

Teoria das Comunicações

Prof. André Noll Barreto

Prova 3

26/08/2010

Aluno: _____

Matrícula: _____

Questão 1 (2 pontos)

Queremos transmitir a seguinte sequência de bits:

1001110010

Esboce o sinal transmitido para os seguintes esquemas (0,2 ponto cada):

- a) sinalização on-off (return-to-zero)
- b) sinalização polar (return-to-zero)
- c) sinalização on-off (non-return-to-zero)
- d) sinalização Manchester
- e) sinalização bipolar (non-return-to-zero)
- f) sinalização com resposta parcial / pulsos duobinários

Nos itens (a) a (e) considere pulsos retangulares.

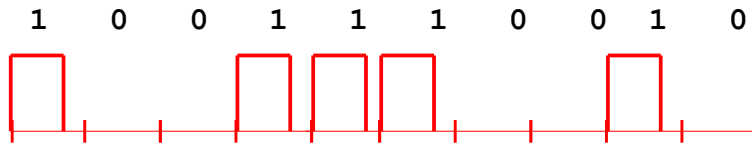
Quais destes sinais permitem a detecção de erro? (0,2 ponto)

Quais destes não possuem componentes DC? (0,3 ponto)

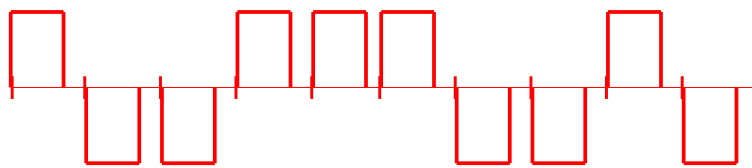
Qual destes (ou quais) possui a menor largura de banda, e por quê? (0,3 ponto)

Teoria das Comunicações

Prof. André Noll Barreto



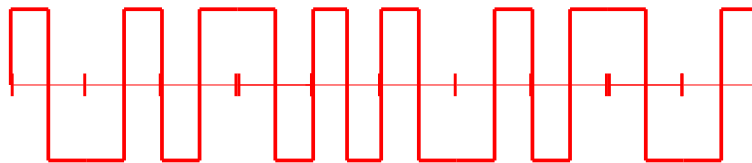
a) on-off RZ



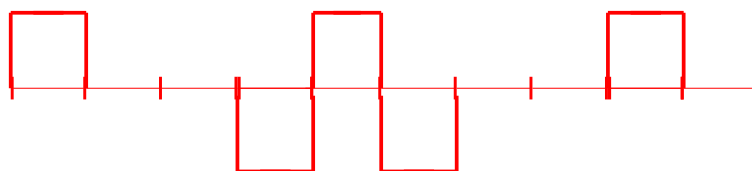
b) polar RZ



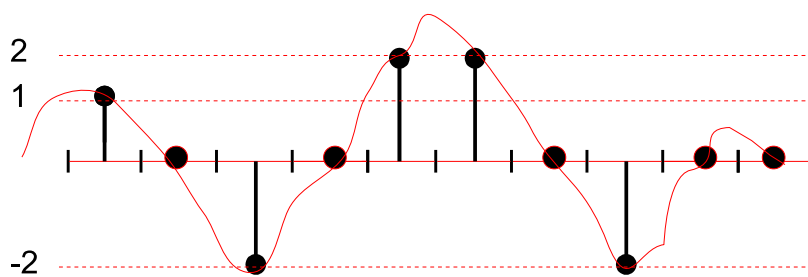
c) on-off NRZ



d) Manchester



e) bipolar NRZ



e) resposta parcial

O importante é determinar os valores nos instantes de amostragem

Os esquemas bipolar e de resposta parcial permitem detecção de erro.

Os esquemas de Manchester e bipolar não têm componente DC.

A menor largura de banda é obtida com codificação com resposta parcial, com banda $R_b/2$.

Teoria das Comunicações

Prof. André Noll Barreto

Questão 2 (2 pontos)

Um sistema PCM utiliza um quantizador uniforme seguido de um codificador binário de 8 bits/amostra. A taxa de bits de transmissão é de 10Mbits/s.

