

# DFT VÀ FFT

# KHÁI NIỆM DFT

DTFT: 
$$X(\omega) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(n)e^{-j\omega n}$$

$X(\omega)$  có các hạn chế khi xử lý trên thiết bị, máy tính:

- Tần số  $\omega$  liên tục
- Độ dài  $x(n)$  là vô hạn:  $n$  biến thiên  $-\infty$  đến  $\infty$

Khi xử lý  $X(\Omega)$  trên thiết bị, máy tính cần:

- Rời rạc tần số  $\omega \rightarrow \omega_K$
- Độ dài  $x(n)$  hữu hạn là  $N$ :  $n = 0 \div N - 1$

$\Rightarrow$  Biến đổi Fourier của dãy có độ dài hữu hạn theo tần số rời rạc, gọi tắt là biến đổi Fourier rời rạc – DFT (Discrete Fourier Transform)

# BIẾN ĐỔI FOURIER RỜI RẠC - DFT

- DFT của  $x(n)$  có độ dài  $N$  định nghĩa:

$$X(k) = \begin{cases} \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j\frac{2\pi}{N}kn} & : 0 \leq k \leq N-1 \\ 0 & : k \text{ còn lại} \end{cases}$$

$$W_N = e^{-j\frac{2\pi}{N}}$$



$$X(k) = \begin{cases} \sum_{n=0}^{N-1} x(n) W_N^{kn} & : 0 \leq k \leq N-1 \\ 0 & : k \text{ còn lại} \end{cases}$$

- $W_N$  tuần hoàn với độ dài  $N$ :

$$W_N^{(r+mN)} = e^{-j\frac{2\pi}{N}(r+mN)} = e^{-j\frac{2\pi}{N}r} = W_N^r$$

- $X(k)$  biểu diễn dưới dạng modun & argument:

$$X(k) = |X(k)|e^{j\varphi(k)}$$

Trong đó:  $\left\{ \begin{array}{l} |X(k)| - \text{phổ biên độ} \\ \varphi(k) = \arg[X(k)] - \text{phổ pha} \end{array} \right.$

#### ■ IDFT:

$$x(n) = \begin{cases} \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k)e^{j\frac{2\pi}{N}kn} & : 0 \leq n \leq N-1 \\ 0 & : n \text{ còn lại} \end{cases}$$

#### ■ DFT thuận và nghịch

$$\left\{ \begin{array}{l} X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{kn} \quad : 0 \leq k \leq N-1 \\ x(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k)W_N^{-kn} \quad : 0 \leq n \leq N-1 \end{array} \right.$$

Ví dụ: Tìm DFT của dãy:  $x(n) = \{1, 2, 3, 4\}$

$$X(k) = \sum_{n=0}^3 x(n) W_4^{kn}$$

$$W_4^1 = e^{-j\frac{2\pi}{4}} = -j; W_4^2 = -1; W_4^3 = j$$

$$X(0) = \sum_{n=0}^3 x(n) W_4^0 = x(0) + x(1) + x(2) + x(3) = 10$$

$$X(1) = \sum_{n=0}^3 x(n) W_4^n = x(0) + x(1) W_4^1 + x(2) W_4^2 + x(3) W_4^3 = -2 + j2$$

$$X(2) = \sum_{n=0}^3 x(n) W_4^{2n} = x(0) + x(1) W_4^2 + x(2) W_4^4 + x(3) W_4^6 = -2$$

$$X(3) = \sum_{n=0}^3 x(n) W_4^{3n} = x(0) + x(1) W_4^3 + x(2) W_4^6 + x(3) W_4^9 = -2 - j2$$

# CÁC TÍNH CHẤT DFT

## a) Tuyến tính

■ Nếu:  $x_1(n)_N \xleftrightarrow{DFT} X_1(k)_N$        $x_2(n)_N \xleftrightarrow{DFT} X_2(k)_N$

■ Thì:  $a_1 x_1(n)_N + a_2 x_2(n)_N \xleftrightarrow{DFT} a_1 X_1(k)_N + a_2 X_2(k)_N$

