# Segunda Prova de Teleprocessamento

**UFES 2022/1** 

Todas questões tem igual valor (1,0 ponto)

Dionatas Santos Brito

#### Questão 1

Considere um sistema de comunicação com protocolo *Stop-and-Wait* ARQ, onde a largura de banda é 1 Mbps e o tempo de que 1 *bit* leva para ir e voltar é de 30 ms.

a) Calcule o produto largura de banda-retardo? O que isso significa?

O produto de atraso de largura de banda:  $1 \times 10^6 \times 30 \times 10^{-3} = 30,000$  bits Esse produto significa que o sistema enviar 30.000 bits durante o tempo necessário para os dados irem do transmissor para o receptor e depois de volta, ou seja, define o número de bits capaz de preencher o enlace

b) Qual o percentual de utilização do enlace, caso os quadros de dados tenham 3000 bits de comprimento?

Percentual de utilização do enlace: 3000/30,000 ou 10%

c) Caso um outro protocolo possa enviar até 4 quadros antes de parar e esperar os ACKs, qual é o percentual de utilização do enlace?

Com o produto de largura de banda igual a 30.000 bits, cada quadro é composto por 3000 bits, logo 4 quadros são equivalentes a 12 000 bits (4x3000) e o percentual de utilização do enlace é igual a 12000/30000 ou 40%

Questão 2

Para os protocolos dados a seguir, qual é o tamanho máximo das janelas no transmissor e no receptor, quando se utiliza números de sequência de 7 bits?

a) Stop-and-Wait ARQ

transmissor: 1 janela receptor: 1 janela

### b) Go-Back-N ARQ

*transmissor:*  $(2^n) - 1 = (2^n) - 1 = 127$  *janelas* 

receptor: 1 janela

# c) Selective Repeat ARQ

**transmissor:**  $(2^n)/2 = (2^7)/2 = 64$  janelas **receptor:**  $(2^n)/2 = (2^7)/2 = 64$  janelas

Questão 3

Calcule *throughput* (número de quadros que são efetivamente transmitidos por segundo) em uma rede ALOHA puro apresentando quadros de 500 *bits* em um canal compartilhado com taxa de 200 kbps. Considere que o sistema (todas as estações em conjunto) gerem:

Intervalo de transmissão de quadros: Tfr = 500 bits/200 kbps ou 2.5 ms

**G:** (N quadros por segundo) \* (Intervalo de transmissão de quadros)

**Throughput:** Quadros por segundo \* S

 $S = G \times e^{\wedge}(-2G)$ 

# a) 1000 quadros por segundo

**G:** 1000 \* 2.5 ms **G:** 2.5 ou 5/2

**S:** 2.5 \* e^(-2\*2.5) **S:** 0.0168 ou 1.68%

**Throughput:** 1000 \* 0.0168 = 16.8

**Throughput:** Aproximadamente 17 quadros a cada 1000

# b) 500 quadros por segundo

**G:** 500\* 2.5 ms **G:** 1.25 ou 5/4

S:  $1.25 * e^{(-2)}$ 

**S:** 0,1026 ou 10.26%

**Throughput:** 500 \* 0,1026 = 51.3

**Throughput:** Aproximadamente 51 quadros a cada 500

## c) 250 quadros por segundo

**G:** 250\* 2.5 ms **G:** 0.625 ou 5/8

**S:** 0.625\* e^(-2\*0.625) **S:** 0.1790 ou 17.90%

**Throughput:** 250 \* 0,1790 = 44.75

Throughput: Aproximadamente 45 quadros a cada 250.

<u>Questão 4</u>

Considere o tempo máximo de propagação de 30 µs em uma rede CSMA/CD com largura de banda de 10 Mbps. Qual será o tamanho mínimo, em octetos (*bytes*), do quadro? Explique.

Largura de banda: 10Mbps

Tempo máximo de propagação: 30 µs = Tp

Tempo mínimo de transmissão do quadro:  $Ttr = 2 \times Tp$ 

Tamanho mínimo do quadro: Tmq = Largura de banda \* Ttr

*Ttr*: 
$$2 \times Tp \Rightarrow Ttr = 2 \times 30 \ \mu s$$

$$Ttr = 60 \mu s$$

*Tmq:* Largura de banda \* Ttr => Tmq = 10Mbps \* 60 μs

$$Tmq = (10*10^6)*(60*10^-6)$$

*Tmq* = 600 bits ou 75 bytes

Ou seja, com uma velocidade de transmissão de 10Mbps, o tempo para a transmissão de um quadro de

75 octetos (bytes) é de 60 μs Ouestão 5

Considere uma subcamada MAC Ethernet 10BaseT que recebe da camada superior um pacote de dados com 2000 *bytes*.

a) Estes dados podem ser encapsulados em apenas um quadro?

Não, o limite é de 1500 bytes

b) Em caso negativo, qual o total de quadros que precisam ser enviados?

