

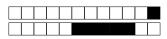
Un número irracional de mensajes posibles

Una cantidad infinita de mensajes posibles

Repetir los mensajes que no reciben acuse de recibo

Ninguna de las demás respuestas

8. La técnica de ARQ implica:



Un conjunto finito de mensajes posibles

Transmitir mensajes modulados en QAM

Agregar redundancia a los paquetes de datos enviados

Ninguna de las demás respuestas

Solemne 1 - Semestre 2 - 2016

CIT-2102

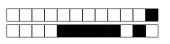
Instrucciones. Marque las casillas completamente sin salirse de ellas. Responda las preguntas en las hojas que se le entregan. Las preguntas en total tienen un valor de 3 puntos y el problema completo vale 3 puntos. Marque su RUT sin dígito verificador (el número después del guión), y escriba sus nombres y apellidos abajo. Nombre(s) y apellido(s): 5 6 6 6 6 6 1. La información de una fuente digital depende de: Ninguna de las demás respuestas La cantidad de mensajes distintos La cantidad de mensajes por unidad de tiempo La probabilidad de aparición de un mensaje 2. Los ruidos que se encuentran a la salida de un cuantizador son: Sobrecarga, Aleatorio, Granular, Búsqueda Ninguna de las demás respuestas Térmico, Granular Gaussiano Gaussiano, Aleatorio, Blanco, Granular 3. Si no se respeta la frecuencia de muestreo mínima por Nyquist, entonces: Ninguna de las demás respuestas Se genera Aliasing Se produce ruido granular El espectro de la señal de entrada no se repite en la señal muestreada 4. La distancia de hamming mide: Cuántas palabras distintas útiles tiene un código Cuántos bits son diferentes entre dos palabras de código Ninguna de las demás respuestas Cuántos dígitos 1 tiene una palabra de código 5. El error de cuantización: Tiene como máxima amplitud la altura de un nivel Es igual en naturaleza y amplitud al ruido de búsqueda Se genera debido al ruido de la señal del entrada Ninguna de las demás respuestas 6. La capacidad de un canal depende de: La relación señal a ruido y el ancho de banda La cantidad de mensajes enviados por unidad de tiem-La frecuencia portadora utilizada Ninguna de las demás respuestas 7. Una fuente digital puede tener:





9. La técnica del entrelazado en codificación permite:	
Distribuir los errores en ráfaga	Ninguna de las demás respuestas
Intercalar dos secuencias de bits para enviarlas en un solo canal	Agrupar los bits de una palabra
10. El ancho de banda en PCM depende, al menos, de:	
La capacidad del canal	Ninguna de las demás respuestas
La forma de onda del pulso utilizado	La ganancia del enlace
11. La propagación terrestre e ionosférica simultáneas se dan en el rango de frecuencias de:	
3KHz a 300KHz	Ninguna de las demás respuestas
300KHz a 30MHz	30MHz a 300GHz
12. La modulación por amplitud de pulsos:	
Provoca que el ancho de banda ocupado sea mayor al	Ninguna de las demás respuestas
ancho de banda original	Reduce el nivel de ruido original de la señal
Resulta en un ancho de banda menor al ancho de banda original	
13. Problema 1 - 1.5 puntos	
-	
	sistema de comunicación utilizado es de -95dBm, la potencia s transmisora y receptora es de 12dBi y la frecuencia es de
2. En caso de que exista interferencia en la banda de 700MHz máxima de comunicación a esta frecuencia.	z, los barcos conmutan a 1200 MHz. Indique la nueva distancia
	0 0.2 0.4 0.6 0.8 1 1.2 1.4 1.5
14. Problema 2 - 1.5 puntos	
1. Un sistema de adquisición de datos requiere un error máx Bits/s. establezca la máxima frecuencia de muestreo po suponiendo una forma de onda $sen(x)/x$?	cimo de 0.5% . El bit rate máximo de un enlace es de 500.000 esible en este sistema. Cuál es el ancho de banda utilizado
2. Al sistema anterior se le agrega un flujo de datos de 30F establecido. Defina la nueva velocidad de muestreo máxim	
	0 0.2 0.4 0.6 0.8 1 1.2 1.4 1.5