- Qual a largura de banda mínima necessária para transmissão deste sinal? (0,5 ponto)
- Qual a largura de banda do sinal mensagem, supondo que o sinal foi amostrado 30% acima da taxa de Nyquist? (0,5 ponto)
- Determine a razão sinal-ruído de quantização (em dB) quando um sinal com distribuição de amplitude uniforme entre -2 e 2 é aplicado na entrada do sistema. (0,5 ponto)
- Estime a RSR supondo que foi utilizada modulação delta, com a mesma taxa de bits. Calcule o passo de quantização σ de modo que não ocorra sobrecarga de inclinação. Sabemos que a amplitude máxima para que não ocorra sobrecarga é dada por

$$A_{max} = \frac{\sigma f_s}{2\pi f}, \text{ e considere a componente de maior frequência do sinal. (0,5 ponto)}$$

a)

$$B_{T, \min} = \frac{R_b}{2} = \frac{10M}{2} = 5 \text{ MHz}$$

b)

$$f_s = \frac{R_b}{n} = \frac{10M}{8} = 1,25 \text{ MHz}$$

$$f_s = 1,3 R_{Nyq} = 1,3(2B) \Rightarrow B = \frac{1,25 \text{ MHz}}{2,6} = 480,769 \text{ kHz}$$

c)

$$RSR_{\text{uniforme}} = 3L^2 \frac{P_m}{m_p^2}$$

$$m_p = 2$$

$$P_m = \int_{-\infty}^{\infty} m^2 p_m(m) dm = \int_{-2}^2 \frac{m^2}{4} dm = \frac{m^3}{12} \Big|_{-2}^2 = \frac{4}{3}$$

$$RSR_{\text{uniforme}} = 3(256^2) \frac{4/3}{2^2} = 65536 = 48,2 \text{ dB}$$

Teoria das Comunicações

Prof. André Noll Barreto

d)

$$RSR_{\text{delta}} = \frac{3 f_s P_m}{\sigma^2 B}$$

Na modulação delta temos 1 bit por amostra, ou seja $f_s = 10\text{MHz}$.

B é a largura de banda do sinal, calculada no item (b), $B = 480,769\text{ kHz}$.

A potência foi calculada no item (c), $P_m = \frac{4}{3}$

$$A_{\text{max}} = \frac{\sigma f_s}{2 \pi B} \Rightarrow \sigma = \frac{2 \pi A_{\text{max}} B}{f_s} = \frac{2 \pi (2) 480,796 \times 10^3}{10 \times 10^6} = 0,6042$$

$$RSR_{\text{delta}} = \frac{3 (10 \times 10^6) 4/3}{(0,6042)^2 480,769 \times 10^3} = 228 = 23,6 \text{ dB}$$

Teoria das Comunicações

Prof. André Noll Barreto

Questão 3 (2 pontos)

Um computador gera dados binários a uma taxa de 56 kbits/s. Os dados de 10 computadores são multiplexados no tempo, e, após a adição de 10 bytes de sinalização a cada 1 ms, o sinal é transmitido com codificação de linha polar binária. Qual a largura de banda de transmissão mínima deste sinal?

Qual a largura de banda, supondo pulsos de Nyquist com fator de roll-off 0,3?

Qual a largura de banda máxima para pulsos satisfazendo o critério de Nyquist?

Se no sistema acima os dados forem transmitidos em um sistema M -ário com 8 níveis, qual a largura de banda de transmissão, supondo pulsos de Nyquist com fator de roll-off 0,3 ?

a)

$$R_b = 10 \times 56 \times 10^3 + \frac{10 \times 8}{10^{-3}} = 640 \text{ kbps}$$

$$B_{T, \min} = \frac{R_b}{2} = 320 \text{ kHz}$$

b)

$$B = \frac{R_b}{2} (1+r) = \frac{640 \times 10^3}{2} (1+0,3) = 416 \text{ kHz}$$

c)

Para pulsos de Nyquist temos no máximo $r = 1$

$$B = \frac{R_b}{2} (1+1) = 640 \text{ kHz}$$

d)

$$R_s = \frac{R_b}{\log_2 M} \Rightarrow B = \frac{R_s}{2} (1+r) = \frac{640 \times 10^3 / 3}{2} (1+0,3) = 138,7 \text{ kHz}$$

Teoria das Comunicações

Prof. André Noll Barreto

Questão 4 (2 pontos)

Uma sequência de bits é transmitida com codificação polar e pulsos retangulares de largura $3T_b/4$ e amplitude $A=1$, a uma taxa $R_b = 1\text{Mbps}$. Qual a potência de transmissão deste sinal? (0,7 ponto)

Se quiséssemos utilizar codificação **on-off** com a mesma probabilidade de erro, qual seria a potência necessária? (0,7 ponto)

