

**1. El teorema de muestreo de Whittaker-Shannon.**

- a) Enuncia y demuestra el teorema de muestreo de Whittaker-Shannon
- b) Describe el teorema de muestreo de Whittaker-Shannon en el lado de las frecuencias e interpreta el resultado geoméricamente.
- c) Describe el teorema de muestreo en dos dimensiones.

**2. Bases ortonormales discretas.**

- a) (DC-I) Demuestra que la colección de vectores

$$\left\{ \lambda_k \sqrt{\frac{2}{N}} \left( \cos \frac{k\pi}{n} \left( n + \frac{1}{2} \right) \right)_{n=0}^{N-1} \right\}_{k=0}^{N-1}$$

con  $\lambda_0 = 1/\sqrt{2}$  y  $\lambda_k = 1$  si  $1 \leq k \leq N - 1$  es una base ortonormal de  $\mathbb{C}^N$ .

- b) Indica el procedimiento para obtener DC-IV.

**3. Análisis Multirresolución en  $L^2(\mathbb{R})$ .**

- a) Define Análisis Multirresolución en  $L^2(\mathbb{R})$  y describe dos ejemplos sencillos.
- b) Demuestra que si  $g \in L^2(\mathbb{R})$ ,  $\{g(\cdot - k) : k \in \mathbb{Z}\}$  es un sistema ortonormal de  $L^2(\mathbb{R})$  si y solo si  $\sum_{k \in \mathbb{Z}} |\mathcal{F}(g)(\xi + 2k\pi)|^2 = 1$  casi todo  $\xi \in \mathbb{R}$ .
- c) Define el filtro  $h(\xi)$  asociado a un AMR y demuestra que  $|h(\xi)|^2 + |h(\xi + \pi)|^2 = 1$  casi todo  $\xi \in \mathbb{R}$ .

**4. Diseño de ondículas en  $L^2(\mathbb{R})$ .**

- a) Describe como se obtiene un filtro  $h$  a partir de un AMR con función de escala  $\varphi$  y demuestra que  $|h(\xi)|^2 + |h(\xi + 1/2)|^2 = 1$  casi todo  $\xi \in \mathbb{R}$ .
- b) Describe la receta de S. Mallat para construir ondículas ortonormales a partir de una AMR con función de escala  $\varphi$ .
- c) Construye las ondículas de Haar y de Shannon a partir de sus correspondientes AMR.

**5. Descomposición y reconstrucción con óndículas ortonormales.**

- a) Sean  $c_j(k) = \langle f, \varphi_{j,k} \rangle$  y  $d_j(k) = \langle f, \psi_{j,k} \rangle$ ,  $f \in L^2(\mathbb{R})$ ,  $j, k \in \mathbb{Z}$ . Demuestra las fórmulas de descomposición para la tendencia y los detalles

$$c_{j-1}(p) = \sqrt{2} \sum_{k=-\infty}^{\infty} \overline{h(k-2p)} c_j(k) \quad p \in \mathbb{Z},$$

y

$$d_{j-1}(p) = \sqrt{2} \sum_{k=-\infty}^{\infty} \overline{g(k-2p)} c_j(k) \quad p \in \mathbb{Z}.$$

- b) Prueba la fórmula de reconstrucción

$$c_j(p) = \sqrt{2} \check{c}_{j-1,k} * h(p) + \sqrt{2} \check{d}_{j-1,k} * g(p).$$

## 6. Obtención de ondículas a partir de filtros

- a) Describe como obtener una función de escala  $\varphi$  a partir de un filtro  $h$ .
- b) Demuestra que, bajo algunas condiciones sobre el filtro  $h$ , que debes indicar, la función  $\varphi$  definida en el apartado a) pertenece a  $L^2(\mathbb{R})$  y su norma es menor o igual a 1.
- c) Describe como obtener las ondículas de Lemarié-Meyer.

## 7. El código de Huffman.

- a) Describe como se codifican los símbolos de un fuente de información  $X = \{X_1, X_2, \dots, X_L\}$  de acuerdo con sus probabilidades  $\{p_1, p_2, \dots, p_L\}$  según el código de Huffman.
- b) Demuestra que el código de Huffman  $\mathcal{C}$  es óptimo, en el sentido de que minimiza  $\mathcal{A}_{\mathcal{C}}(X)$ .
- c) Construye un código de Huffman de los símbolos  $\{X_1, X_2, X_3, X_4, X_5, X_6, X_7\}$  con probabilidades  $p_1 = 0,01, p_2 = 0,05, p_3 = 0,06, p_4 = 0,08, p_5 = 0,15, p_6 = 0,15, p_7 = 0,5$ .

## 8. Ondículas biortogonales.

- a) Escribe y demuestra las condiciones necesarias y suficientes para que un banco de filtros  $h, g, \tilde{h}$  y  $\tilde{g}$  produzcan una reconstrucción perfecta de una señal discreta.
- b) Define los conceptos de ondículas biortogonales y AMR biortogonales con bases de Riesz.
- c) Describe como pueden obtenerse ondículas biortogonales a partir de un par de AMR biortogonales.