(t) \rangle}{X_{\max}^2}$$

Essa estimativa para  $RSR_q$  assume que não há sobrecarga do quantizador, isto é, assume que  $X_{\min} \leq x(t) \leq X_{\max}$  para todo  $t$ .

$$RSR_q|_{dB} = 10 \log \left[ 3L^2 \frac{\langle x^2(t) \rangle}{X_{\max}^2} \right]$$

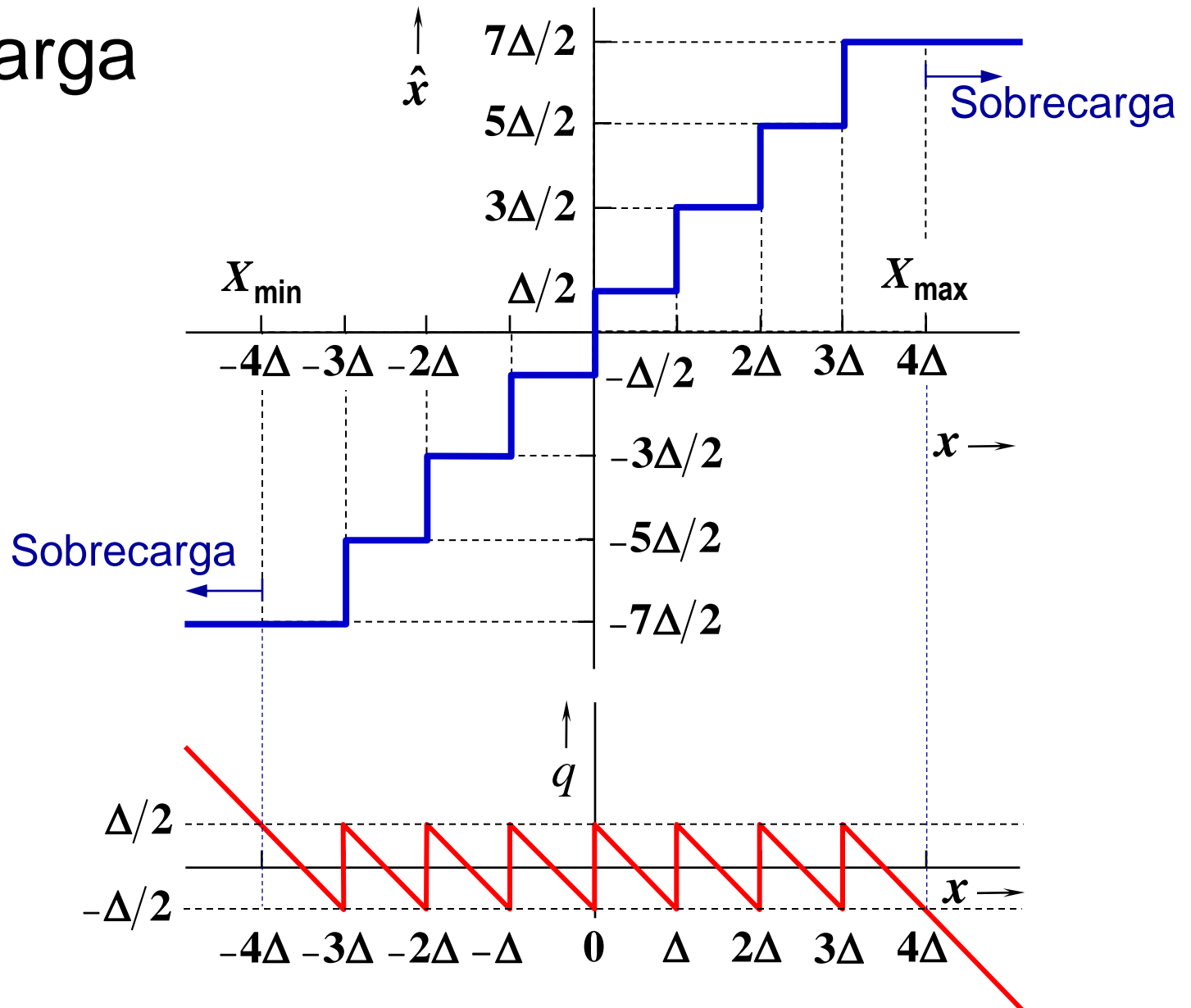
$L = 2^n$

$$= 6,02n + 4,77 + 10 \log \left[ \frac{\langle x^2(t) \rangle}{X_{\max}^2} \right]$$

Portanto, para cada bit adicional na palavra-código, a  $RSR_q$  aumenta de  $\approx 6$  dB (isto é, é quadruplicada).

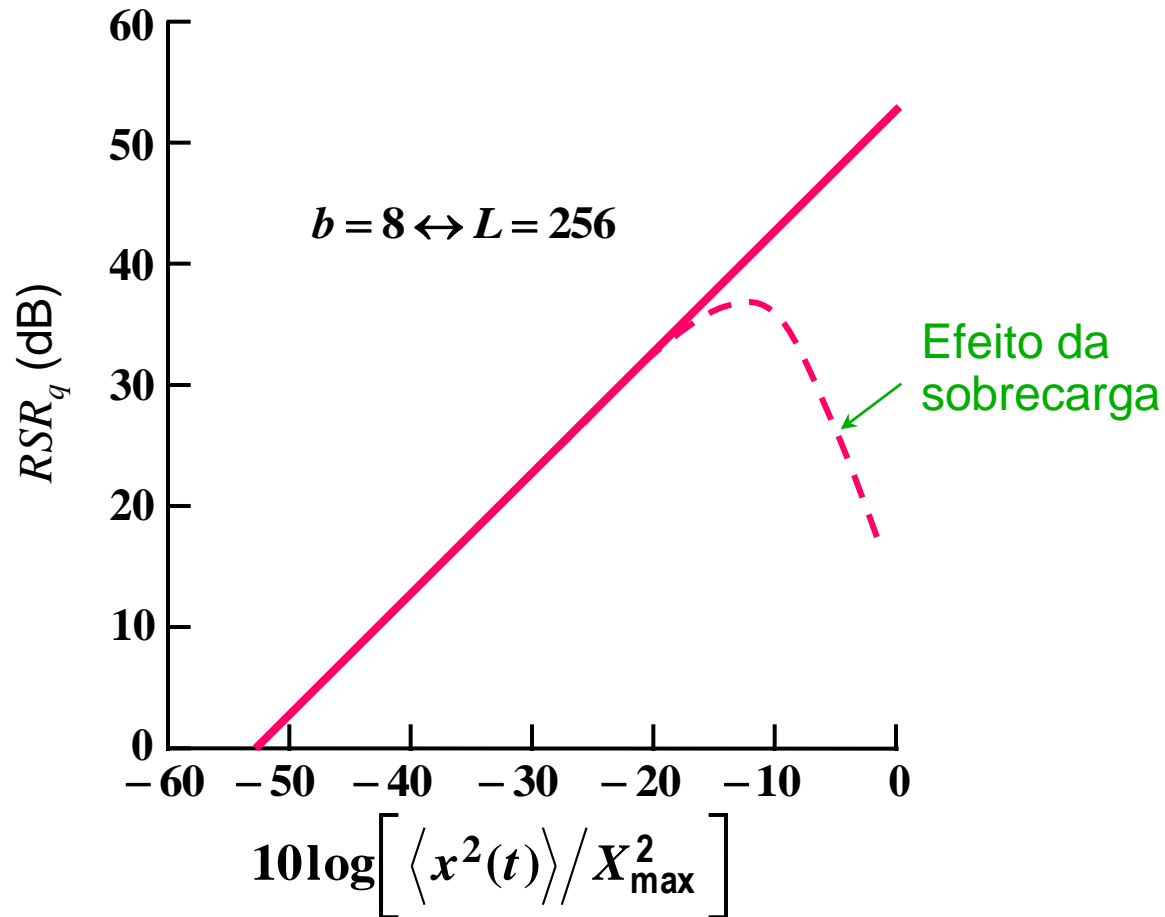


# Região de sobrecarga



# Razão sinal-ruído de quantização

$$RSR_q \Big|_{dB} = 6,02n + 4,77 + 10 \log \left[ \frac{\langle x^2(t) \rangle}{X_{\max}^2} \right]$$



# Razão sinal-ruído de quantização

$$RSR_q \Big|_{dB} = 6,02b + 4,77 + \langle x^2(t) \rangle_{dB} - 10 \log(X_{\max}^2)$$



Portanto, se  $P_x$  diminuir (ou aumentar)  $K$  dB, a  $RSR_q$  também diminuirá (ou aumentará) de  $K$  dB, se  $b$  e  $X_{\max}$  não forem alterados.

Contudo, a equação acima só é válida quando  $|x(t)| \leq X_{\max}$ , caso contrário, haverá sobrecarga do quantizador e, nessa condição, um aumento em  $P_x$  também causará diminuição da  $RSR_q$ , uma vez que a sobrecarga aumentará.

