

# **Proyecto**

Martín Díaz, Martín Moyano, Benjamín Landeta, Sebastián Lorca

Fecha de entrega: 16 de junio de 2025



### 1. Investigación previa

### 1.1. La Transformada de Fourier Discreta

La DFT de una señal discreta x[n], de longitud N, está definida como:

$$X[k] = \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \cdot e^{-j\frac{2\pi}{N}kn}, \quad k = 0, 1, ..., N-1$$
(1.1)

El cálculo directo de esta fórmula requiere  $\mathcal{O}(N^2)$  operaciones complejas.

Idea general del algoritmo Cooley-Tukey: El algoritmo Cooley-Tukey se basa en el paradigma divide and conquer, y divide la DFT de tamaño N (donde N es potencia de dos, es decir,  $N = 2^m$ ) en dos DFTs de tamaño N/2:

- Una que contiene los elementos en posiciones pares:  $x[0], x[2], x[4], \dots$
- Otra con los elementos en posiciones impares:  $x[1], x[3], x[5], \dots$

Utilizando esta separación, se puede reescribir la DFT como:

$$X[k] = \sum_{n=0}^{N/2-1} x[2n] \cdot W_N^{2kn} + \sum_{n=0}^{N/2-1} x[2n+1] \cdot W_N^{(2n+1)k}$$
 (1.2)

donde  $W_N = e^{-j\frac{2\pi}{N}}$  es la raíz N-ésima de la unidad.

Agrupando términos:

$$X[k] = E[k] + W_N^k \cdot O[k] \tag{1.3}$$

$$X[k+N/2] = E[k] - W_N^k \cdot O[k]$$
(1.4)

donde E[k] es la FFT de los elementos pares y O[k] la FFT de los impares. Esta descomposición se aplica recursivamente hasta que se obtienen DFTs de tamaño 1.

#### Etapas del algoritmo Radix-2:

- 1. **Bit-reversal:** Reordenamiento de los datos de entrada según el orden inverso de los bits del índice binario.
- 2. **Cálculo en etapas:** Se realizan  $\log_2 N$  etapas, cada una combinando pares de subproblemas más pequeños usando operaciones llamadas *butterflies*.

3. Butterfly operation: Para cada par (a,b) y una raíz  $W_N^k$ , se computa:

$$a' = a + W_N^k \cdot b, \quad b' = a - W_N^k \cdot b$$
 (1.5)

**Complejidad computacional:** Gracias a esta estructura recursiva, el algoritmo tiene una complejidad de:

$$\mathcal{O}(N\log_2 N) \tag{1.6}$$

lo que representa una mejora sustancial con respecto a la DFT directa.

**Ejemplo para** N = 4: Sea  $x = [x_0, x_1, x_2, x_3]$ , se procede como sigue:

- FFT de pares:  $E[k] = x_0 + x_2 \cdot W_2^k$
- FFT de impares:  $O[k] = x_1 + x_3 \cdot W_2^k$

Combinación:

$$X[0] = E[0] + W_4^0 \cdot O[0], \quad X[1] = E[1] + W_4^1 \cdot O[1]$$
 (1.7)

$$X[2] = E[0] - W_4^0 \cdot O[0], \quad X[3] = E[1] - W_4^1 \cdot O[1]$$
(1.8)

## 2. Modulación AM

## 3. Demodulación AM