Se tivéssemos codificação quaternária ($M=4$), qual seria a potência necessária para mantermos a mesma taxa de erro de bit? Suponha que erramos sempre apenas um bit a cada símbolo decodificado com erro. (0,6 ponto)

a)

$$P_{s,\text{polar}} = \frac{1}{T_b} \int_0^{\frac{3T_b}{4}} A^2 dt = \frac{3}{4}$$

e a probabilidade de erro de bit é dada por

$$p_b = Q\left(\frac{A}{\sigma}\right)$$

b) Para **on-off** com mesma probabilidade de erro devemos ter uma amplitude $A_{\text{on-off}}=2A$, de modo que a distância entre as amplitudes seja a mesma.

Sendo assim, como apenas o bit 1 terá energia diferente de zero e tem probabilidade $1/2$,

$$P_{s,\text{on-off}} = \frac{1}{2} \frac{1}{T_b} \int_0^{\frac{3T_b}{4}} (2A)^2 dt = \frac{3}{2}$$

c) com codificação quaternária enviamos 2 bits a cada símbolo. Sendo assim, considerando apenas um bit errado a cada símbolo errado, para mantermos a taxa de erro de bit de

$$p_b = Q\left(\frac{A}{\sigma}\right) \quad \text{precisamos de uma taxa de erro de símbolo} \quad p_e = 2 p_b$$

Com codificação quaternária, a probabilidade de erro depende da distância entre os níveis. Para que todos os níveis vizinhos tenham a mesma distância, podemos ter os níveis $-3A_q, -A_q, A_q, 3A_q$, e a probabilidade de erro de símbolo será

$$p_s = Q\left(\frac{A_q}{\sigma}\right) = 2 Q\left(\frac{A}{\sigma}\right) \Rightarrow A_q = \sigma Q^{-1}\left(2 Q\left(\frac{A}{\sigma}\right)\right)$$

Achado A_q , a potência pode ser calculada considerando que a amplitude será $\pm A_q$ com probabilidade $1/2$ e $\pm 3A_q$ também com probabilidade $1/2$. Sendo assim

$$P_{s,\text{quat}} = \frac{1}{2} \frac{1}{T_b} \int_0^{\frac{3T_b}{4}} A_q^2 dt + \frac{1}{2} \frac{1}{T_b} \int_0^{\frac{3T_b}{4}} 9A_q^2 dt = \frac{15A_q^2}{4}$$

Teoria das Comunicações

Prof. André Noll Barreto

Questão 5 (2 pontos)

Um sistema de transmissão utiliza como esquema de código de linha PPM (*Pulse Position Modulation*) binária com pulsos triangulares de largura $T_b/2$. Ou seja, os bits $b_k=0$ são representados pelos pulsos $p(t-kT_b)$, e os bits $b_k=1$ por $p(t-(k+0,5)T_b)$

Supondo que os bits 0 e 1 são equiprováveis, calcule e esboce a densidade espectral de potência para este caso.

Para o pulso triangular
$$P(f) = \frac{T_b}{4} \operatorname{sinc}^2\left(\frac{\pi f T_b}{4}\right)$$

Podemos observar que a codificação PPM binária com intervalo de símbolos T_b é parecida a uma codificação on-off com intervalo $T_b/2$. Porém, diferentemente da codificação on-off a correlação em instantes consecutivos é

$$R_1 = E\{R_k R_{k+1}\} = \frac{1}{2} \left[\frac{1}{2} 1(0) + \frac{1}{2} (1)0 \right] + \frac{1}{2} \left[\frac{1}{4} (0)(0) + \frac{1}{4} (0)(1) + \frac{1}{4} (1)(0) + \frac{1}{4} (1)(1) \right] = \frac{1}{8}$$

onde o primeiro termo corresponde aos valores de k na primeira metade do intervalo T_b . Neste caso, se o valor em k for 1, em $k+1$ será sempre 0, ou vice-versa. Isto ocorrerá na metade das situações. Alternativamente, se k corresponde à segunda metade do intervalo T_b , os valores em k e $k+1$ são independentes.

Para on-off, teríamos

$$R_{1,\text{on-off}} = E\{R_k R_{k+1}\} = \frac{1}{4} (0)(0) + \frac{1}{4} (0)(1) + \frac{1}{4} (1)(0) + \frac{1}{4} (1)(1) = \frac{1}{4}$$

Ou seja, $R_1 = R_{-1} = R_{1,\text{on-off}} - \frac{1}{8}$

Para todos os valores de R_n , $n \neq 1$, temos a mesma situação que para a codificação on-off.