# Exemplo: quantização de sinais de voz

$$RSR_q \Big|_{dB} = 6,02n + 4,77 + 10\log \left[ \frac{\langle x^2(t) \rangle}{X_{\max}^2} \right]$$

fdp laplaciana:

$$p(x) = \frac{1}{\sqrt{2}\sigma_x} e^{-\frac{\sqrt{2}|x|}{\sigma_x}}$$

Sinais de voz: fdp laplaciana

$$\langle x^2(t) \rangle = E[x^2(t)] = \sigma_x^2 + \mu_x^2 = \sigma_x^2$$

Regra prática:  $X_{\max} = 4\sigma_x = 4\sqrt{\langle x^2(t) \rangle}$

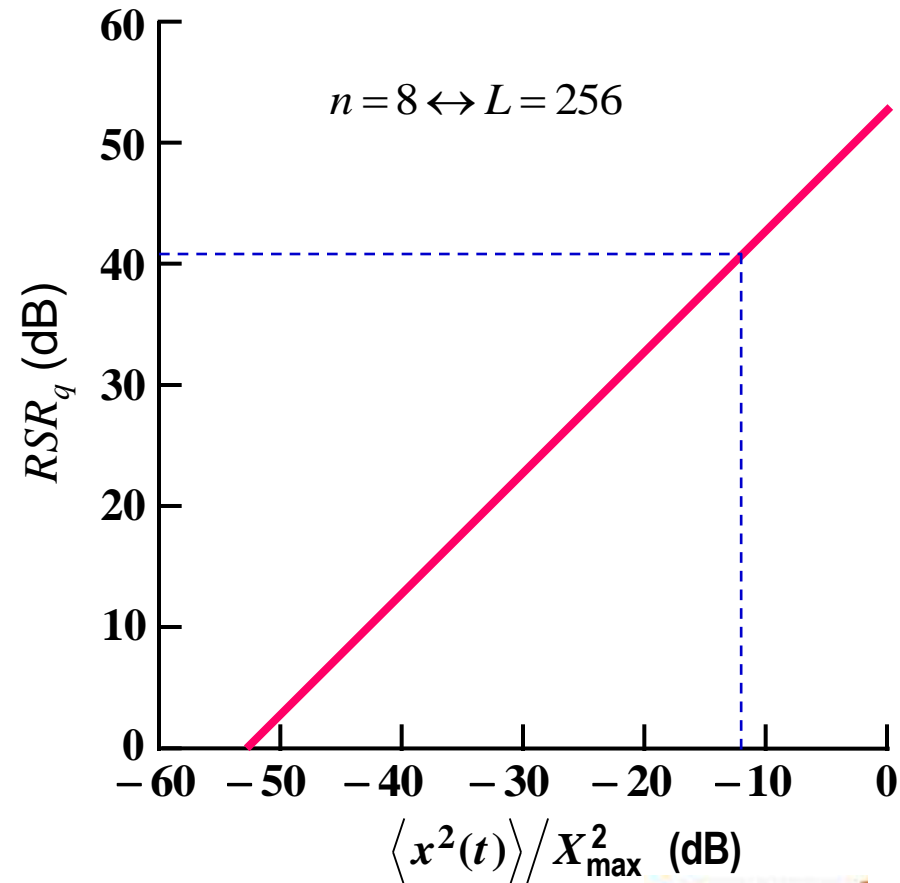
⇓

≈ 0,35% das amostras  $\notin [-X_{\max}, X_{\max}]$

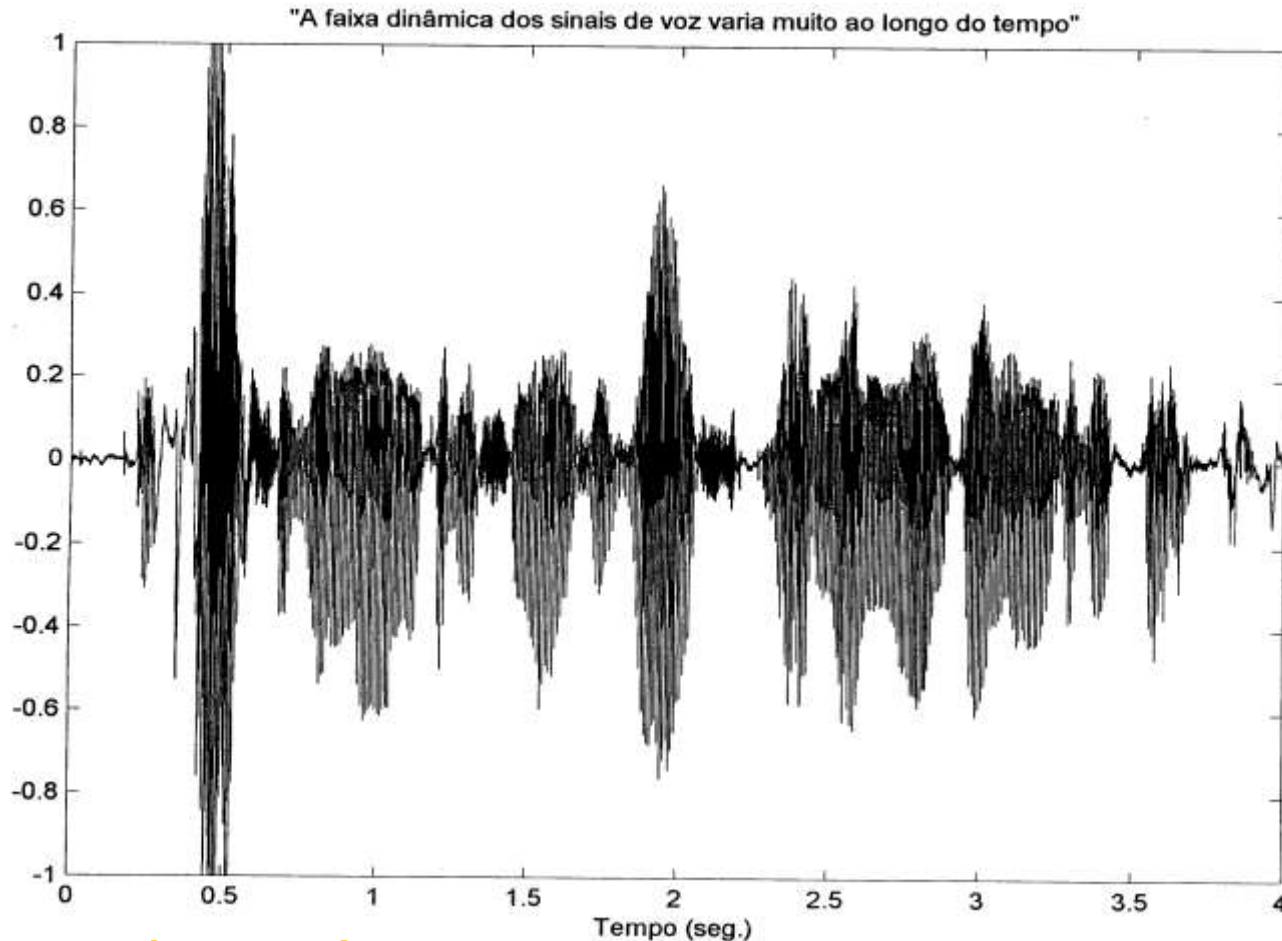
$$10\log(\sigma_x^2 / X_{\max}^2) \cong -12 \text{ dB}$$

$$RSR_q \Big|_{dB} = 6,02b - 7,27$$

$$RSR_q \Big|_{dB} \cong 41 \text{ dB, para } n = 8$$



# Quantização não Uniforme - Motivação



A potência média do sinal de voz na entrada de um codificador PCM da rede telefônica pode variar de 40 dB (10.000).

# Redução da RSR com a redução de $\sigma_x$

Se  $\sigma_x = \sqrt{\langle x^2(t) \rangle} = \frac{X_{\max}}{4}$ ,

$10\log(\sigma_x^2 / X_{\max}^2) \cong -12 \text{ dB}$

$RSR_q|_{dB} \cong 41 \text{ dB}$

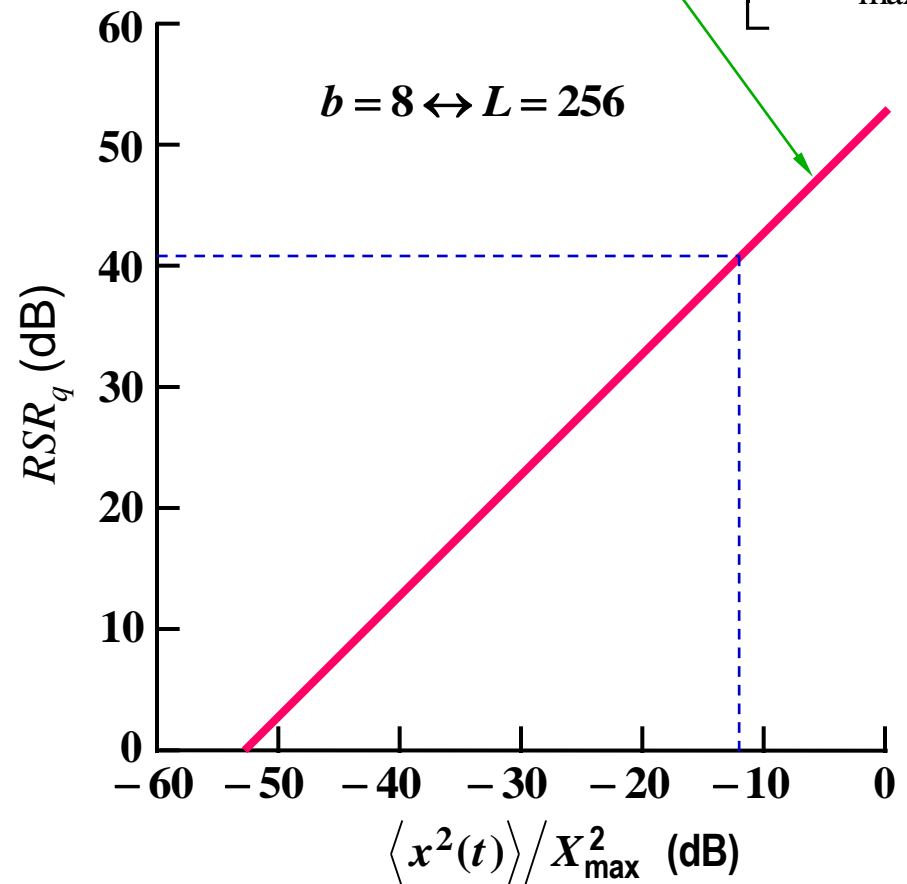
Contudo, se

$\sigma_x = \sqrt{\langle x^2(t) \rangle} = \frac{X_{\max}/4}{\sqrt{10.000}}$ ,

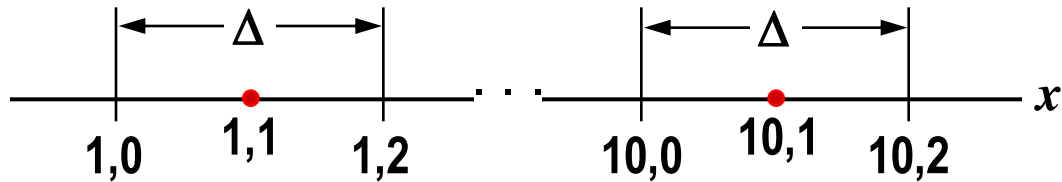
$10\log(\sigma_x^2 / X_{\max}^2) \cong -52 \text{ dB}$

