

# 桂林航天工业学院备课纸

4-1

## 第4章 快速傅里叶变换(FFT)知识点.

### 1. DFT运算复杂度.

$\begin{cases} N \text{ 点 DFT 运算乘法次数 } N^2 \\ N \text{ 点 DFT 运算加法次数 } N(N-1) \end{cases}$

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) W_N^{kn} \quad k=0,1,\dots,N-1$$

$\begin{cases} \text{某一个 } k: N \text{ 次乘法, } N-1 \text{ 次加法.} \\ N \text{ 个 } k: N^2 \text{ 次乘法, } N(N-1) \text{ 次加法} \end{cases}$

当  $N \uparrow$ , 运算量巨大, 不适合实时运算 例  $N=1024 \Rightarrow N^2=1,048,576 \approx 10^6$

### 2. 减少<sup>DFT</sup>运算量的途径和方法.

① 将长序列的DFT不断分解为若干短序列的DFT:  $N \downarrow N^2 \downarrow$

② 利用  $W_N^{kn}$  的性质进一步简化运算

$\begin{cases} \text{周期性} & W_N^{kn+N} = W_N^{kn} \cdot W_N^{1N} = W_N^{kn} e^{-j\frac{2\pi}{N} \cdot 1N} = W_N^{kn} e^{-j2\pi} = W_N^{kn} \\ \text{对称性} & W_N^{kn+\frac{N}{2}} = W_N^{kn} \cdot W_N^{\frac{N}{2}} = W_N^{kn} e^{-j\frac{2\pi}{N} \cdot \frac{N}{2}} = W_N^{kn} e^{-j\pi} = -W_N^{kn} \end{cases}$

3. 基2FFT  $\begin{cases} \text{DIT-FFT 时域抽取FFT: 对 } x(n) \text{ 按奇偶性逐级分解, 对应 } X(k) \text{ 的前后两部分, 即 } X(k) \text{ 和 } X(k+\frac{N}{2}) \\ \text{DIF-FFT 频域抽取FFT: 对 } X(k) \text{ 按奇偶性逐级分解, 对应 } x(n) \text{ 的前后两部分, 即 } x(n) \text{ 和 } x(n+\frac{N}{2}) \end{cases}$

### 4. 蝶形运算.

DIT  $x(n) \rightarrow \begin{cases} \text{偶 } x(2r) \xrightarrow{\text{DFT}} X_1(k) \\ \text{奇 } x(2r+1) \xrightarrow{\text{DFT}} X_2(k) \end{cases}$

DIF  $x(n) \rightarrow \begin{cases} \text{前 } \frac{N}{2} \text{ 点 } x(n) \xrightarrow{\text{DFT}} X_1(k) \\ \text{后 } \frac{N}{2} \text{ 点 } x(n+\frac{N}{2}) \xrightarrow{\text{DFT}} X_2(k) \end{cases}$

#### ① DIT-FFT 蝶形运算

$\begin{matrix} A & \times & A+BC \\ B & \times & A-BC \end{matrix}$   $\begin{matrix} X_1(k) & \times & X_1(k) + W_N^k X_2(k) = X(k) \\ X_2(k) & \times & X_1(k) - W_N^k X_2(k) = X(k+\frac{N}{2}) \end{matrix}$

#### ② DIF-FFT 蝶形运算

$\begin{matrix} A & \times & A+B \\ B & \times & (A-B) \cdot C \end{matrix}$   $\begin{matrix} x(n) & \times & x(n) + x(n+\frac{N}{2}) \\ x(n+\frac{N}{2}) & \times & [x(n) - x(n+\frac{N}{2})] W_N^k \end{matrix}$

### ② 运算量

一次蝶形运算: 1 次乘法, 2 次加减法.

基2FFT:  $N=2^M \Rightarrow$  分解为  $M$  级蝶形运算, 每一级有  $\frac{N}{2}$  个蝶形

$\therefore$  基2FFT的运算量: 乘法次数:  $M \cdot \frac{N}{2} \cdot 1 = \frac{MN}{2} = \frac{N}{2} \log_2 N$   
加法次数:  $M \cdot \frac{N}{2} \cdot 2 = MN = N \log_2 N$

### 5. DIT-FFT 与 DIF-FFT 比较 ( $N=2^M$ )

(1) 相同点:  $\begin{cases} \text{运算量相同, } \frac{N}{2} \log_2 M \text{ 乘法, } N \log_2 M \text{ 除法} \\ \text{原位运算.} \end{cases}$