Ou seja,

$$S_y(f) = S_{y,\text{on-off}}(f) - \frac{|P(f)|^2}{T_b} 2 \frac{1}{8} \cos 2\pi f T_b / 2$$
$$S_y(f) = \frac{|P(f)|^2}{T_b} \left[1 + \frac{1}{T_b/2} \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta\left(f - \frac{n}{T_b/2}\right) - \frac{1}{4} \cos 4\pi f T_b \right]$$
$$S_y(f) = \frac{T_b}{16} \operatorname{sinc}^4\left(\frac{\pi f T_b}{4}\right) \left[1 + \frac{2}{T_b} \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta\left(f - \frac{2n}{T_b}\right) - \frac{1}{4} \cos 4\pi f T_b \right]$$

Teoria das Comunicações

Prof. André Noll Barreto

Fórmulas Úteis

Identidades Trigonométricas:

$$\sin(2x) = 2 \sin x \cos x$$

$$\cos(2x) = \cos^2 x - \sin^2 x$$

$$\sin^2 x + \cos^2 x = 1$$

$$\cos^2 x = \frac{1}{2}(1 + \cos 2x)$$

$$\sin^2 x = \frac{1}{2}(1 - \cos 2x)$$

$$\sin(x \pm y) = \sin x \cos y \pm \cos x \sin y$$

$$\cos(x \pm y) = \cos x \cos y \mp \sin x \sin y$$

$$\tan(x \pm y) = \frac{\tan x \pm \tan y}{1 \mp \tan x \tan y}$$

$$a \cos x + b \sin x = \sqrt{a^2 + b^2} \cos(x + \tan^{-1}(-b/a))$$

Transformadas de Fourier:

$$g(t) = \int_{-\infty}^{\infty} g(t) e^{j2\pi f t} dt \stackrel{F}{\Leftrightarrow} G(f) = \int_{-\infty}^{\infty} g(t) e^{-j2\pi f t} df$$

$$\text{rect}\left(\frac{t}{\tau}\right) \stackrel{F}{\Leftrightarrow} |\tau| \text{sinc}(\pi f \tau)$$

$$\text{sinc}(2\pi B t) \stackrel{F}{\Leftrightarrow} \frac{1}{|2B|} \text{rect}(f/B)$$

$$\Delta\left(\frac{t}{\tau}\right) \stackrel{F}{\Leftrightarrow} \frac{\tau}{2} \text{sinc}^2\left(\frac{\pi f \tau}{2}\right)$$

$$\sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(t - nT) \stackrel{F}{\Leftrightarrow} \frac{1}{T} \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta\left(f - \frac{n}{T}\right)$$

Razão sinal-ruído com quantização

$$RSR_{\text{uniforme}} = 3L^2 \frac{P_m}{m_p^2}$$

$$RSR_{\mu} = 3L^2 \frac{1}{(\ln(1 + \mu))^2}$$

$$RSR_{\text{delta}} = \frac{3f_s P_m}{\sigma^2 B}$$

Teoria das Comunicações

Prof. André Noll Barreto

Densidade Espectral de Potência de Códigos de Linha

$$S_y(f) = \frac{|P(f)|^2}{T_b} \sum_{n=-\infty}^{\infty} R_n e^{-j2\pi n f T_b} = \frac{|P(f)|^2}{T_b} \left(R_0 + 2 \sum_{n=1}^{\infty} R_n \cos 2\pi n f T_b \right)$$

$$S_{y, \text{polar}}(f) = \frac{|P(f)|^2}{T_b}$$

$$S_{y, \text{on-off}}(f) = \frac{|P(f)|^2}{T_b} \left[1 + \frac{1}{T_b} \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta \left(f - \frac{n}{T_b} \right) \right]$$

$$S_{y, \text{bipolar}}(f) = \frac{|P(f)|^2}{T_b} \sin^2(\pi f T_b)$$

Pulso duobinário

$$p(t) = \frac{\sin(\pi R_b t)}{\pi R_b t (1 - R_b t)}$$

$$P(f) = \frac{2}{R_b} \cos\left(\frac{\pi f}{R_b}\right) \text{rect}\left(\frac{f}{R_b}\right) e^{-j\pi f / R_b}$$