

ALGORITMO FFT (Fast Fourier Transform)

Richiami sulla DFT

Sia f un segnale periodico di periodo N rappresentato dal vettore N -dimensionale di componenti $f[0], f[1], \dots, f[N-1]$

Si definisce **Trasformata di Fourier Discreta** (DFT) del segnale f la successione F :

$$F[k] = \sum_{m=0}^{N-1} f[m] e^{-i \frac{2\pi}{N} km} \quad \forall k = 0, 1, \dots, N-1$$

Formula di inversione:

$$f[m] = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} F[k] e^{i \frac{2\pi}{N} km} \quad \forall m = 0, 1, \dots, N-1$$

La DFT di un vettore può essere calcolata attraverso un prodotto matrice-vettore introducendo la matrice A (di dimensione $N \times N$) t.c.

$$A_{km} = e^{-i \frac{2\pi}{N} km}$$

Infatti: $(A \cdot f)[k] = \sum_{m=0}^{N-1} A_{km} f[m] = \sum_{m=0}^{N-1} e^{-i \frac{2\pi}{N} km} f[m] = F[k] \implies F = A \cdot f$

Il prodotto matrice-vettore Af richiede il calcolo di N prodotti per ogni componente di F . Essendo N le componenti di F , il costo computazionale totale sarà N^2

Algoritmo FFT

L'algoritmo FFT (Fast Fourier Transform) è basato su un metodo estremamente efficiente per il calcolo della DFT, con una sostanziale riduzione del tempo di calcolo attraverso una riduzione del numero di operazioni.

Assumiamo che N sia un potenza di 2: $N = 2^p$

Introducendo $W = e^{-i\frac{2\pi}{N}}$ la DFT può essere riscritta come $F[k] = \sum_{m=0}^{N-1} f[m]W^{km}$

La FFT si basa fondamentalmente su 2 ingredienti:

- le proprietà di W
- la decomposizione binaria degli indici k ed m

1) PROPRIETÀ DI W

Se $q=0,1,\dots,N-1$ $\Rightarrow W^q$ sono le radici N -esime dell'unità

Infatti: $W^q = e^{-i\frac{2\pi}{N}q} \Rightarrow (W^q)^N = e^{-i\frac{2\pi}{N}qN} = e^{-i2\pi q} = 1$

In particolare se q è multiplo di 2^p : $q = n2^p \Rightarrow W^q = 1$

Infatti: $W^q = e^{-i\frac{2\pi}{N}q} = e^{-i\frac{2\pi}{2^p}n2^p} = e^{-i2\pi n} = 1$

2) DECOMPOSIZIONE BINARIA DEGLI INDICI k, m

$$m = 2^{p-1}m_{p-1} + 2^{p-2}m_{p-2} + \dots + 2^2m_2 + 2^1m_1 + m_0 \quad m_i, k_i \in \{0,1\}$$

$$k = 2^{p-1}k_{p-1} + 2^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^2k_2 + 2^1k_1 + k_0$$

Il prodotto mk si potrà quindi esprimere:

$$mk = m_{p-1}(2^{p-1}2^{p-1}k_{p-1} + 2^{p-1}2^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^{p-1}2^2k_2 + 2^{p-1}2k_1 + 2^{p-1}k_0) +$$

$$m_{p-2}(2^{p-2}2^{p-1}k_{p-1} + 2^{p-2}2^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^{p-2}2^2k_2 + 2^{p-2}2k_1 + 2^{p-2}k_0) +$$

$$\vdots$$

$$m_1(2^12^{p-1}k_{p-1} + 2^12^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^12^2k_2 + 2^12k_1 + 2^1k_0) +$$

$$m_0(2^{p-1}k_{p-1} + 2^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^2k_2 + 2k_1 + k_0)$$

da cui:

$$mk = m_{p-1}(2^{p-2}2^p k_{p-1} + 2^{p-3}2^p k_{p-2} + \dots + 2 \cdot 2^p k_2 + 2^p k_1 + \underline{2^{p-1}k_0}) +$$

$$m_{p-2}(2^{p-3}2^p k_{p-1} + 2^{p-4}2^p k_{p-2} + \dots + 2^p k_2 + \underline{2^{p-1}k_1 + 2^{p-2}k_0}) +$$

$$\vdots$$

$$m_1(2^p k_{p-1} + \underline{2^{p-1}k_{p-2} + \dots + 2^3 + 2^2k_1 + 2^1k_0}) +$$

$$m_0(\underline{2^{p-1}k_{p-1} + 2^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^2k_2 + 2k_1 + k_0})$$