$RSR_q|_{dB} \cong 0,9 \text{ dB}$

$$RSR_q|_{dB} = 6,02n + 4,77 + 10\log\left[\frac{\langle x^2(t) \rangle}{X_{\max}^2}\right]$$



# Erro de quantização relativo



$$x = 1,0 \quad \Rightarrow \quad \hat{x} = 1,1 \quad \Rightarrow \quad |q| = 0,1 \quad (10\%)$$

$$x = 10,0 \quad \Rightarrow \quad \hat{x} = 10,1 \quad \Rightarrow \quad |q| = 0,1 \quad (1\%)$$

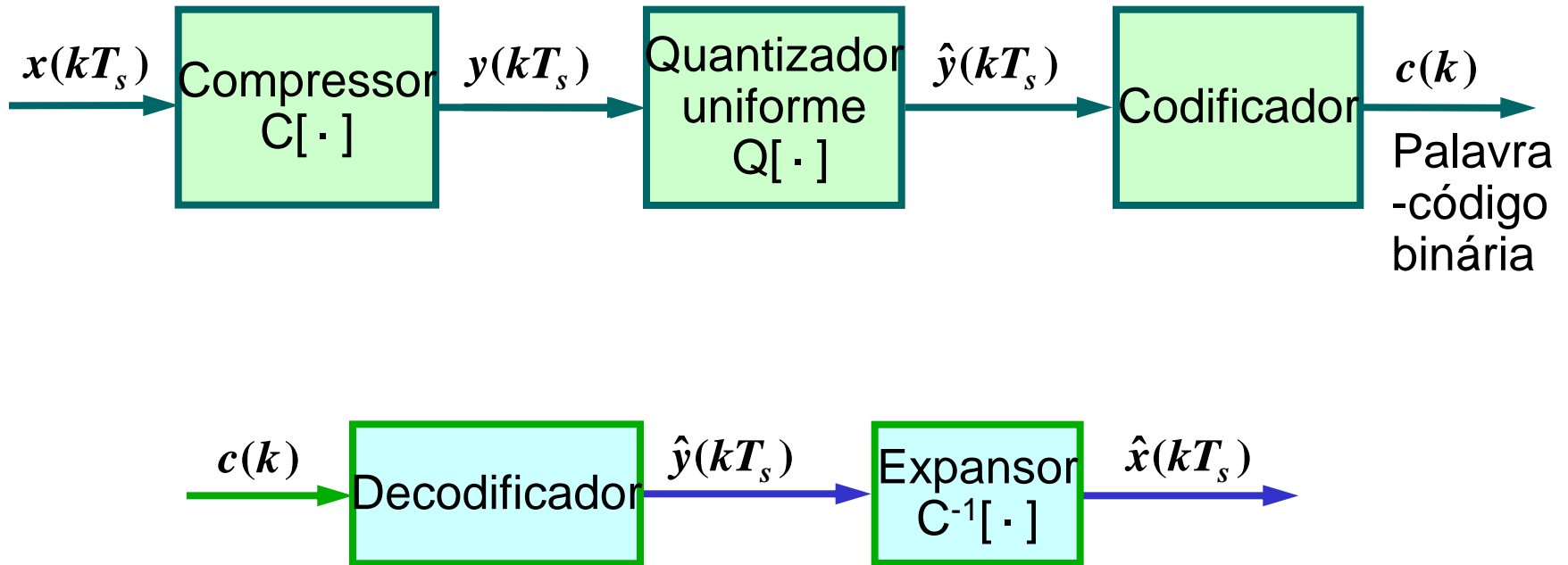
$$|q| \leq \frac{\Delta}{2} \quad \leftarrow \quad q_{\max} \text{ independente da magnitude de } x$$

**IDEAL:**  $\frac{|q|}{|x|} 100\% \leq \beta\% \quad \leftarrow \quad q_{\max} \text{ relativo (ou percentual) independente da magnitude de } x$

**QUANTIZADOR NÃO-UNIFORME**

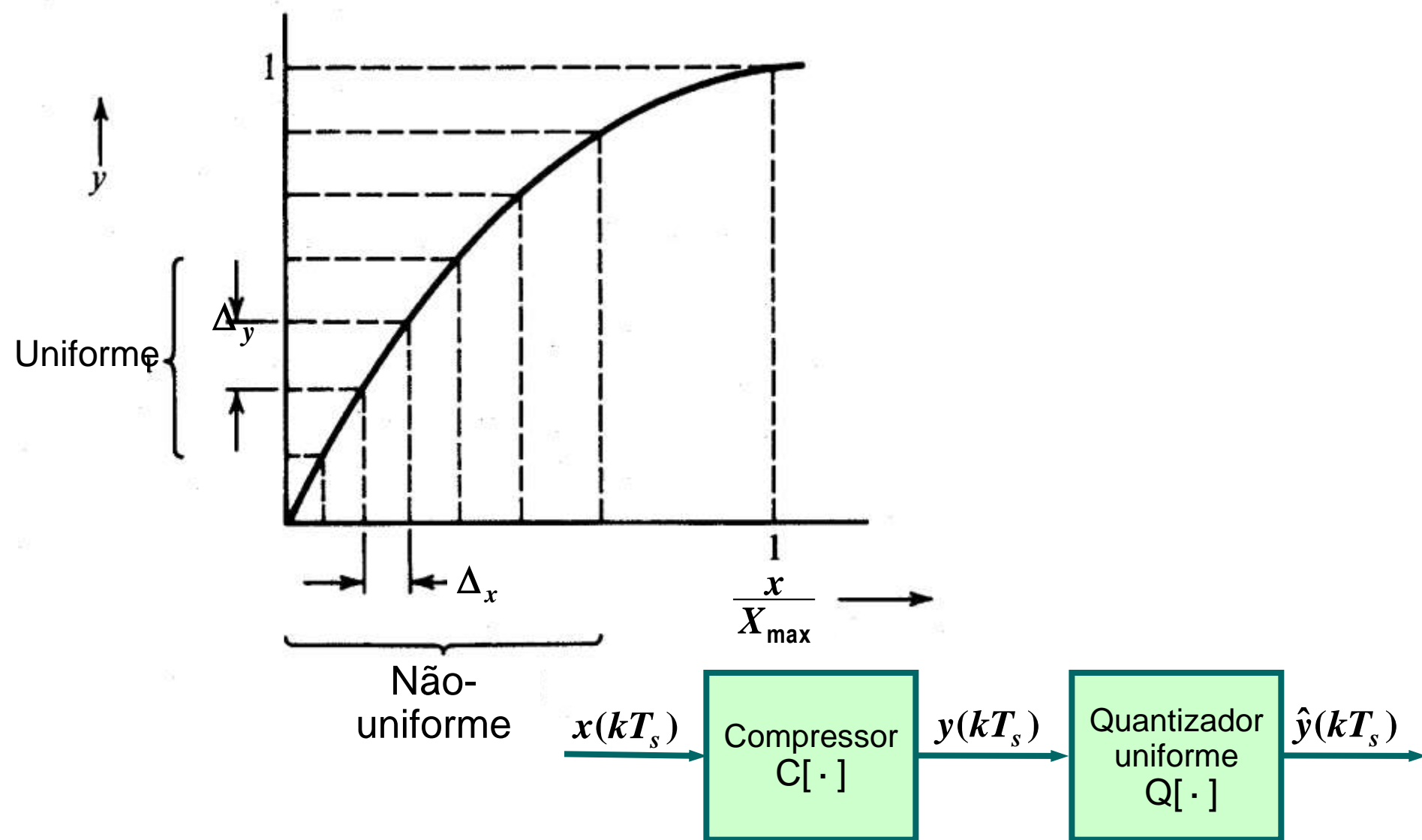
# Quantização não-uniforme baseada em compansão