Nếu:  $L_{x_1} = N_1 \neq N_2 = L_{x_2}$  Chọn:  $N = \max\{N_1, N_2\}$

## b) Dịch:

■ Nếu:  $x(n)_N \xleftrightarrow{DFT} X(k)_N$

■ Thì:  $x(n - n_0)_N \xleftrightarrow{DFT} W_N^{kn_0} X(k)_N$

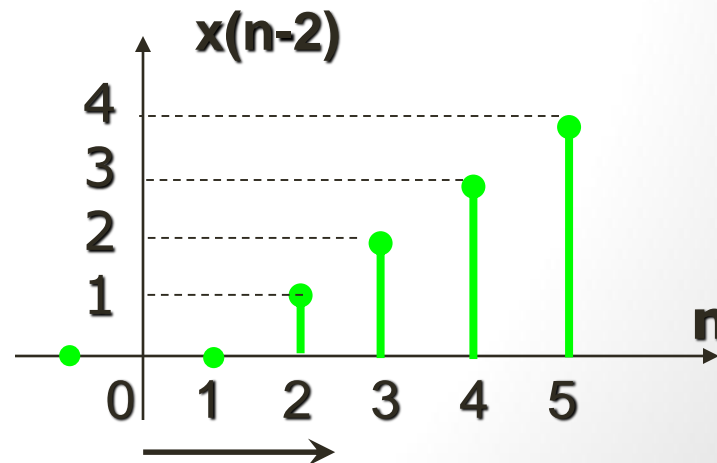
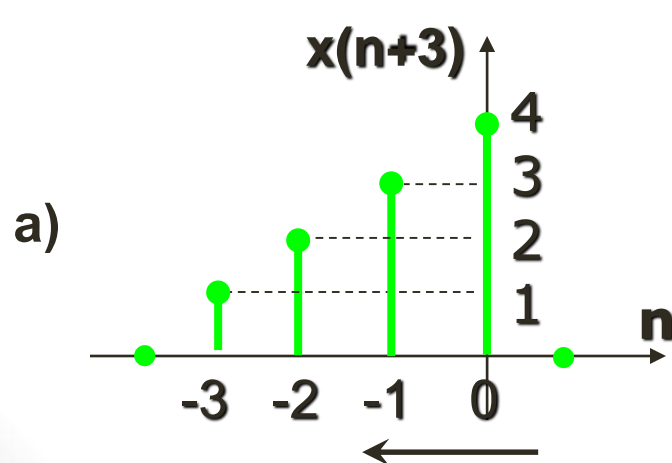
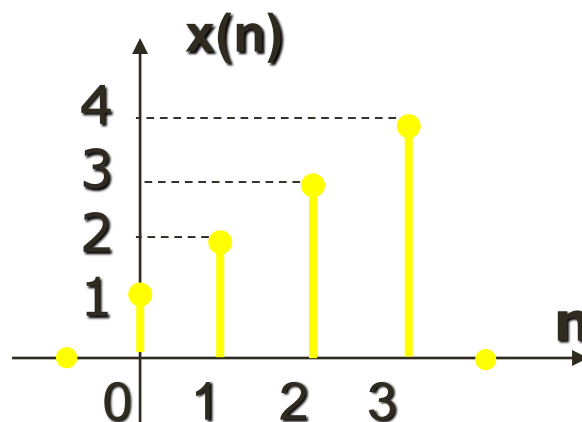
Với:  $x(n - n_0)_N = \tilde{x}(n - n_0)_N \text{rect}_N(n)$

gọi là dịch vòng của  
 $x(n)_N$  đi  $n_0$  đơn vị

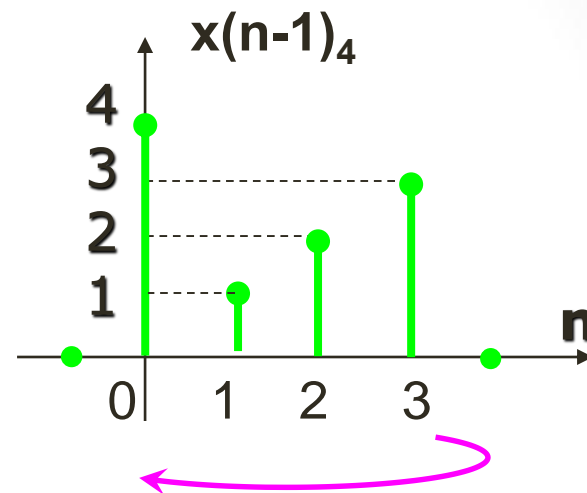
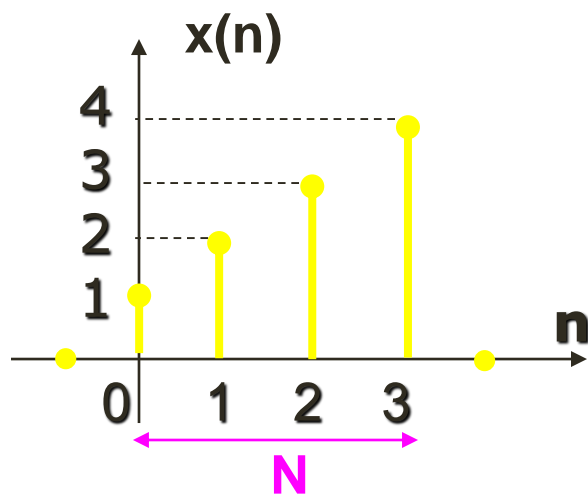
**Ví dụ:** Cho:  $x(n) = \{1, 2, 3, 4\}$

