ESERCIZI CRC E INTERNET CHECKSUM

ESERCIZIO 1

Si applichi alla stringa P=1110 il meccanismo di generazione di una stringa binaria lato emettitore con CRC ottenuto attraverso un polinomio generatore $G(x) = x^3 + x + 1$

Si derivi:

- 1) La stringa binaria T emessa lato emettitore.
- 2) Una stringa d'errore E1 che sommata a T NON dia errore in ricezione; E1 deve essere diversa da E=0001011.
- 3) Una stringa d'errore E2 che sommata a T dia errore in ricezione.

ESERCIZIO 2

Applicare la tecnica di riempimento utilizzata nei protocolli orientati ai bit (bit stuffung) alla seguente sequenza:

Sempre facendo riferimento alla tecnica di riempimento di bit, si supponga che viene ricevuto la seguente sequenza di bit:

Si cancellino i bit addizionali e si ricostruisca il frame originale.

ESERCIZIO 3

Si consideri una parola di codice T=1011100 ottenuta da un polinomio P(X) e un resto R(X) attraverso l'uso di un polinomio generatore $G(x)=x^3+x^2+1$.

- 1) Supponendo che durante la trasmissione si verifichi un errore su terzo e sul quarto bit di T (a partire dal piu' significativo), che polinomio resto ottiene il ricevitore quando effettua il suo controllo d'errore?
- 2) Che parola di codice sarebbe stata trasmessa se il polinomio generatore fosse stato $G(x) = x^4 + x + 1$.

ESERCIZIO 4

Vogliamo trasmettere il messaggio 11001001 e proteggerlo da errori usando il polinomio CRC $x^3 + 1$.

- 1. Quale messaggio deve essere trasmesso?
- 2. Supponendo che il bit piu' a sinistra bit del messaggio sia invertito in ricezione. Qual è il risultato del controllo CRC del ricevente? Come fa il ricevente a riconoscere l'occorrenza dell'errore?

ESERCIZIO 5

Per la stringa M=1011000101101010 calcolare:

- Il valore di internet checksum a 8 bit;
- Il valore di CRC relativo al polinomio di correzione x^3+1 .

ESERCIZIO 6

Si consideri un header con parole da 4 bit

B0=1001	9
B1=1100	12
B2=1010	10
B3=0011	3

Operazioni modulo 15

Si calcoli la quinta parola che costituisce il checksum