compressão + expansão = compansão



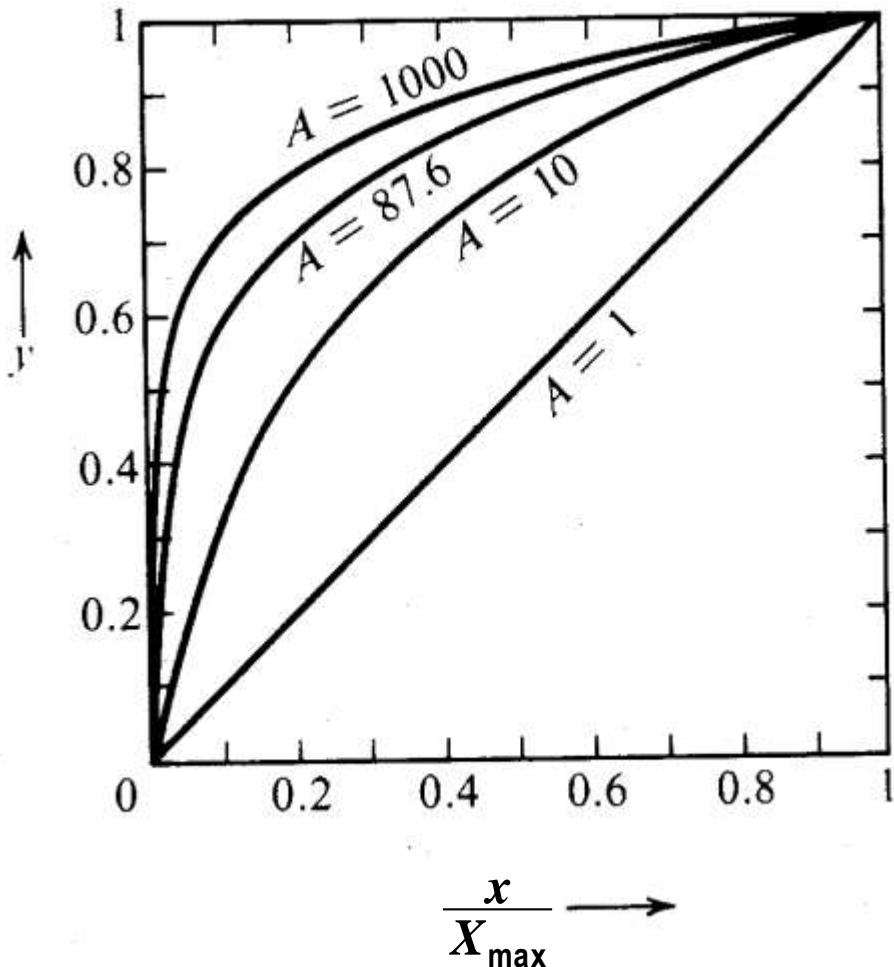


# Quantização não-uniforme baseada em compansão

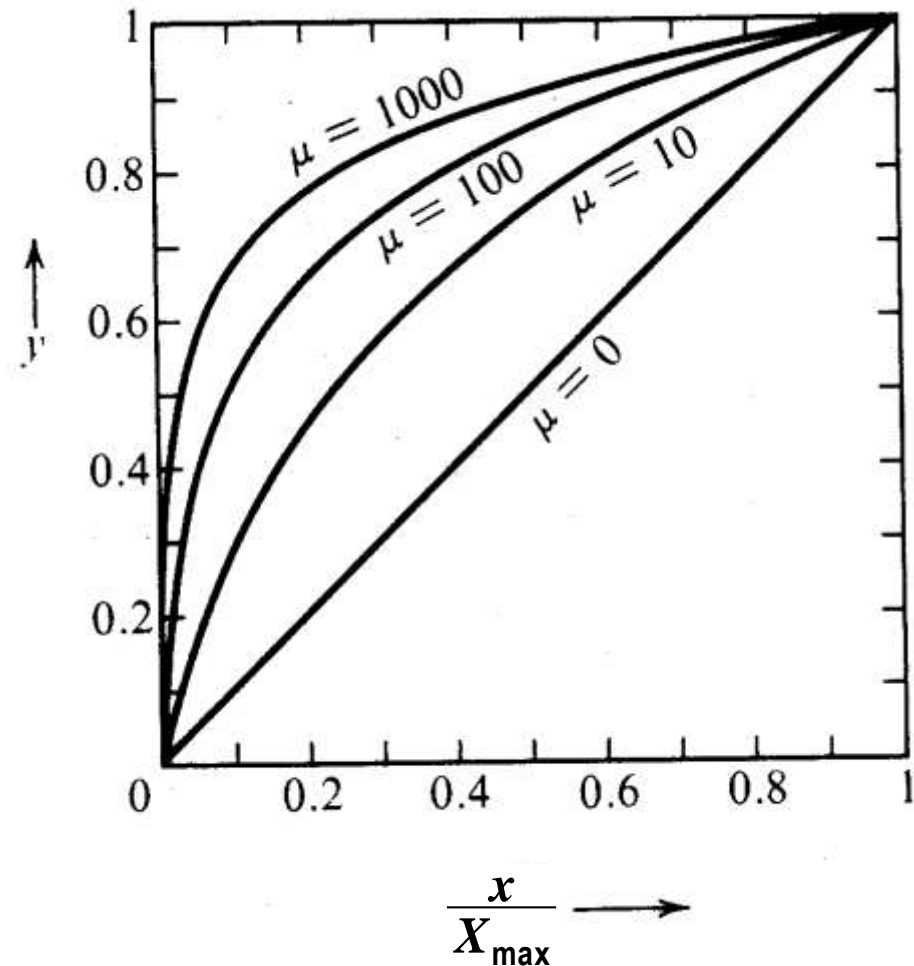


# Características de compressão

Lei-A



Lei- $\mu$



# Sistema PCM

## Lei- $\mu$

$$C(x) = \frac{X_{\max}}{\ln(1 + \mu)} \ln \left( 1 + \ln \frac{\mu|x|}{X_{\max}} \right) \text{sgn}(x), \quad 0 \leq \frac{|x|}{X_{\max}} \leq 1$$

$$\begin{aligned} RSR_{\text{lei-}\mu} &= 6,02n + 4,77 - 20 \log[\ln(1 + \mu)] \\ &\quad - 10 \log \left[ 1 + \left( \frac{X_{\max}}{\mu\sigma_x} \right)^2 + \sqrt{2} \left( \frac{X_{\max}}{\mu\sigma_x} \right) \right] \quad (\text{dB}) \end{aligned}$$

$$\cong 6,02n + 4,77 - 20 \log[\ln(1 + \mu)] \quad (\text{dB}) \quad \text{para} \quad \mu \gg \frac{X_{\max}}{\sigma_x}$$

$$\frac{\max(\Delta)}{\min(\Delta)} = \mu + 1$$

Valor usado nos E.U.A. e Japão :  $\mu = 255$

# Sistema PCM

## Lei-A

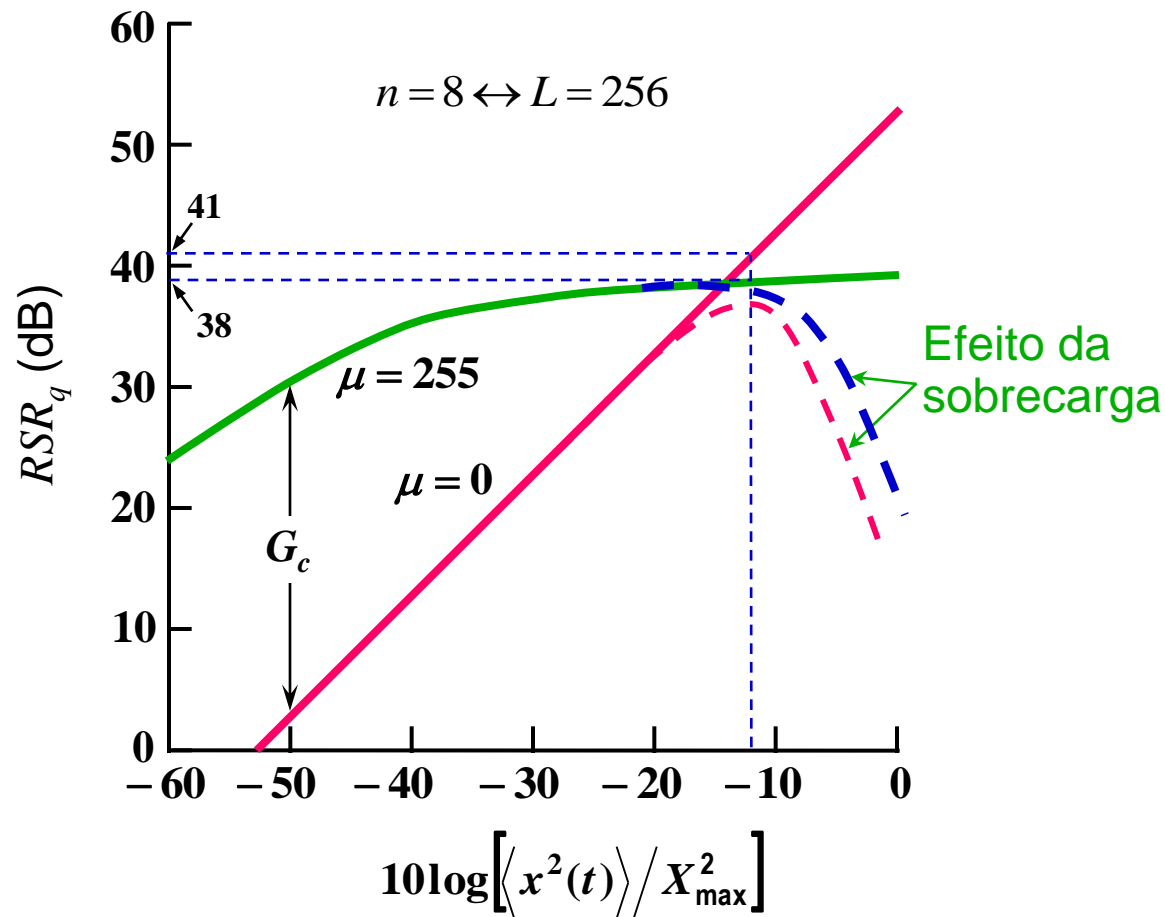
$$C(x) = \begin{cases} \frac{A}{1 + \ln A} |x| \operatorname{sgn}(x), & 0 \leq \frac{|x|}{X_{\max}} \leq \frac{1}{A} \\ \frac{X_{\max}}{1 + \ln A} \left( 1 + \ln \frac{A|x|}{X_{\max}} \right) \operatorname{sgn}(x), & \frac{1}{A} < \frac{|x|}{X_{\max}} \leq 1 \end{cases}$$

$$RSR_{\text{lei-A}} \cong 6,02n + 4,77 - 20 \log[\ln A] \text{ (dB)} \quad \text{para} \quad A \gg \frac{X_{\max}}{\sigma_x}$$

$$\frac{\max(\Delta)}{\min(\Delta)} = A$$

Valor padronizado pelo ITU-T:  $A = 87,6$

# Razão sinal-ruído de um sistema baseado em compansão



# Taxa de bits do PCM

$$R_b = f_s \times n$$

Taxa de bits (bps) PCM

Taxa de amostragem (amostras por segundo)

