## CONTROL DE TRANSMISIÓN DE DATOS.

20 de mayo de 2005

GRUPO 50

DURACIÓN: 100 MINUTOS

J. Forné

## Notas Importantes:

Un error conceptual grave, puede anular todo el problema.

## Problema 1 (50%)

Sea una fuente (F) generada por la suma módulo 3 de la salida de 3 fuentes binarias equiprobables (F<sub>1</sub>, F<sub>2</sub> y F<sub>3</sub>).

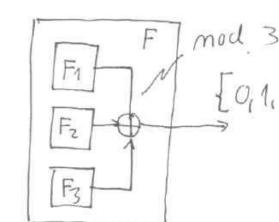
- a) Calcule la entropía de la fuente H(F) (1 punto)
- b) Calcule y  $H(F_1/F)$  y  $H(F/F_1)$ . (1 punto)
- c) Calcule la información mutua I(F,F<sub>1</sub>) (1 punto)
- d) Calcule el tiempo mínimo para poder transmitir 500.000 símbolos de fuente por un canal con W = 30 KHz y S/N = 15 a la entrada del receptor (en escala lineal). (1 punto)
- e) Realice una codificación de Huffman de la fuente extendida de orden 2 (F<sup>2</sup>). Calcule la longitud media del código. (1 punto)

## Problema 2 (50%)

- a) Sea un sistema RSA con los siguientes parámetros para un usuario A (p=47, q=59, d=157). Para la codificación de los mensajes de texto, sustituimos cada letra por un número de 2 dígitos según la siguiente codificación: espacio=00, A=01, B=02, ..., Z=26 y codificamos 2 letras por bloque. Codifique el mensaje M="IT" para transmitirlo confidencialmente al usuario A. (2 puntos)
- Realice un cifrado de Vigènere del mensaje M="HOLA" con la clave obtenida al descifrar el criptograma generado en el apartado anterior con la clave privada de A. (1 punto)
- c) El conocimiento de la función de Euler φ(n) permite factorizar n en un sistema RSA. Factorice n = p·q = 2782799 sabiendo que φ(n) = 2779440. AYUDA: Obtenga p+q como una cierta función de n y φ(n). Utilice la identidad (p-q)² = (p+q)² - 4p·q. (2 puntos)

Pagina

de



$$[0,1,2]$$
 Fi punte binuria equiprob  
 $P(0) = p(1) = 1/2$ 

$$P(0) = \frac{1}{4}$$
 $P(1) = P(2) = \frac{3}{8}$ 

no there menoria

a) 
$$H(F) = \frac{1}{4} log_2 + \frac{3}{4} \frac{1}{log_2} \cdot log (\frac{8}{3}) = \frac{1}{2} + \frac{1}{1061} = \frac{1}{561}$$

b)  $H(F_1|F) = P(F=0) \cdot H(F_1|F=0) + P(F=1) \cdot H(F_1|F=1) + P(F=2) \cdot H(F_1|Z)$ 

$$= \frac{1}{4} \cdot 1 + \frac{3}{8} \cdot 2 \cdot 0'9183 = 0'9387 \text{ 6its}$$

$$F=0$$
  $H(F_1|0)=H(1/2)=16it$   
 $F=1$   $H(F_1|1)=H(1/3)=\frac{1}{3}\log_2 3+\frac{1}{3}\log_2 3+\frac{1}{3}\log_2 \frac{3}{2}=0'918$   
 $F=2$   $H(F_1|2)=H(1/3)=0'9183$ 

$$H(F(F_A) = P(F_A) + P(F_1 = L) H(F_{11}) = \frac{1}{5}$$

$$H(F_{10}) = \frac{1}{4} \log_2 4 + \frac{1}{2} \log_2 2 + \frac{1}{4} \log_2 4 = \frac{1}{2} + \frac{1}{2} + \frac{1}{2} = \frac{1}{5}$$

$$F_{1=0} \quad F = O(P = \frac{1}{4}) \quad F = L(P(I_Z)) \quad F = 2 \quad P(I_{14})$$

$$H(F_{11}) = 1'S$$

9 
$$I(F, F_L) = I(F_1|F) = H(F_1) - H(F_1|F) =$$
  
=  $1 - 0'9387 = 0'0613 = H(F) - H(F_1|F)$ 

d)  $V_{+} \leq C = W \log_{2} \left(1 + \frac{5}{N}\right) = 30.10^{3} \log_{2} 16 = 12.10^{4}$ I > H(F). 500.000 =

$$\frac{1}{t_{min}} = \frac{500.000 \cdot 1'561}{1'2 \cdot 104}$$
 $\frac{1}{t_{min}} = \frac{500.000 \cdot 1'561}{1'2 \cdot 104}$ 

PROB 2

$$AP=47$$
;  $q=59$ 
 $N=P\cdot q=47\cdot 59=2773$ 
 $d=157$ 
 $e=17$ 
 $lank=00$ 
 $A=01$ ,  $B=02$ , ...,  $I=09$ ;  $T=20$ 

$$M = 0.920$$
  $M = 920$   $C = M^{17} = 948$ 

c) 
$$N=1879 \cdot 1481 = 2.782.799$$
  
 $\phi(N)=1878 \cdot 1480 = 2.779.440$ 

-> Factorize N

$$P+q = n - \phi(n) + 1 = 3360$$

$$P-q = \sqrt{(p+q)^2 - 4pq} = \sqrt{(3360)^2 - 4 \cdot 2.782799}$$

$$= \sqrt{2.289600} = 398$$

$$2p = (p+q) + (p-q) = 3758 = D [p=1879]$$

6) HOLA 9 20 9 20 1 T 1 T 4 35 21 21 mod 27

O 1 Z 3 4 S 10 15 ZO ZS ABCDE F G H I J K L M N O P Q R S T U V W X Y Z

C=QHUU