(2) 不同点:  $\begin{cases} \text{① 蝶形运算不同.} \\ \text{② } \begin{cases} \text{DIT: 乱序输入, 顺序输出.} \\ \text{DIF: 顺序输入, 乱序输出.} \end{cases} \\ \text{③ } \begin{cases} \text{DIT: 先DFT后蝶形} \\ \text{DIF: 先蝶形后DFT.} \end{cases} \end{cases}$

# 桂林航天工业学院备课纸

4-2

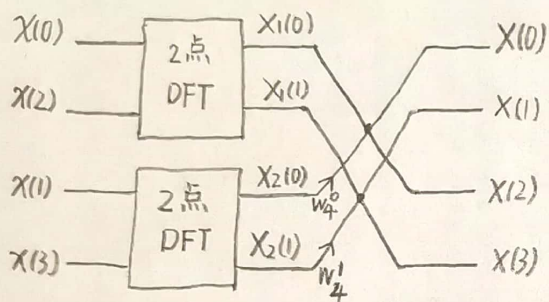
例：画出 $N=4=2^2$ 点 DIT-FFT 和 DIF-FFT 运算流图，并计算乘法<sup>流</sup>和加减法运算量，和直接计算 4 点 DFT 的乘法和加法次数

① 直接计算  $N=4$  点 DFT，乘法次数  $N^2=16$ ，加法次数  $N(N-1)=4 \times 3=12$

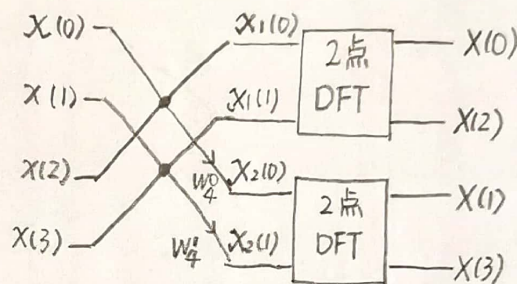
② 基 2 FFT 乘法次数  $\frac{N}{2} \log_2 N = \frac{4}{2} \log_2 4 = 2 \times 2 = 4$  加法次数  $N \log_2 N = 4 \times \log_2 4 = 8$

③ DIT-FFT 运算流图.

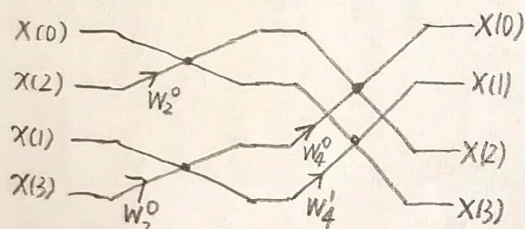
④ DIF-FFT 运算流图.



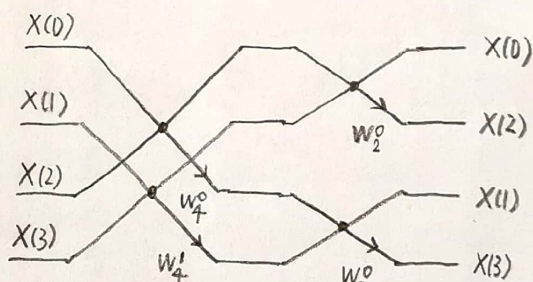
第一次时域抽取



第一次频域抽取



第二次时域抽取



第二次频域抽取



# 桂林航天工业学院备课纸

4-3

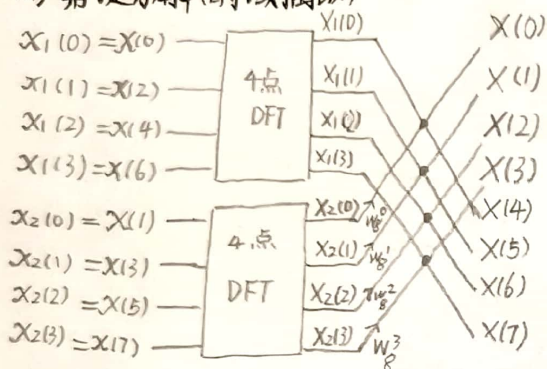
△例: 画出 $N=8=2^3$ 点 DIT-FFT 和 DIF-FFT 运算流图, 并计算复乘法和加減法运算量 和直接计算 8 点 DFT 的乘法和加法次数。