Número de bits por amostra

Ex.: Sinal de voz com banda telefônica, Quantizador uniforme

$B_m$	3.300 Hz
$f_s$	8 kHz
$n$	12 bits
$L$	4.096 níveis
$R_b$	96 kbps

$$RSR_q|_{dB} = 6,02n - 7,27$$
$$\cong 65 \text{ dB,}$$

quando  $\sigma_x = X_{\max} / 4$

# Log-PCM: Lei-A ou Lei- $\mu$

Sinal de voz com  
banda telefônica

$B_m$	3.300 Hz
$f_s$	8 kHz
$n$	8 bits
$L$	256 níveis
$R_b$	64 kb/s

$$\begin{aligned} RSR_{\text{lei-A}} &\cong 6,02b + 4,77 - 20 \log(1 + \ln A) \quad (\text{dB}) \\ &\cong 38,2 \quad (\text{dB}) \end{aligned}$$

$$A = 87,6$$

$$\begin{aligned} RSR_{\text{lei-}\mu} &\cong 6,02b + 4,77 - 20 \log[\ln(1 + \mu)] \quad (\text{dB}) \\ &\cong 38,1 \quad (\text{dB}) \end{aligned}$$

$$\mu = 255$$

# Largura de banda de transmissão requerida pelo PCM

Por um canal não-ruidoso com uma largura de banda de transmissão de  $B_T$  Hz é possível transmitir, sem erro, no máximo  $2B_T$  elementos de informação (ou símbolos) independentes por segundo



Largura de banda de transmissão mínima teórica requerida para transmitir  $R_s$  símbolos por seg.



$$(B_T)_{\min\text{-teo}} = \frac{R_s}{2} \text{ Hz}$$

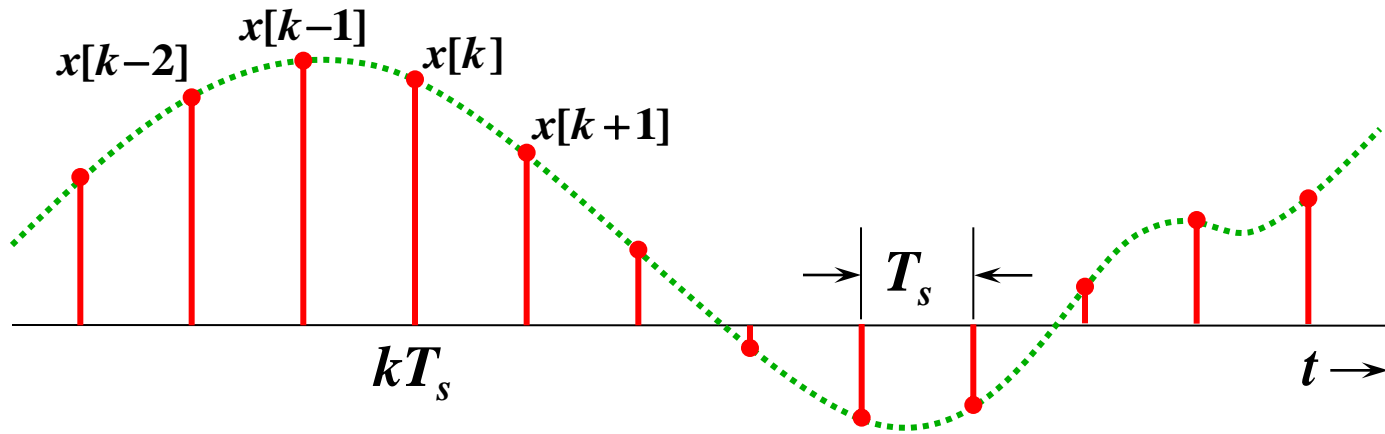
$$(B_T)_{\min\text{-teo}} = \frac{R_b}{2I_M} \text{ Hz}$$
$$= \frac{R_b}{2\log_2 M} \text{ Hz}$$

$$R_s = \frac{R_b}{I_M} = \frac{R_b}{\log_2 M}$$

Para codificação binária  $R_s = R_b$

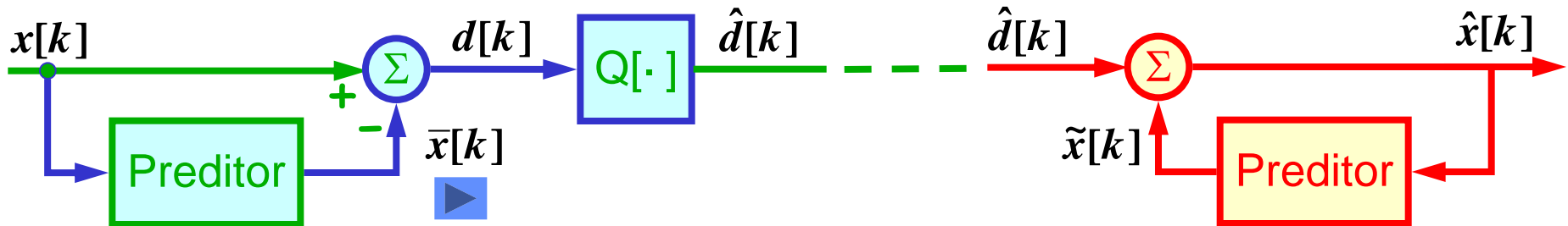


# Codificação PCM diferencial – DPCM



Codificador

Decodificador



$$\hat{x}[k] = \tilde{x}[k] + \hat{d}[k]$$

$$\hat{x}[k] = x[k] + e[k]$$

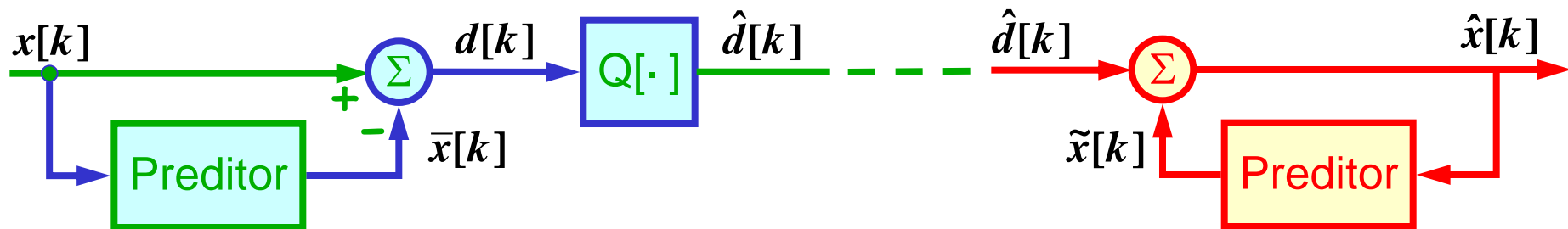
$$e[k] = ?$$

$e[k]$  : erro de reconstrução

# Codificação PCM diferencial – DPCM

Codificador

Decodificador



$$\hat{x}[k] = \tilde{x}[k] + \hat{d}[k]$$

$$\hat{x}[k] = \tilde{x}[k] + d[k] + q[k]$$

$$\hat{x}[k] = \bar{x}[k] + \varepsilon[k] + d[k] + q[k]$$

$$\hat{x}[k] = x[k] + q[k] + \varepsilon[k]$$

$$\hat{x}[k] = x[k] + e[k]$$

$$\hat{d}[k] = d[k] + q[k]$$

$$\tilde{x}[k] = \bar{x}[k] + \varepsilon[k]$$

$$\bar{x}[k] + d[k] = x[k]$$

$$e[k] = q[k] + \varepsilon[k]$$

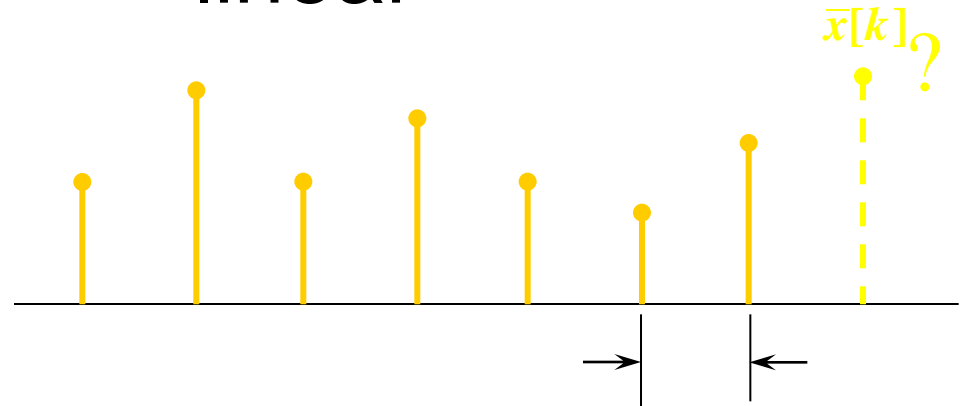
$$\tilde{x}[k] = \sum_{i=1}^p a_i \hat{x}[k-i]$$

