

# 数字信号处理

周治国

2015. 10



# 第四章 快速傅里叶变换

# 学习要点

- 快速计算DFT的基本思路和方法
- 基2时间抽取FFT算法
- 基2频率抽取FFT算法
- 实序列FFT算法
- 分裂基FFT算法
- Chirp-Z 变换
- FFT的应用：卷积、相关计算

## § 4-1 引言

$$\text{DFT: } x(n) \leftrightarrow X(k) \quad \begin{matrix} 0 \leq n \leq N-1 \\ 0 \leq k \leq N-1 \end{matrix}$$

频域分析：一种有效的信号分析工具

$$X(k) = X(e^{j\omega}) \Big|_{\omega = \frac{2\pi}{N}k}$$

$$X(e^{j\omega}) \approx X_a(e^{j\omega}) \triangleq FT[x_a(nT)]$$

问题：

有效的  $\rightarrow$  快速的  $\rightarrow$  实时处理

$$\forall x(n), \quad 0 \leq n \leq N-1$$



$$\exists X(k) \quad 0 \leq k \leq N-1$$

$\downarrow$  Cooley - Tukey, 1965

*FFT*

## § 4-2 直接计算DFT的问题和改善 DFT运算效率的途径

### 一、直接计算DFT的问题

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

P124

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

设  $N = 1024$       8092

\*:  $N^2$        $= 10^6$        $65.5 \times 10^6$

+:  $N(N-1)$        $= 10^6$        $65.5 \times 10^6$

# 问题的提出

**Example:** compute 4点序列{2, 3, 3, 2}之DFT

$$X[m] = \sum_{k=0}^{N-1} x[k] W_N^{km}, \quad m = 0, 1, \dots, N-1$$

$$X[0] = 2W_N^0 + 3W_N^0 + 3W_N^0 + 2W_N^0 = 10$$

$$X[1] = 2W_N^0 + 3W_N^1 + 3W_N^2 + 2W_N^3 = -1 - j$$

$$X[2] = 2W_N^0 + 3W_N^2 + 3W_N^4 + 2W_N^6 = 0$$

$$X[3] = 2W_N^0 + 3W_N^3 + 3W_N^6 + 2W_N^9 = -1 + j$$

terrible!

| N    | DFT     |
|------|---------|
| 4    | 16      |
| 32   | 1024    |
| 128  | 16384   |
| 1024 | 1048576 |

复数加法:  $N(N-1)$       复数乘法:  $N^2$

如何提高计算效率?