a) Tìm dịch tuyến tính:  $x(n+3)$ ,  $x(n-2)$

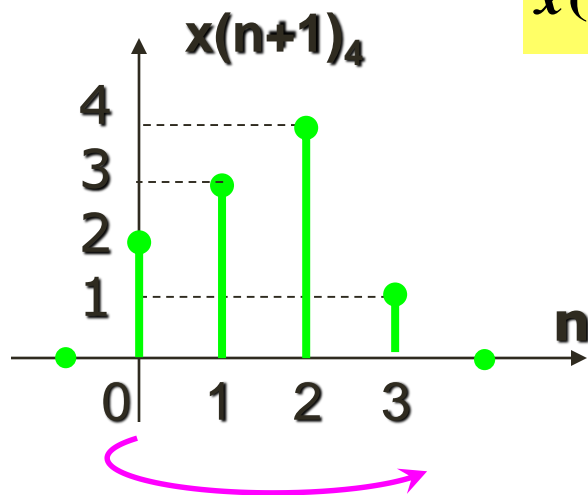
b) Tìm dịch vòng:  $x(n+3)_4$ ,  $x(n-2)_4$



b)



$$x(n-2)]_4 = \{ \underset{\uparrow}{3}, 4, 1, 2 \}$$



$$x(n+3)]_4 = \{ \underset{\uparrow}{4}, 1, 2, 3 \}$$



### c) Chập vòng:

■ Nếu:  $x_1(n)_N \xleftrightarrow{DFT} X_1(k)_N \quad x_2(n)_N \xleftrightarrow{DFT} X_2(k)_N$

■ Thì:  $x_1(n)_N \otimes x_2(n)_N \xleftrightarrow{DFT} X_1(k)_N X_2(k)_N$

Với: 
$$x_1(n)_N \otimes x_2(n)_N = \sum_{m=0}^{N-1} x_1(m)_N x_2(n-m)_N$$

Chập vòng 2 dãy  
 $x_1(n)$  &  $x_2(n)$

Và:  $x_2(n-m)_N = \tilde{x}_2(n-m)_N \text{rect}_N(n)$

Dịch vòng dãy  
 $x_2(-m)$  đi  $n$  đ/vị

Chập vòng có tính giao hoán:

$$x_1(n)_N \otimes x_2(n)_N = x_2(n)_N \otimes x_1(n)_N$$

Nếu:  $L_{x_1} = N_1 \neq N_2 = L_{x_2}$  Chọn:  $N = \max\{N_1, N_2\}$

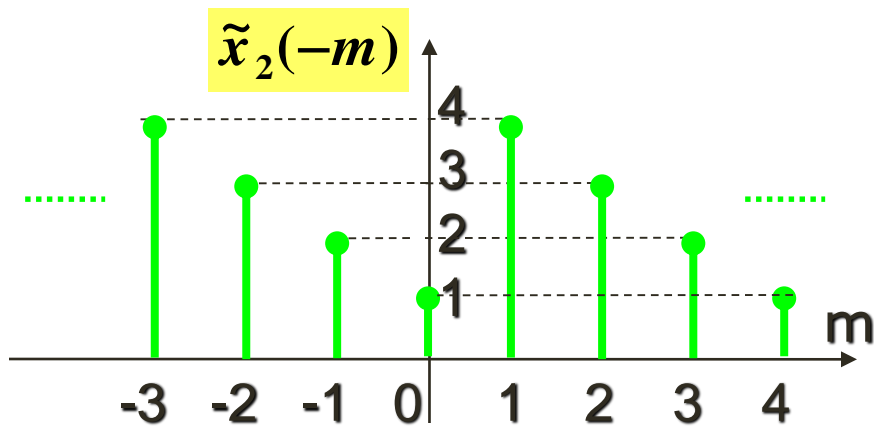
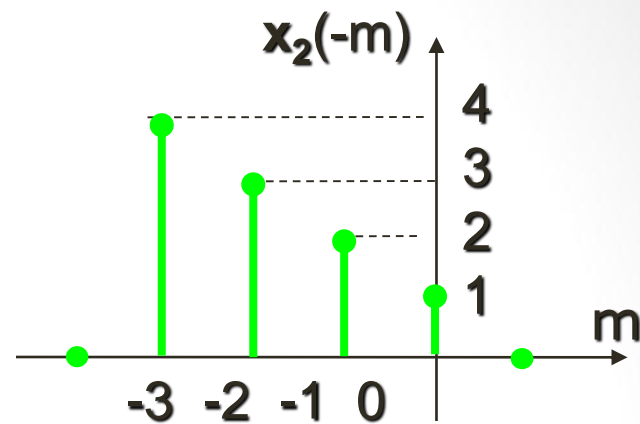
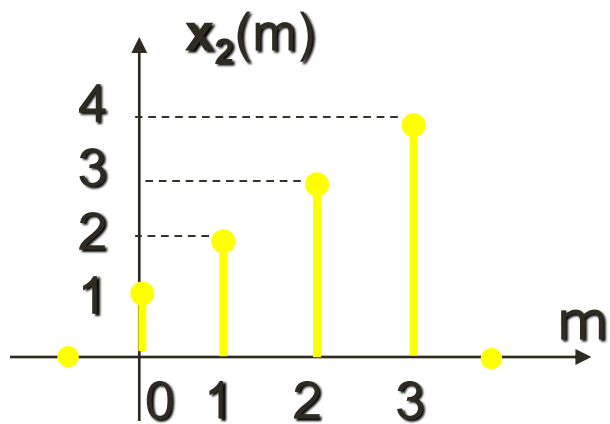
**Ví dụ:** Tìm chập vòng 2 dãy  $x_1(n) = \{2, 3, 4\}$   $x_2(n) = \{1, 2, 3, 4\}$