$\neq$

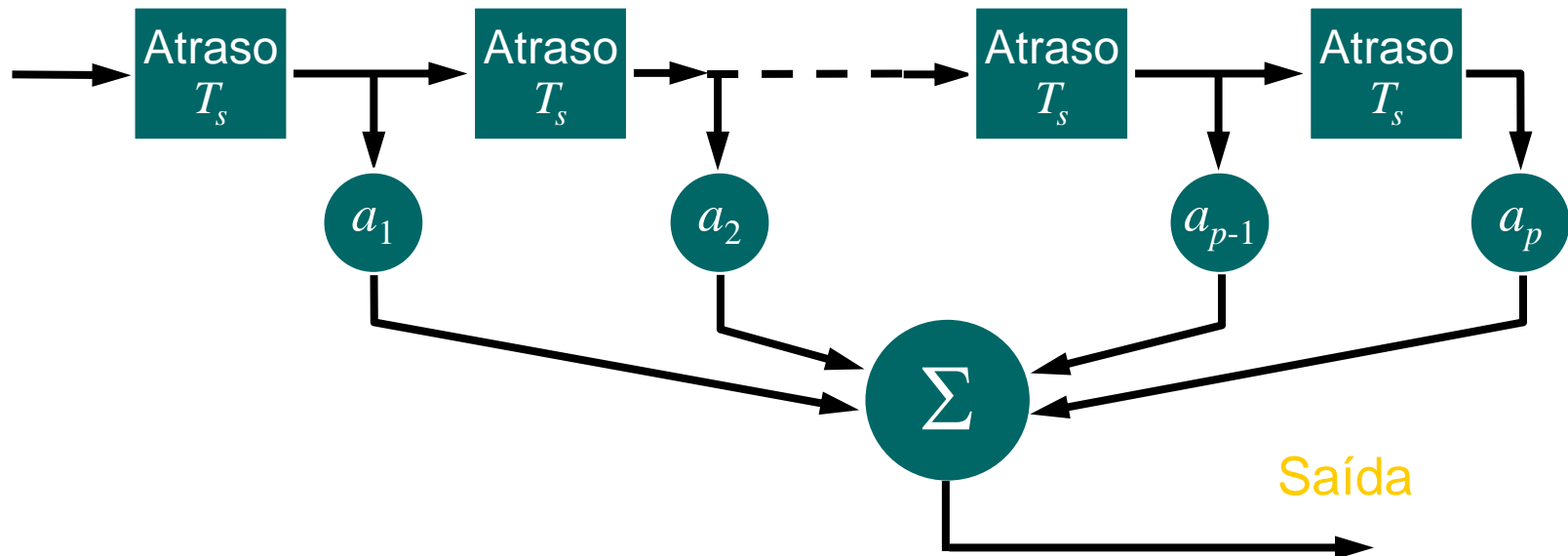
$$\bar{x}[k] = \sum_{i=1}^p a_i x[k-i]$$