Avendo espresso il prodotto mk come somma di vari termini (che indichiamo genericamente con a, b, c, \dots) possiamo esprimere:

$$W^{mk} = W^{a+b+c+\dots} = W^a \cdot W^b \cdot W^c \dots$$

Dalle proprietà di W , è però noto che se q è multiplo di 2^p , $W^q=1$

➡ Nello sviluppo di mk , tutti gli addendi multipli di 2^p non daranno alcun contributo e possono essere ignorati. Gli unici a dare contributo sono quelli sottolineati.

Poniamo: $c_0 = 2^{p-1} k_0 m_{p-1}$

$$c_1 = (2^{p-1} k_1 + 2^{p-2} k_0) m_{p-2}$$

⋮

$$c_{p-1} = (2^{p-1} k_{p-1} + 2^{p-2} k_{p-2} + \dots + 2k_1 + k_0) m_0$$

➡ $W^{mk} = W^{c_0} \cdot W^{c_1} \dots W^{c_{p-1}}$

Ritornando alla formula della DFT possiamo quindi esprimere tutto in funzione degli indici m_i, k_i :

$$F[k] = F[k_{p-1}, k_{p-2}, \dots, k_1, k_0]$$

$$f[m] = f[m_{p-1}, m_{p-2}, \dots, m_1, m_0]$$

$$F[k_{p-1}, k_{p-2}, \dots, k_1, k_0] = \sum_{m_0=0}^1 \sum_{m_1=0}^1 \dots \sum_{m_{p-2}=0}^1 \sum_{m_{p-1}=0}^1 f[m_{p-1}, m_{p-2}, \dots, m_1, m_0] W^{c_0} \cdot W^{c_1} \dots W^{c_{p-1}}$$

Costo computazionale: \forall componente di F è richiesto il calcolo di p sommatorie (essendo $N=2^p \Rightarrow p=\log_2 N$) ognuna contenente due termini.

➡ Costo \forall componente : $2\log_2 N$
Costo totale : $2N\log_2 N$

Implementazione della FFT

L'implementazione della FFT si esegue in passi successivi attraverso l'introduzione dei cosiddetti p **vettori intermedi** $f^{(i)}$.

$$F[k_{p-1}, k_{p-2}, \dots, k_1, k_0] = \sum_{m_0=0}^1 \sum_{m_1=0}^1 \dots \sum_{m_{p-2}=0}^1 \sum_{m_{p-1}=0}^1 f[m_{p-1}, m_{p-2}, \dots, m_1, m_0] W^{c_0} \cdot W^{c_1} \dots W^{c_{p-1}}$$

Il primo vettore intermedio $f^{(1)}$ (calcolato a partire dal vettore f di input) diventa l'argomento della seconda sommatoria per il calcolo del secondo vettore intermedio $f^{(2)}$ e così via.

Esplicitando i vettori intermedi e facendo attenzione agli indici da cui dipendono:

$$f^{(1)}[k_0, m_{p-2}, \dots, m_1, m_0] = \sum_{m_{p-1}=0}^1 f[m_{p-1}, m_{p-2}, \dots, m_1, m_0] W^{c_0}$$

$$f^{(2)}[k_0, k_1, \dots, m_1, m_0] = \sum_{m_{p-2}=0}^1 f^{(1)}[k_0, m_{p-2}, \dots, m_1, m_0] W^{c_1}$$

$$\vdots$$

$$f^{(p)}[k_0, k_1, \dots, k_{p-2}, k_{p-1}] = \sum_{m_0=0}^1 f^{(p-1)}[k_0, k_1, \dots, k_{p-2}, m_0] W^{c_{p-1}}$$

