ALGORITMO FFT
(Fast Fourier Transform)

- L'algoritmo FFT è uno strumento molto efficiente per il calcolo della DFT .
- Comporta una sostanziale riduzione del numero di operazioni richieste
- Si applica al caso $N = 2^p$
- Richiede $2N\log_2 N$ operazioni in luogo delle N^2 richieste per la DFT
- Si basa fondamentalmente sulle proprietà di $e^{-i2\pi/N}$ e sulla decomposizione binaria degli indici k ed m
- Il calcolo viene eseguito in *p* passi mediante l'introduzione di *p* vettori detti vettori intermedi
- Dopo il calcolo dell'ultimo vettore intermedio, le sue componenti vanno riordinate attraverso un'operazione di BIT-REVERSAL per ottenere le componenti della DFT.

Richiami sulla DFT

Sia f un segnale periodico di periodo N rappresentato dal vettore N-dimensionale di componenti f[0], f[1], ….., f[N-1]

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

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

Formula di inversione:

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

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

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

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

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,….,N-1 $\Longrightarrow$ W^q sono le radici N-esime dell'unità

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

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

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

$$m = 2^{p-1}m_{p-1} + 2^{p-2}m_{p-2} + \dots + 2^2 m_2 + 2^1 m_1 + m_0$$
$$k = 2^{p-1}k_{p-1} + 2^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^2 k_2 + 2^1 k_1 + k_0$$
$$m_i, k_i \in \{0,1\}$$

Il prodotto mk si potrà quindi esprimere:

$$\begin{aligned}
mk = \; & m_{p-1}\left(2^{p-1}2^{p-1}k_{p-1} + 2^{p-1}2^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^{p-1}2^2k_2 + 2^{p-1}2k_1 + 2^{p-1}k_0\right) + \\
& m_{p-2}\left(2^{p-2}2^{p-1}k_{p-1} + 2^{p-2}2^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^{p-2}2^2k_2 + 2^{p-2}2k_1 + 2^{p-2}k_0\right) + \\
& \vdots \\
& m_1\left(2^1 2^{p-1}k_{p-1} + 2^1 2^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^1 2^2 k_2 + 2^1 2k_1 + 2^1 k_0\right) + \\
& m_0\left(2^{p-1}k_{p-1} + 2^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^2k_2 + 2k_1 + k_0\right)
\end{aligned}$$

da cui:

$$\begin{aligned}
mk = \; & m_{p-1}\left(2^{p-2}2^pk_{p-1} + 2^{p-3}2^pk_{p-2} + \dots + 2\cdot 2^pk_2 + 2^pk_1 + \underline{2^{p-1}k_0}\right) + \\
& m_{p-2}\left(2^{p-3}2^pk_{p-1} + 2^{p-4}2^pk_{p-2} + \dots + 2^pk_2 + \underline{2^{p-1}k_1 + 2^{p-2}k_0}\right) + \\
& \vdots \\
& m_1\left(2^pk_{p-1} + \underline{2^{p-1}k_{p-2} + \dots + 2^3 + 2^2k_1 + 2^1k_0}\right) + \\
& m_0\left(\underline{2^{p-1}k_{p-1} + 2^{p-2}k_{p-2} + \dots + 2^2k_2 + 2k_1 + k_0}\right)
\end{aligned}$$

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

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

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:
$$c_0 = 2^{p-1}k_0 m_{p-1}$$
$$c_1 = \left(2^{p-1}k_1 + 2^{p-2}k_0\right)m_{p-2}$$
$$\vdots$$
$$c_{p-1} = \left(2^{p-1}k_{p-1} + 2^{p-2}k_{p-2} + \cdots + 2k_1 + k_0\right)m_0$$

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

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

$$F[k] = F[k_{p-1}, k_{p-2}, \cdots, k_1, k_0]$$
$$f[m] = f[m_{p-1}, m_{p-2}, \cdots, m_1, m_0]$$

