# EE15 Comunicação de Dados





Aula 22-23: TRATAMENTO DE ERROS. CONT

## **Algoritmo CRC**

- Ou FCS (Frame Check Sequence) ou códigos polinomiais.
- Os dados s\u00e3o interpretados como sendo coeficientes de polin\u00f3mios.
- I Uma sequência de  ${\bf m}$  bits de dados é associada a um polinomio  ${\bf M}({\bf x})$  .
- l O total de verificação é gerado por um polinômio gerador **G(x)**, cujo grau é "r". O total de verificação é o **resto** da divisão:

$$resto = \frac{2^{r} \cdot M(x)}{G(x)}$$

Os bits de dados são e o total de verificação são combinados para formar o polinômio a ser transmitido T(x).

 $T(x) = 2^{r} \cdot M(x) \Theta resto$ 

 $resto = \frac{2^{r} \cdot M(x)}{G(x)}$ 

operação módulo 2

Todas as operações são feitas em módulo 2.

Adição = subtração = XOR

1-0=0-1=1 1-1=0 0-0=0

### PRINCÍPIO DO ALGORITMO

- Pela forma que é gerado T(x) é divisível por G(x), isto é resto=0.
- I O receptor ao receber T(x), divide o polinômio recebido  $T_r(x)$  por G(x).
- I Se o resto for NULO, então  $T_r(x) = T(x)$  (em mais do 99% dos casos).
- I Se o resto não for NULO: houve corrupção dos dados, deve-se requisitar a retransmissão.

#### Passos para determinação de T(x)

- Definir G(x): escolher G(x).
   Por exemplo: G(x)=101, corresponde a 1x²+0x¹+1xº
- Seja r o grau do polinômio G(x). Anexar r zeros à direita dos m bits de dados.
   Isso equivale a 2<sup>r</sup>·M(x).
- Dividir os m+r bits por G(x) operações módulo 2!

 $\frac{2^{r} \cdot M(x)}{G(x)}$ 

- Subtrair o resto da divisão acima da seqüência inicial de m+r bits. operações módulo 2!
- O resultado da subtração acima é precisamente o polinômio T(x):

T(x) = DADOS VERIFICAÇÃO

m bits r bits

- O algoritmo CRC é capaz de detectar, na prática, mais de 99% dos erros possíveis. Para isso, é necessário escolher um polinômio gerador G(x) adequado. Entre os polinômios padronizados:
- CRC-12:  $x^{12}+x^{11}+x^3+x^2+x^1+1$
- CRC-16: x<sup>16</sup>+x<sup>15</sup>+x<sup>2</sup>+1
- CRC-CCITT:  $x^{16} + x^{12} + x^5 + 1$
- CRC-32:

 $x^{32} + x^{26} + x^{23} + x^{16} + x^{12} + x^{11} + x^{10} + x^8 + x^7 + x^5 + x^4 + x^2 + x + 1$ 

### **Exercícios**

1. Dados = 10011010  $G(x)=1001 \rightarrow r=3$ 

operações módulo 2!

O resultado da subtração acima é precisamente o polinômio T(x):