$$t = int \left(\frac{D_{\min} - 1}{2} \right)$$

$$D_{\min} - 1 = e + t \qquad C_{i} \oplus C_{j} = C_{k}$$

$$P(e > R'errores) = 1 - \sum_{j=0}^{K} P(j errores)$$

$$P(j errores) = (P_{e})^{j} (1 - P_{e})^{n-j} \cdot {}^{n}C_{j} \qquad \eta = \frac{R}{C}$$

$$M(x) = m_{k-1} x^{k-1} + \dots + m_{1} x + m_{0} \qquad w(t) = A \cdot \cos(w_{0} \cdot t + \varphi_{0})$$

$$P(j errores) = (P_{e})^{j} (1 - P_{e})^{n-j} \cdot {}^{n}C_{j}$$

$${}^{n}C_{j} = \frac{n!}{j!(n-j)!} = {n \choose j} \qquad t = \frac{n-k}{2} \qquad C = B \cdot \log_{2} \left(1 + \frac{S}{N}\right)$$

$$\lambda = \frac{c}{f_{c}} \qquad n = \sqrt{1 - \frac{81 \cdot N}{f^{2}}} \qquad d^{2} + r^{2} = (r+h)^{2}$$

$$d^{2} = 2rh + h^{2}$$

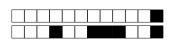
$$P_{r} = \frac{P_{t}G_{t}G_{r}\lambda^{2}}{(4\pi d)^{2}} \qquad d = \sqrt{(2 \cdot r \cdot h)} \qquad I_{j} = \log_{2} \left(\frac{1}{P_{j}}\right) bits$$

$$H = \sum_{j=1}^{m} P_{j} \cdot I_{j} = \sum_{j=1}^{m} P_{j} \cdot \log_{2} \left(\frac{1}{P_{j}}\right) bits$$

$$R = \frac{H}{T} bits/s$$

$$s(t) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} \prod \left(\frac{t-kT_{s}}{\tau}\right)$$







$$M = 2^n \qquad \left(\frac{S}{N}\right)_{dB} = 6.02 \, n + \alpha$$

$$\left(\frac{S}{N}\right)_{\text{salida}} = M^2$$

$$= M^2 \qquad \qquad \eta_{max} = \log_2 \left(1 + \frac{S}{N} \right)$$

$$\lambda = \frac{c}{f_c}$$

$$d = \sqrt{(2 \cdot r \cdot h)}$$

$$\frac{A_J^2}{R_c/R_b}$$

$$\frac{A_c^2}{2R_c}$$

$$\frac{A_c^2}{2R_c} \qquad \frac{R_b}{R_c} \qquad N = \frac{\delta^2 B}{3 f_s} = \frac{4\pi^2 A^2 f_a^2 B}{3 f_s^3}$$

$$r_{tierracorregido} = 8497 \times 10^3 m$$

$$\lambda = \frac{c}{f_c}$$

$$d = \sqrt{(2 \cdot r \cdot h)}$$

$$r_{tierracorregido} = 8497 \times 10^3 m$$

$$P_r = \frac{P_t G_t G_r \lambda^2}{(4 \pi d)^2}$$

$$B_T = 2\Delta F + (1+r)R$$

$$B_T = \left(\frac{1+r}{l}\right)R$$

$$P_f = \left(\frac{1}{2}\right)^K = 2^{-K}$$

$$B_T = 2(\beta + 1)B$$

$$B_{T} = 2\Delta F + (1+r)R$$

$$B_{T} = \left(\frac{1+r}{l}\right)R$$

$$B_{T} = \left(\frac{1+r}{l}\right)R$$

$$B_{T} = 2(\beta+1)B$$

$$D = \frac{2B}{l}$$

$$D = \frac{2B}{l+r}$$

$$D = \frac{2B}{1+r}$$

$$Mod_{Pos} = \frac{A_{max} - A_{min}}{2 \cdot A_{c}} \cdot 100 = \frac{max[m(t)] - min[m(t)]}{2} \cdot 100$$

$$B_{PCM} \geqslant \frac{1}{2} R = \frac{1}{2} n \cdot f_{s}$$

$$B_{PCM} \geqslant \frac{1}{2} R = \frac{1}{2} n \cdot f_s$$