Esse componente do erro de reconstrução pode assumir valores muito grandes

# Filtro transversal usado como preditor linear

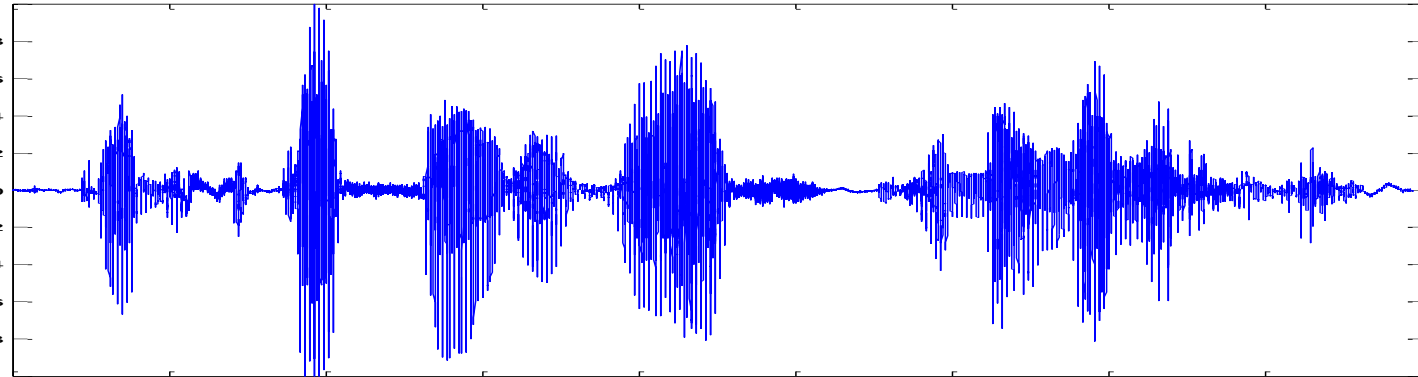


Entrada

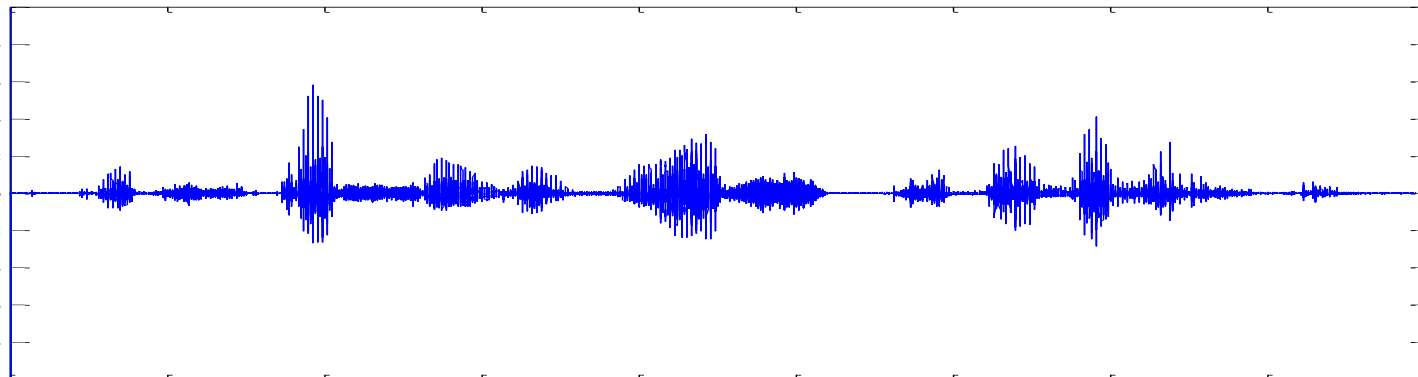


# Efeito da previsão na faixa dinâmica das amostras

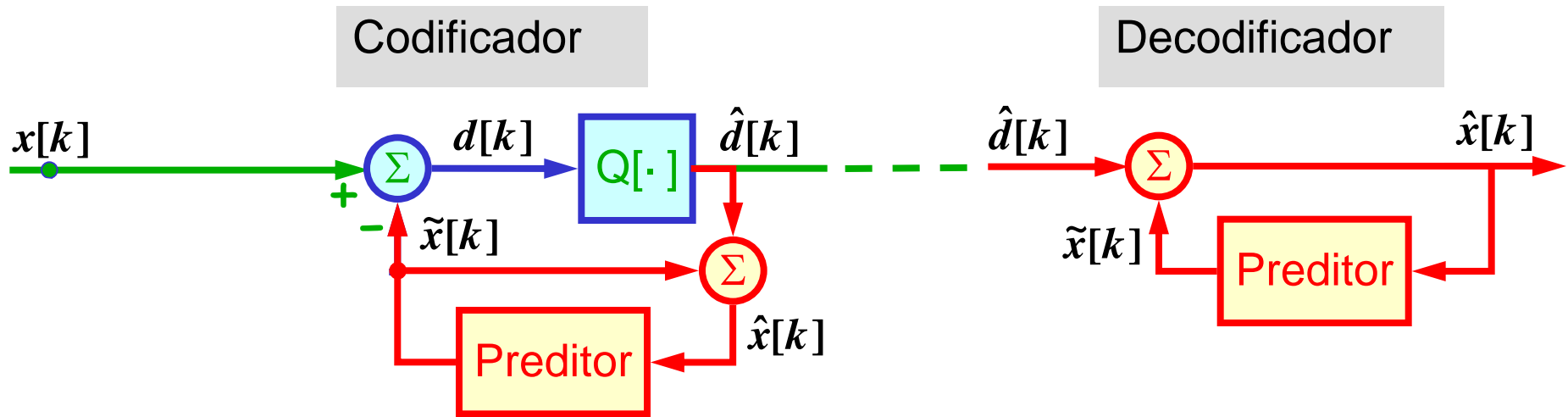
Sinal original,  $x[k]$



Erro de previsão,  $d[k] = x[k] - x[k-1]$



# Sistema DPCM prático



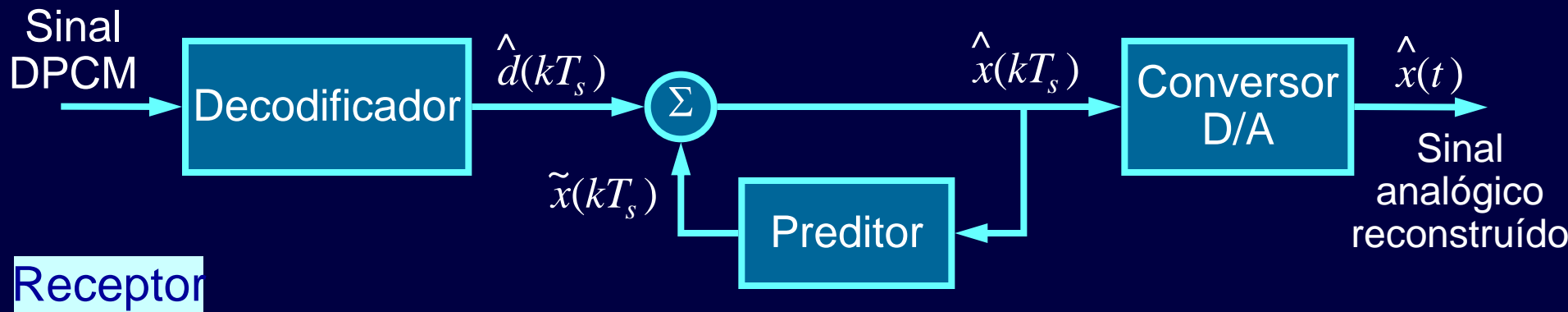
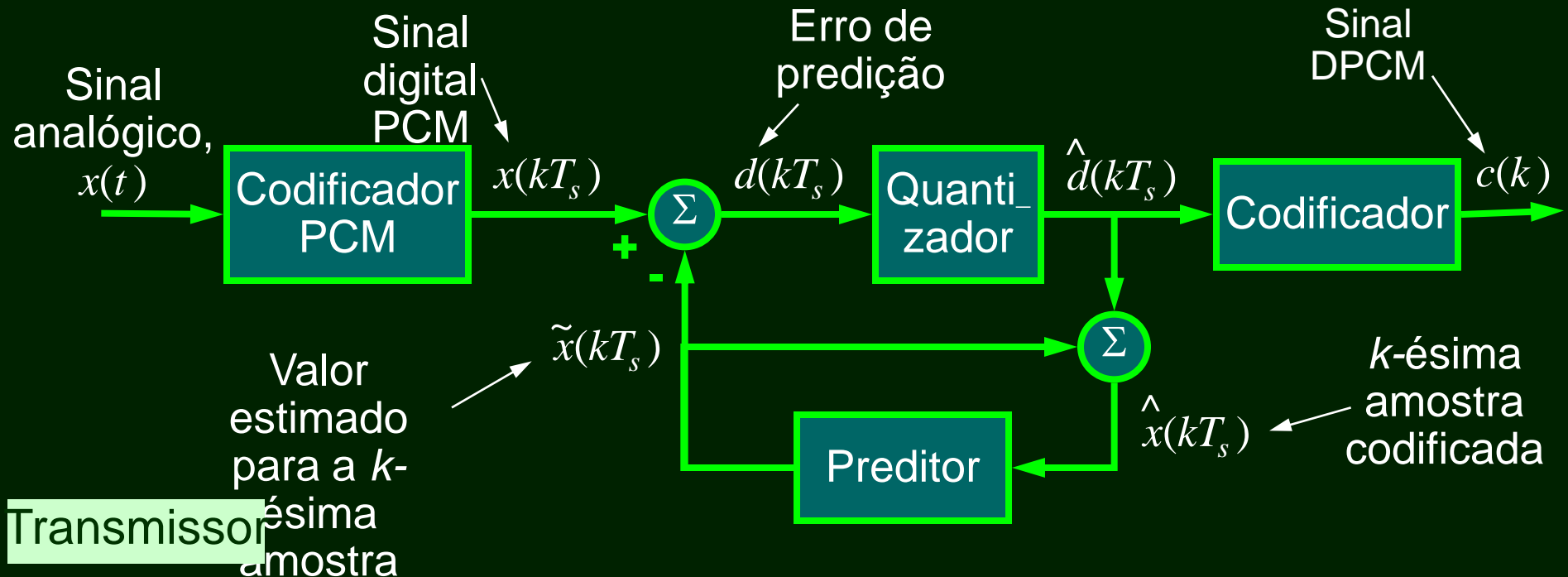
$$\hat{x}[k] = \tilde{x}[k] + \hat{d}[k]$$

$$\hat{x}[k] = \tilde{x}[k] + d[k] + q[k]$$

$$\hat{x}[k] = x[k] + q[k]$$

erro de reconstrução de  $\hat{x}[k] = q[k] =$  erro de quantização de  $d[k]$

# Sistema DPCM: transmissor e receptor



# Ganho de predição

$$RSR_q = \frac{\langle x^2(t) \rangle}{\langle q^2(t) \rangle} = \frac{P_x}{P_q}$$

Quantizador uniforme:

$$P_q = \frac{\Delta^2}{12}$$

$$P_{q,PCM} = \frac{\Delta_{PCM}^2}{12} = \frac{(2X_{max}/L)^2}{12}$$

$$P_{q,DPCM} = \frac{\Delta_{DPCM}^2}{12} = \frac{(2D_{max}/L)^2}{12}$$

$$RSR_{q,PCM} = \frac{P_x}{P_{q,PCM}}$$

$$RSR_{q,DPCM} = \frac{P_x}{P_{q,DPCM}}$$

$$G_p = \frac{RSR_{q,DPCM}}{RSR_{q,PCM}} = \frac{P_{q,PCM}}{P_{q,DPCM}} = \frac{X_{max}^2}{D_{max}^2} \approx \frac{P_x}{P_d}$$

$$G_p = \frac{RSR_{q,DPCM}}{RSR_{q,PCM}} = \frac{P_x}{P_d}$$

# Ganho de Predição

$$\text{Ganho de predição} = G_p = \frac{\text{Potência de } x(t)}{\text{Potência de } d(t)} = \frac{P_x}{P_d} = \frac{\sigma_x^2}{\sigma_d^2}$$

No caso de sinais de voz, esse ganho é de 4 a 11 dB. Isso permite que o número de bits por amostra em um sistema DPCM seja 1 a 2 bits menor que aquele requerido pelo PCM para propiciar a mesma RSR. Para uma taxa de amostragem de 8 kHz, isso significa uma economia de 8 a 16 kbps.

Um ganho maior do que o mencionado pode ser obtido se o preditor e o quantizador do esquema DPCM forem adaptativos. Nesse caso, o esquema é denominado **ADPCM** (*adaptive differential pulse-code modulation*). Um ADPCM que despende 32 kbps pode propiciar praticamente a mesma qualidade de um PCM lei-A que despende 64 kbps.



# Padrões ITU-T para telefonia fixa

Padrão	Esquema	Taxa de amostragem	Bits por amostra	Taxa de bits	Qualidade (MOS <sup>&amp;</sup> )	Ano de conclusão
G.711	Log-PCM	8 kHz	8 bits	64 kbps	4,3	1972
G.721 §	ADPCM	8 kHz	4 bits	32 kbps	4,1	1984

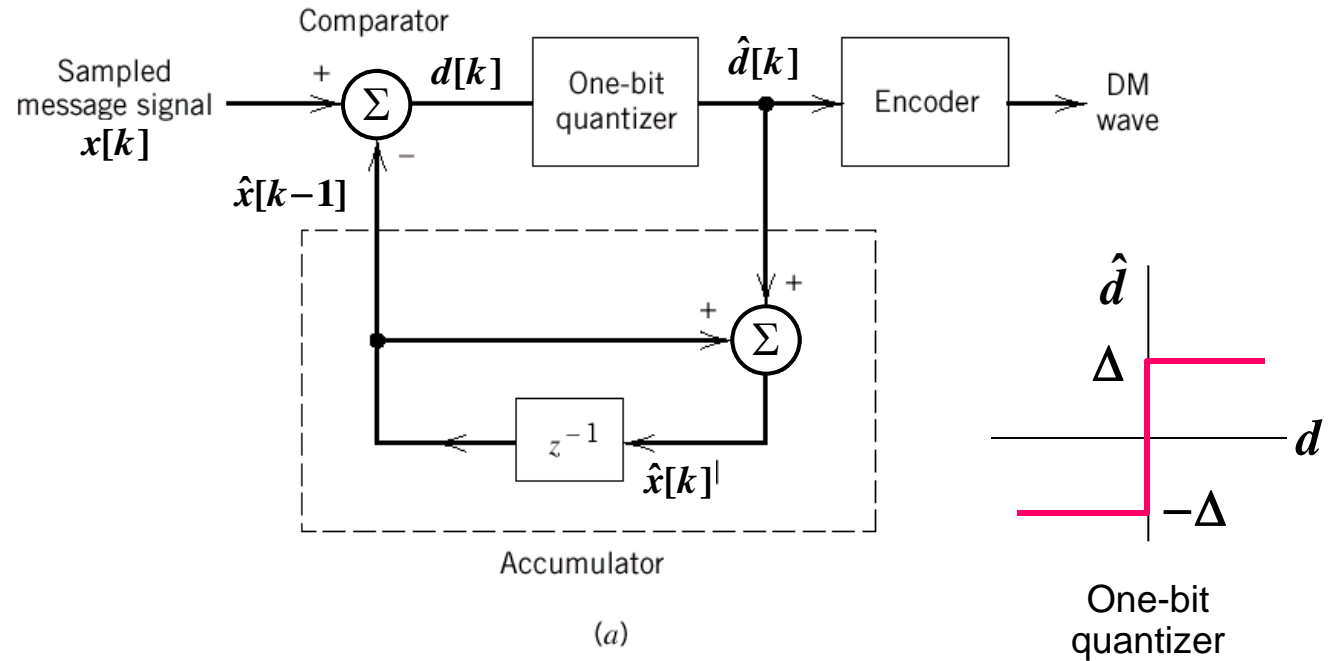
§ Atualmente o padrão G.721 faz parte do padrão G.726

& MOS: *mean opinion score* (escore médio de opinião) — é uma medida subjetiva da qualidade de um sinal de voz, com uma escala de cinco pontos:

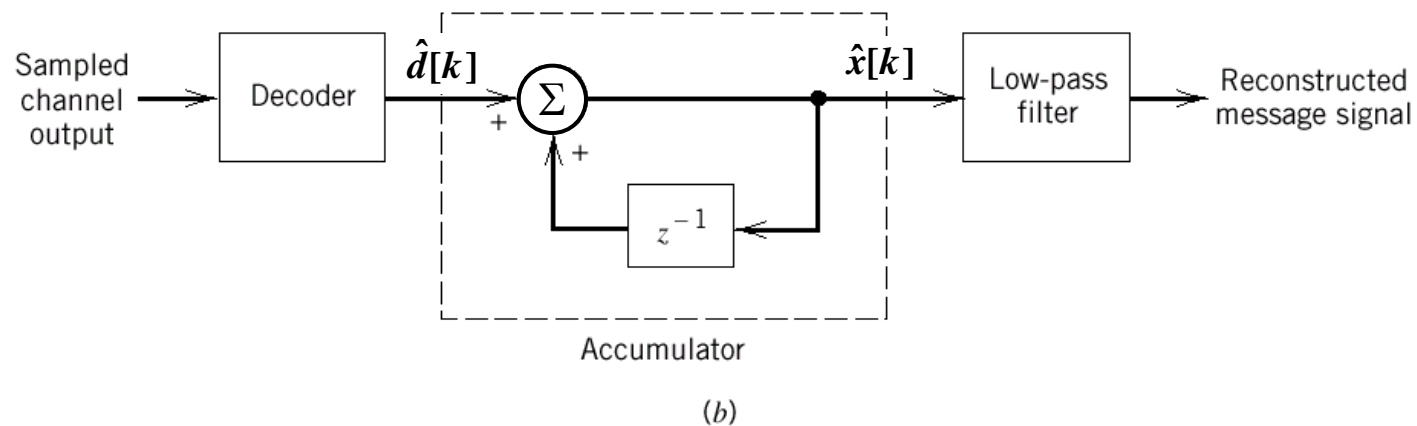
5 (excelente), 4 (boa), 3 (satisfatória ou razoável), 2 (ruim) e 1 (muito ruim)

# Sistema DM (delta modulation)

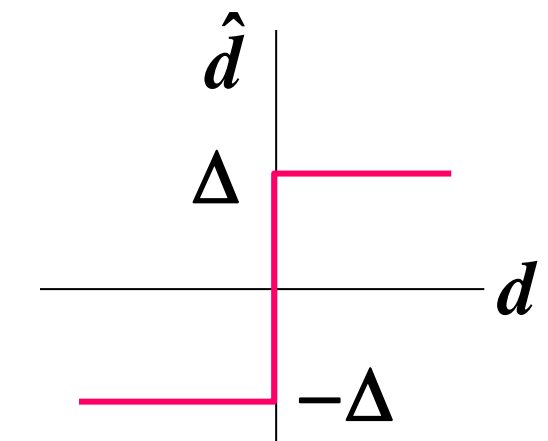
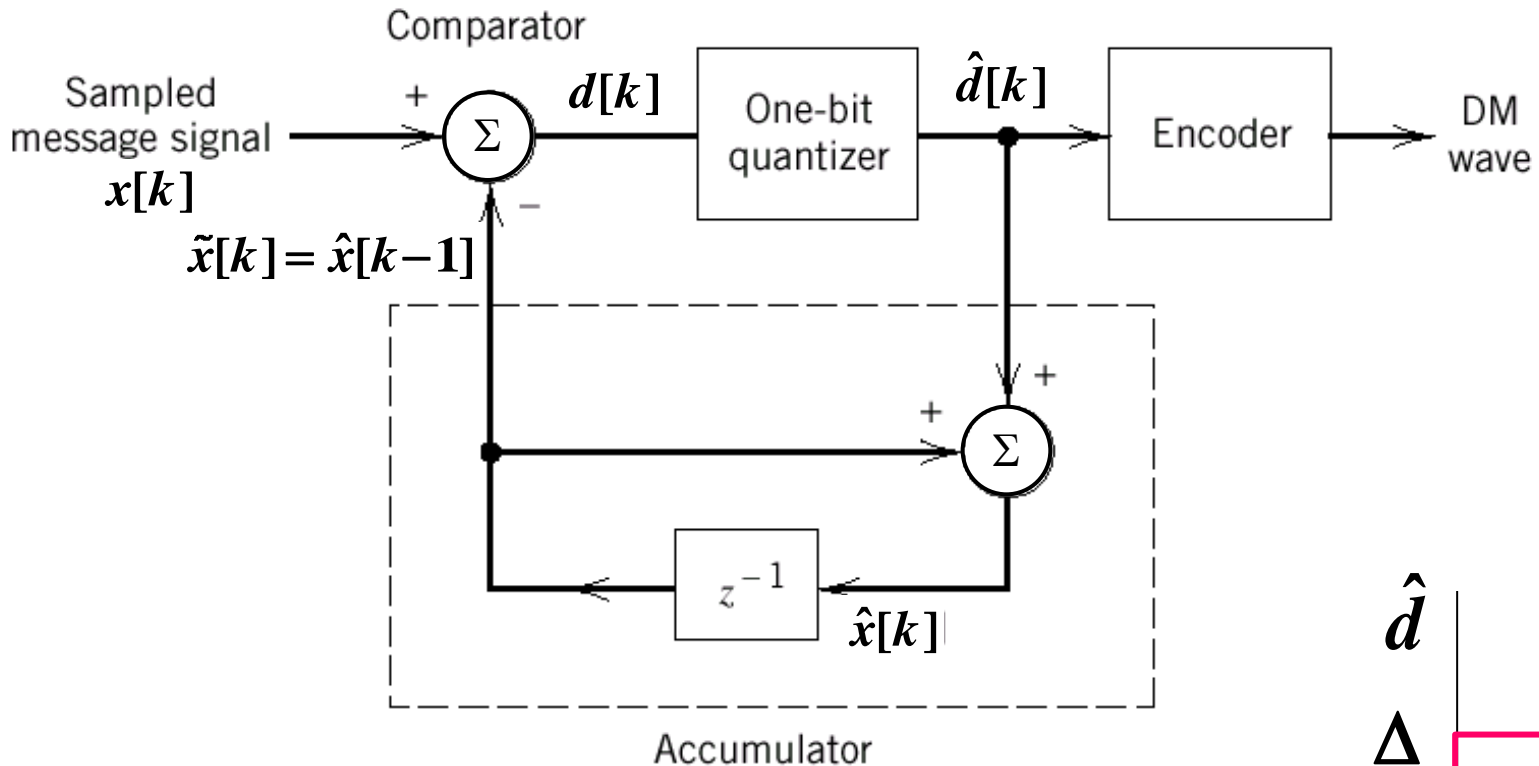
(a) Transmissor



(b) Receptor

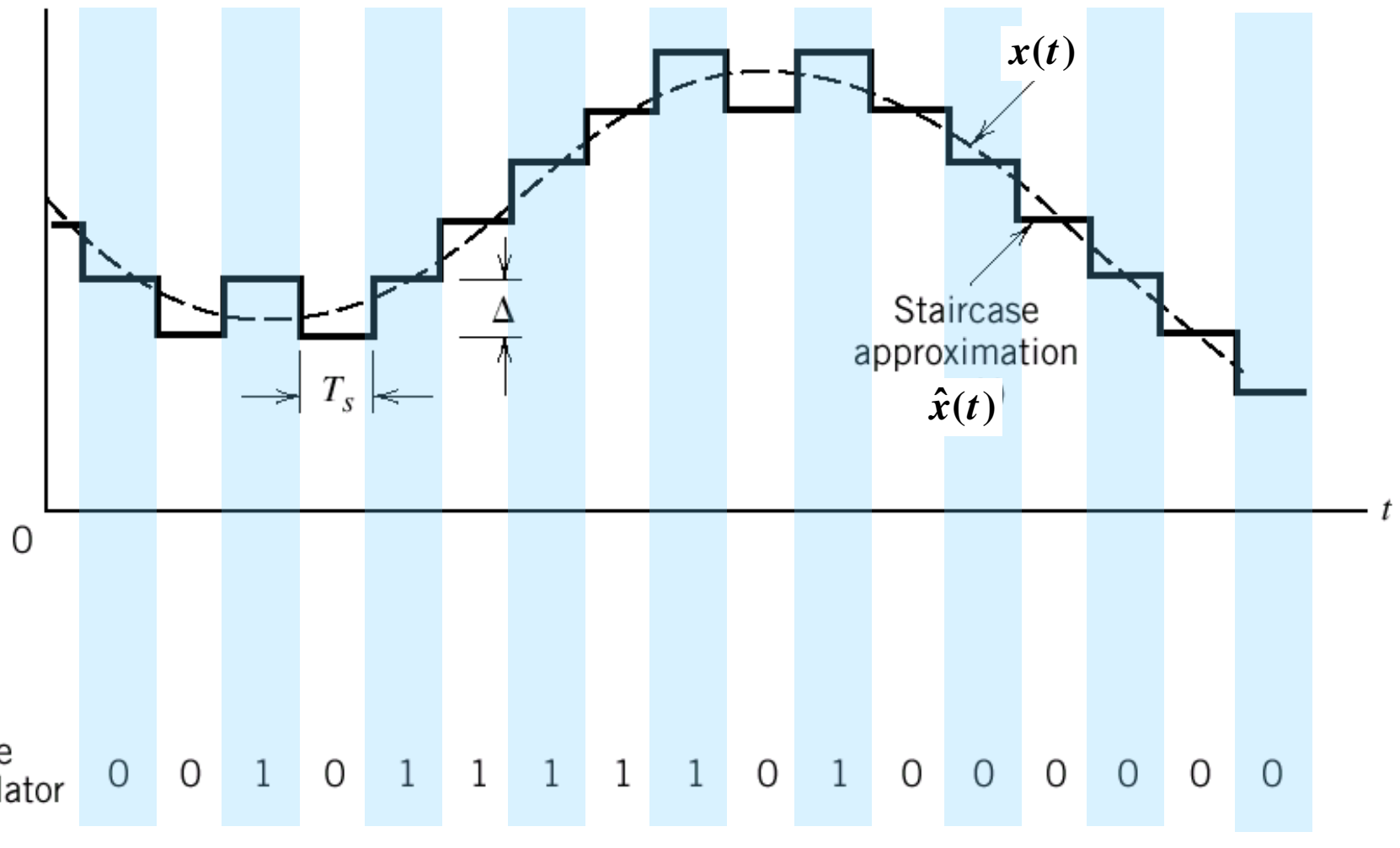


# Transmissor DM



Quantizador de um bit

# Ilustração da modulação delta (delta modulation – DM)



# Ilustração dos dois tipos de erro de quantização na modulação delta