Esempio: $p=4$; $N=2^p=16$

La formula della FFT diventa:

$$F[k_3, k_2, k_1, k_0] = \sum_{m_0=0}^1 \sum_{m_1=0}^1 \sum_{m_2=0}^1 \sum_{m_3=0}^1 f[m_3, m_2, m_1, m_0] W^{c_0} \cdot W^{c_1} \cdot W^{c_2} \cdot W^{c_3}$$

mentre per i c_i :

$$c_0 = 2^3 k_0 m_3$$

$$c_1 = (2^3 k_1 + 2^2 k_0) m_2$$

$$c_2 = (2^3 k_2 + 2^2 k_1 + 2k_0) m_1$$

$$c_3 = (2^3 k_3 + 2^2 k_2 + 2k_1 + k_0) m_0$$

I vettori intermedi:

$$f^{(1)}[k_0, m_2, m_1, m_0] = \sum_{m_3=0}^1 f[m_3, m_2, m_1, m_0] W^{c_0}$$

$$f^{(2)}[k_0, k_1, m_1, m_0] = \sum_{m_2=0}^1 f^{(1)}[k_0, m_2, m_1, m_0] W^{c_1}$$

$$f^{(3)}[k_0, k_1, k_2, m_0] = \sum_{m_1=0}^1 f^{(2)}[k_0, k_1, m_1, m_0] W^{c_2}$$

$$f^{(4)}[k_0, k_1, k_2, k_3] = \sum_{m_0=0}^1 f^{(3)}[k_0, k_1, k_2, m_0] W^{c_3}$$

Dopo il calcolo del quarto vettore intermedio si arriva a:

$$F[k_3, k_2, k_1, k_0] = f^{(4)}[k_0, k_1, k_2, k_3]$$



La componente $[k_3, k_2, k_1, k_0]$ del vettore F coincide con la componente $[k_0, k_1, k_2, k_3]$ del vettore $f^{(4)}$. Una volta ottenuto il quarto vettore intermedio, bisogna riordinare le sue componenti attraverso un'operazione di BIT-REVERSAL per ottenere le componenti di F nel giusto ordine.

Per esempio:

$$F[0] = F[0, 0, 0, 0] = f^{(4)}[0, 0, 0, 0] = f^{(4)}[0]$$

$$F[1] = F[0, 0, 0, 1] = f^{(4)}[1, 0, 0, 0] = f^{(4)}[8]$$

Schema a farfalla

Calcoliamo esplicitamente alcune componenti di 2 vettori intermedi.

$$1) \quad f^{(1)}[k_0, m_2, m_1, m_0] = \sum_{m_3=0}^1 f[m_3, m_2, m_1, m_0] W^{c_0} \quad ; \quad c_0 = 2^3 k_0 m_3$$

$$f^{(1)}[0] = f[0]W^0 + f[8]W^0 \quad (k_0 = m_2 = m_1 = m_0 = 0; \quad m_3 \in \{0,1\})$$

$$f^{(1)}[1] = f[1]W^0 + f[9]W^0 \quad (k_0 = m_2 = m_1 = 0; \quad m_0 = 1; \quad m_3 \in \{0,1\})$$

⋮

$$f^{(1)}[15] = f[7]W^0 + f[15]W^8 \quad (k_0 = m_2 = m_1 = m_0 = 1; \quad m_3 \in \{0,1\})$$