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

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

Costo ∀ componente : $2\log_2 N$

Costo totale : $\mathbf{2N\log_2 N}$

Implementazione della FFT

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

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

$f^{(1)}$

$f^{(2)}$

$\vdots$

$f^{(p-1)}$

$f^{(p)}$

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:

$$f^{(1)}[k_0, m_{p-2}, \cdots, m_1, m_0] = \sum_{m_{p-1}=0}^{1} f[m_{p-1}, m_{p-2}, \cdots, m_1, m_0] W^{c_0}$$
$$f^{(2)}[k_0, k_1, \cdots, m_1, m_0] = \sum_{m_{p-2}=0}^{1} f^{(1)}[k_0, m_{p-2}, \cdots, m_1, m_0] W^{c_1}$$
$$\vdots$$
$$f^{(p)}[k_0, k_1, \cdots, k_{p-2}, k_{p-1}] = \sum_{m_0=0}^{1} f^{(p-1)}[k_0, k_1, \cdots, k_{p-2}, m_0] W^{c_{p-1}}$$

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:
$$c_0 = 2^3 k_0 m_3$$
$$c_1 = \left(2^3 k_1 + 2^2 k_0\right)m_2$$
$$c_2 = (2^3 k_2 + 2^2 k_1 + 2k_0)m_1$$
$$c_3 = \left(2^3 k_3 + 2^2 k_2 + 2k_1 + k_0\right)m_0$$

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:
$$\underset{k}{F[0]} = F[\underset{k_3}{0}, \underset{k_2}{0}, \underset{k_1}{0}, \underset{k_0}{0}] = f^{(4)}[\underset{k_0}{0}, \underset{k_1}{0}, \underset{k_2}{0}, \underset{k_3}{0}] = f^{(4)}[0]$$
$$\underset{k}{F[1]} = F[\underset{k_3}{0}, \underset{k_2}{0}, \underset{k_1}{0}, \underset{k_0}{1}] = f^{(4)}[\underset{k_0}{1}, \underset{k_1}{0}, \underset{k_2}{0}, \underset{k_3}{0}] = f^{(4)}[8]$$

Schema a farfalla

Calcoliamo esplicitamente alcune componenti di 2 vettori intermedi.

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

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

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

$$\vdots$$

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

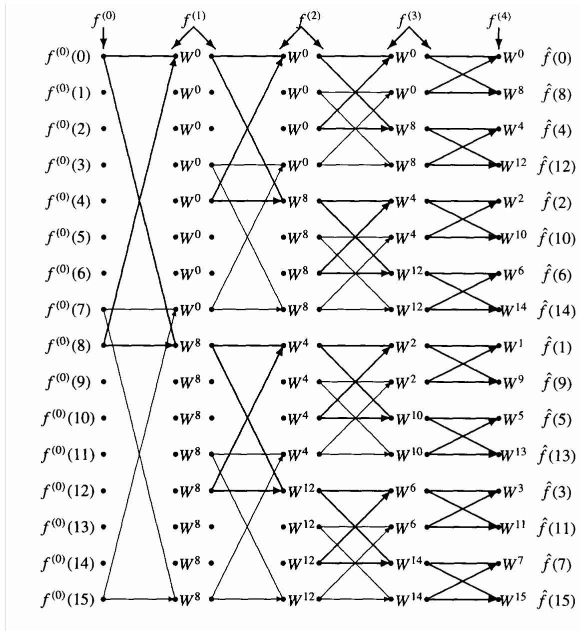
2) $$\boxed{f^{(4)}[k_0,k_1,k_2,k_3]=\sum_{m_0=0}^{1} f^{(3)}[k_0,k_1,k_2,m_0]W^{c_3} \quad ; \quad c_3=(2^3k_3+2^2k_2+2k_1+k_0)m_0}$$

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

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

$$\vdots$$

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



Come si interpreta il grafico a farfalla:

1. Le sbarrette e le frecce indicano le componenti del vettore intermedio precedente che entrano in gioco per il calcolo del successivo.
2. Se la sbarretta termina senza freccia la componente del vettore intermedio precedente va moltiplicata per W^0; con la freccia va moltiplicata per il W^q indicato.
3. Secondo la terminologia da noi usata: $f^{(0)}(0)=f[0]$

$$\hat{f}(0)=F[0]$$