# § 4-2 直接计算DFT的问题和改善 DFT运算效率的途径

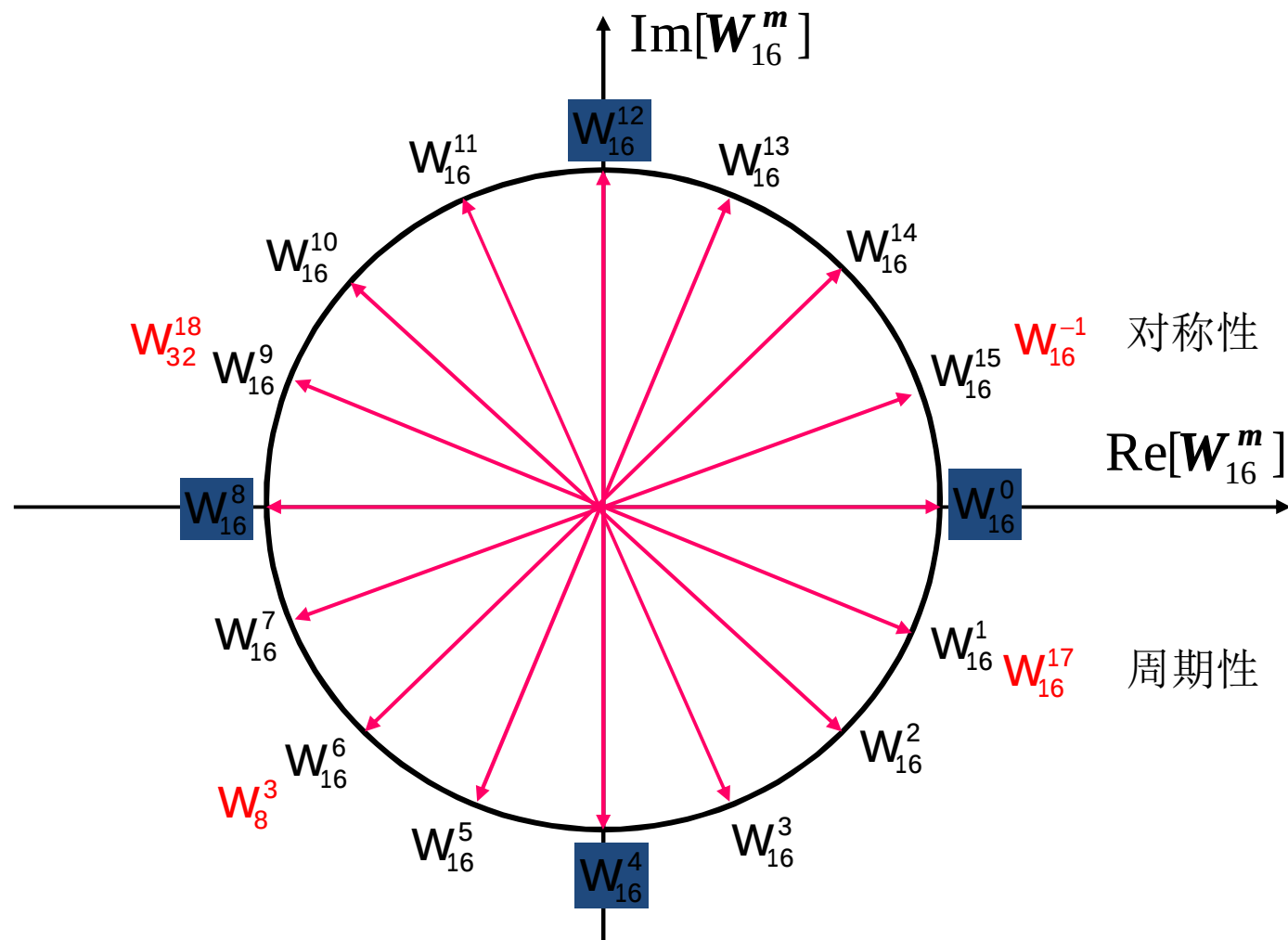
## 二、改善DFT运算效率的基本途径

### 1. 利用 $W_N^{kn}$ 的特性

①  $W_N^{k(N-n)} = W_N^{-kn} = (W_N^{kn})^*$  （共轭）对称性

②  $W_N^{kn} = W_N^{k(n+N)} = W_N^{n(k+N)}$  周期性

# 解决问题的思路



参考P96 图3-21



## Revisit the first example

$$X[0] = 2W_4^0 + 3W_4^0 + 3W_4^0 + 2W_4^0 = 10$$

$$X[1] = 2W_4^0 + 3W_4^1 + 3W_4^2 + 2W_4^3 = -1 - j$$

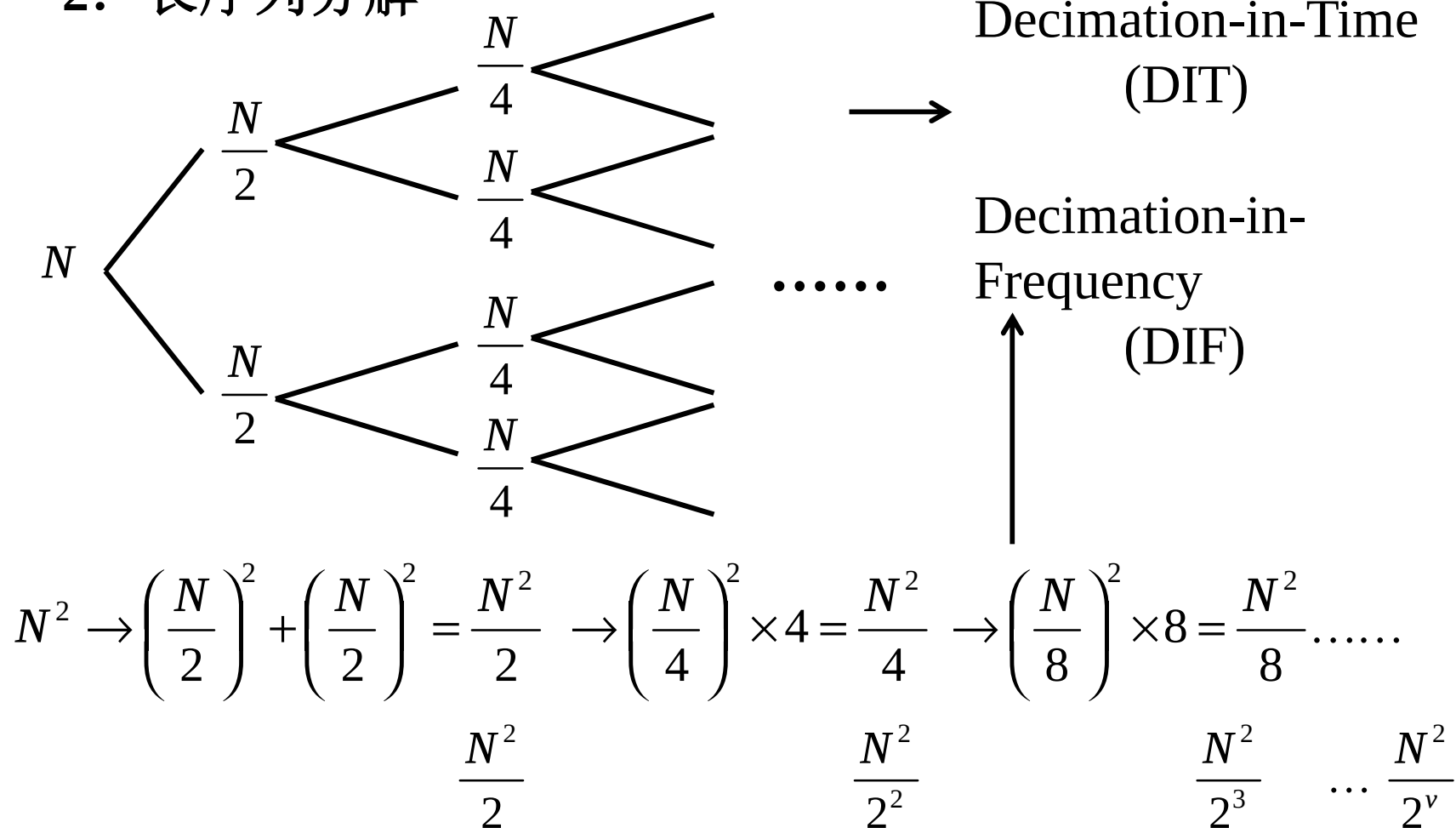
$$X[2] = 2W_4^0 - 3W_4^2 + 3W_4^4 + 2W_4^6 = 0$$

$$X[3] = 2W_4^0 + 3W_4^3 + 3W_4^6 + 2W_4^9 = -1 + j$$

An observation used in the earlier  
FFT work: e.g. 戈泽尔算法

# § 4-2 直接计算DFT的问题和改善 DFT运算效率的途径

## 2. 长序列分解



# 解决问题的途径和算法 (since 1965)

## 分而治之

将时域序列逐次分解为一组子序列，利用旋转因子的特性，由子序列的离散傅立叶变换来实现整个序列的离散傅立叶变换

**\*\* 按时间抽取 (Decimation in time) DIT-FFT**

$$x[n] \rightarrow \begin{cases} x[2r] \\ x[2r + 1] \end{cases} \quad r = 0, 1, \dots, \frac{N}{2} - 1$$

- Cooley-Tukey (库利-图基, 美, 1965 )

**\*\* 按频率抽取 (Decimation in frequency) DIF-FFT**

$$X[k] \rightarrow \begin{cases} X[2k] \\ X[2k + 1] \end{cases}$$

- Sand-Tukey (桑德-图基, 美, 1966 )

**\*\* 分裂基方法**

- Duhamel-Hollmann (杜哈梅尔-霍尔曼, 法, 1984)

...