Seria necessário enviar um total de dois quadros.

c) Qual é o tamanho, em octetos, do campo de dados em cada um dos quadros? O campo de dados do primeiro quadro seria de 1500 bytes (máximo) e o do segundo 500 bytes, aproximadamente

## Ouestão 6

Um sistema tem uma hierarquia de protocolos com *n* camadas. As aplicações geram mensagens com *M bytes* de comprimento. Em cada uma das camadas, é acrescentado um cabeçalho com *h bytes*. Qual a fração da largura de banda da rede é preenchida pelos cabeçalhos?

Mensagem: M bytes de comprimento

Camadas: n camadas

Cabeçalho: h bytes

**Bytes de cabeçalho por camadas:** h \* n (espaço desperdiçado)

**Tamanho total da mensagem:** M + (n\*h)

Fração da largura de banda de rede preenchida/desperdiçada em cabeçalhos é igual a hn/(M + (h\*n))Questão 7

Queremos enviar uma seqüência de imagens de tela de computador por fibra óptica. A tela tem 480×640 pixels, e cada pixel tem 24 *bits*. Há 60 imagens de tela por segundo. Qual é a largura de banda necessária, e quantos micra de comprimento de onda são necessários para essa banda a 1,30 micra?

Suposição: 1 bps por Hz

 $\Delta f$  = Taxa de dados = 480 \* 640 \* 24 \* 60 = 442 368 000 = 442 M bps aproximadamente

 $\lambda = 1.30*\ 10^{-3} = 1,30\ micra$ 

 $\lambda^2 = 1.69 * 10^{-6} = 1.6 \text{ micra}$ 

 $c = 3*10^{8}$ 

 $\Delta f = c * \Delta / \lambda^2 => \Delta \lambda = \Delta f * \lambda^2 / c$ 

 $\Delta \lambda = (4.42 * 10^8) * (1.69 * 10^6) / 3*10^8;$ 

 $\Delta \lambda = 2.5 * 10^{\circ}-6 \text{ micra}$ 

Conclusão: Intervalos de comprimento de onda que foi utilizado (2,5 \* 10^-6 micra) é curto. Questão 8

Um diagrama de constelação de um modem tem pontos de dados nas seguintes coordenadas de seu diagrama fasorial: (1,1), (3,1), (3,3), (1,3), (1,-1), (3,-1), (3,-3), (1,-3), (-1,1), (-3,1), (-3,3), (-1,3), (-1,-3). Qual é o tipo de modulação que está sendo feita? Quantos bps um modem com esses parâmetros pode alcançar a uma taxa de transmissão de 1.200 bauds?

Tipo de modulação: QAM-16 6

(Quadrature Amplitude Modulation — modulação por amplitude de quadratura)

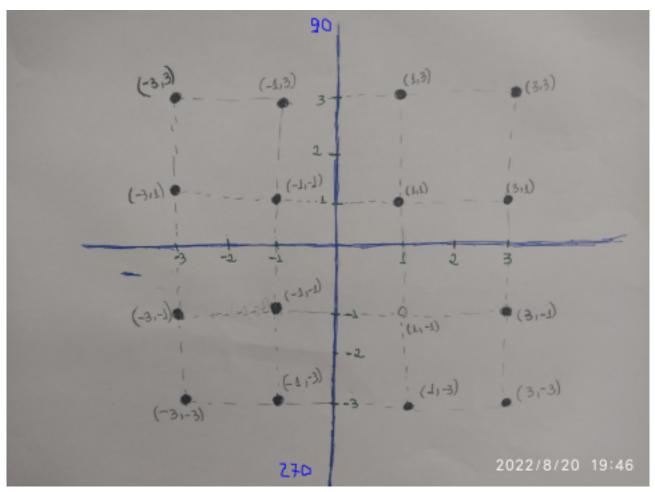
São usadas quatro amplitudes e quatro fases, dando um total de 16 combinações diferentes. Esse esquema de modulação pode ser usado para transmitir quatro bits por símbolo.

Taxa de transmissão = 1200 bauds

Número de bits por transmissão = (bits/símbolos) = 4

Taxa de bits = taxa de transmissão \* número de bits por transmissão

*Taxa de bits* = 1200 bauds \* 4 = 4800 bps



# Ouestão 9

A forma de onda da figura abaixo pertence a um fluxo de dados binários codificado em Manchester. Determine o início e o fim dos períodos de *bits* (ou seja, extraia as informações do relógio) e forneça a sequência de dados.

**Transição:** No meio do período

Subida de borda: 1

Descida de borda: 0

**Resposta codificada:** 1 1 1 0 0 1 1 0 1 0



### Ouestão 10

Um código de Hamming de 12 *bits* cujo valor hexadecimal é 0xE4F chega a um receptor. Qual era o valor original em hexadecimal? Suponha que não exista mais de 1 *bit* com erro.

Supondo que não exista mais de 1 bit com erro, devemos enumerar os bits começando do bit 1 da esquerda para a direita, seguindo dessa forma, o segundo bit que é o bit de paridade, será o incorreto (tendo apenas 1 bit com erro) e após a configuração do código de Hamming o valor transmitido de 12 bits em hexadecimal é o 0xA4F, sendo assim o valor original de dados (de 8 bits) igual a 0xAF.