① 直接计算  $N=8$  点 DFT 乘法次数  $N^2=64$  加法次数  $N(N-1)=56$

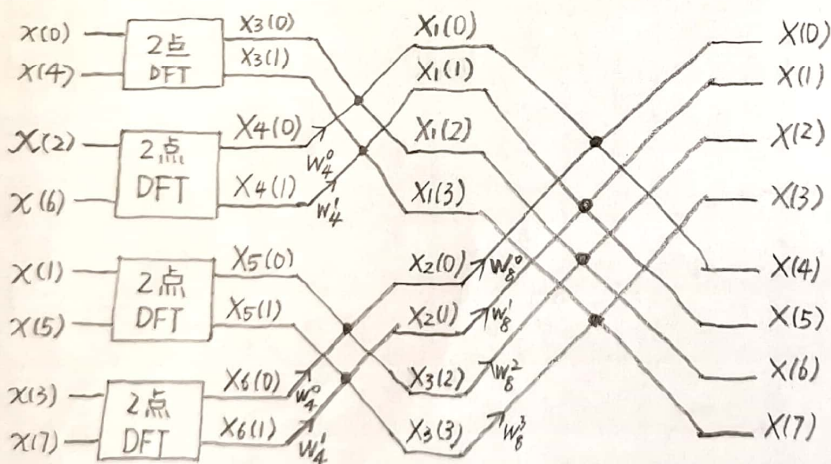
② 基 2 FFT 乘法次数  $\frac{N}{2} \log_2 N = 12$  加法次数  $N \log_2 N = 24$

③ DIT-FFT 运算流图。

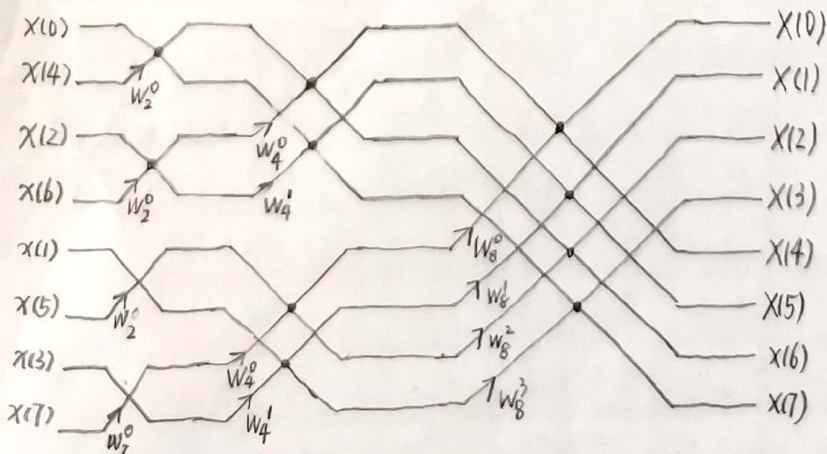
(a) 第一次分解 (时域抽取)



(b) 第二次分解 (时域抽取)



(c) 第三次分解 (时域抽取)

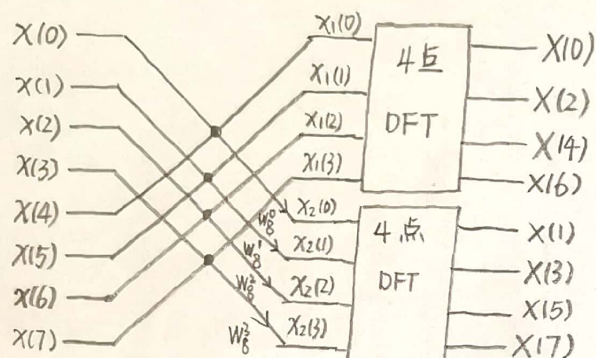


# 桂林航天工业学院备课纸

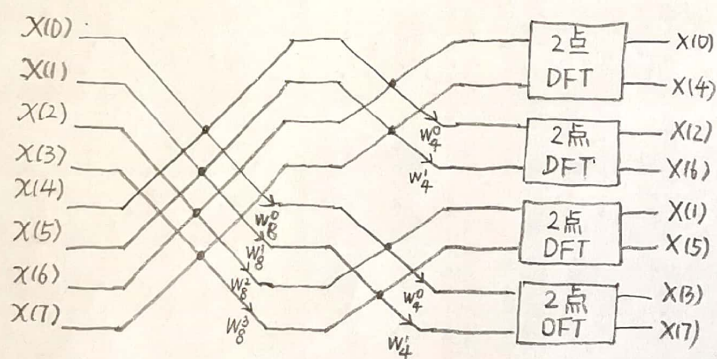
4-4

## ④ DIF-FFT运算流程图

### (a) 第一次频域抽取



### (b) 第二次频域抽取



### (c) 第三次频域抽取