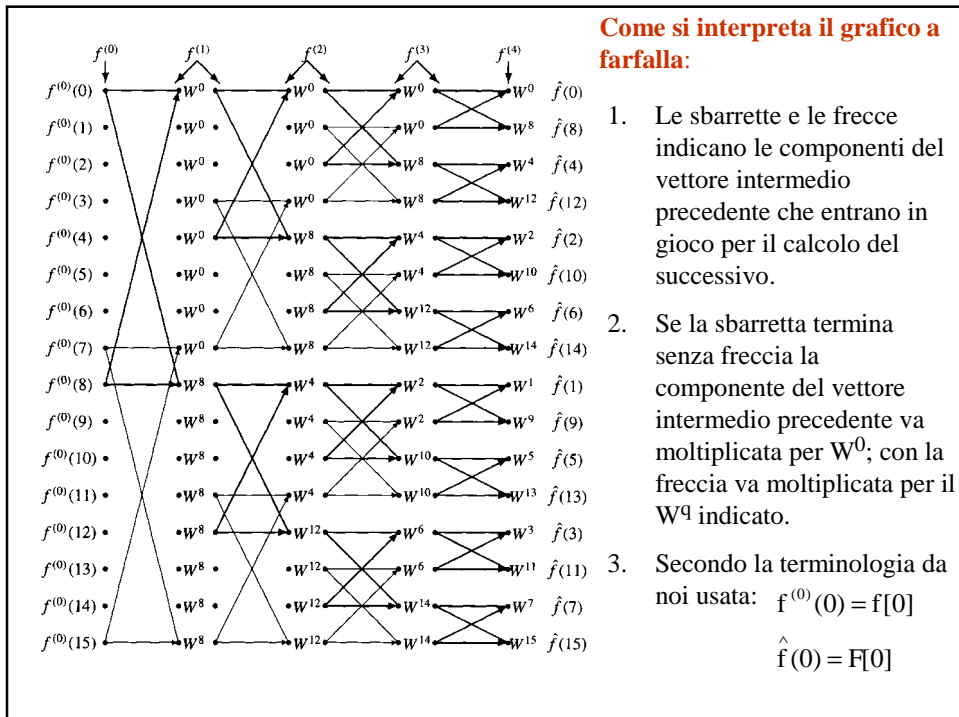
$$2) \quad f^{(4)}[k_0, k_1, k_2, k_3] = \sum_{m_0=0}^1 f^{(3)}[k_0, k_1, k_2, m_0] W^{c_3} \quad ; \quad c_3 = (2^3 k_3 + 2^2 k_2 + 2k_1 + k_0)m_0$$

$$f^{(4)}[0] = f^{(3)}[0]W^0 + f^{(3)}[1]W^0 \quad (k_0 = k_1 = k_2 = k_3 = 0; \quad m_0 \in \{0,1\})$$

$$f^{(4)}[1] = f^{(3)}[0]W^0 + f^{(3)}[1]W^8 \quad (k_0 = k_1 = k_2 = 0; \quad k_3 = 1; \quad m_0 \in \{0,1\})$$

⋮

$$f^{(4)}[15] = f^{(3)}[14]W^0 + f^{(3)}[15]W^{15} \quad (k_0 = k_1 = k_2 = k_3 = 1; \quad m_0 \in \{0,1\})$$



Relazione tra FT e DFT

Sia $f(x)$ una funzione nell'intervallo $[-X, X]$ e $\hat{f}(\omega)$ la sua trasformata di Fourier in $[-\Omega, \Omega]$.

Campionamento della $f(x)$ su N punti: $x_m = -X + m\delta_x \quad m = 0, \dots, N-1 \quad \delta_x = \frac{2X}{N}$

Campionamento della $f(\omega)$ su N punti: $\omega_k = -\Omega + k\delta_\omega \quad k = 0, \dots, N-1 \quad \delta_\omega = \frac{2\Omega}{N}$

Valgono le relazioni: $\Omega X = \frac{\pi N}{2} \Rightarrow \delta_\omega = \frac{\pi}{X}$

Si può dimostrare che:

$$\hat{f}(\omega_k) = (-1)^k \delta_x \sum_{m=0}^{N-1} (-1)^m f(x_m) e^{-i \frac{2\pi}{N} mk}$$

Il calcolo della trasformata di Fourier (discretizzata) di una funzione può essere fatto utilizzando la DFT:

1. Campionamento della $f(x)$ $\Rightarrow f(x_m)$
2. Moltiplicazione per la fase $(-1)^m$ $\Rightarrow f[m] = (-1)^m f(x_m)$
3. Calcolo della DFT $\Rightarrow \sum_{m=0}^{N-1} f[m] e^{-i \frac{2\pi}{N} mk}$
4. Moltiplicazione per la fase $(-1)^k$ e per il fattore di normalizzazione δ_x