- Chọn độ dài N:  $N_1 = 3, N_2 = 4 \Rightarrow N = \max\{N_1, N_2\} = 4$

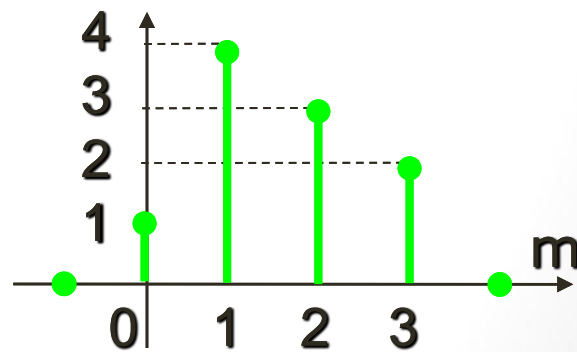
$$x_3(n)_4 = x_1(n)_4 \otimes x_2(n)_4 = \sum_{m=0}^3 x_1(m)_4 x_2(n-m)_4 : 0 \leq n \leq 3$$

- Đổi biến n->m:  $x_1(m) = \{2, 3, 4, 0\}$   $x_2(m) = \{1, 2, 3, 4\}$

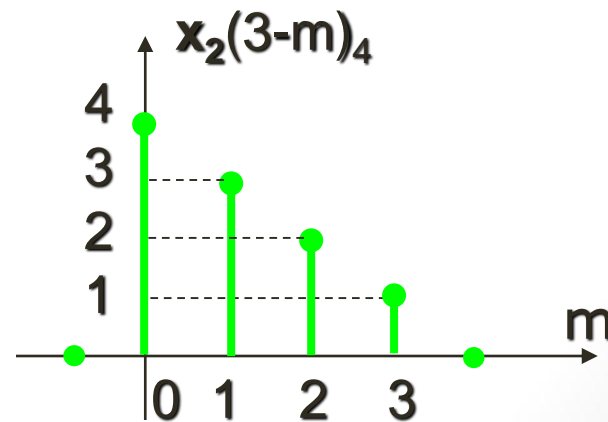
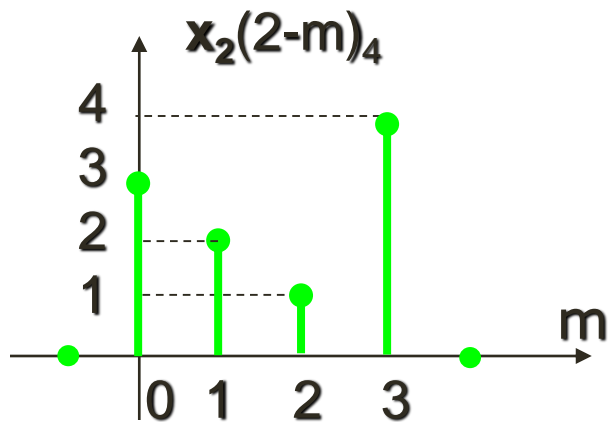
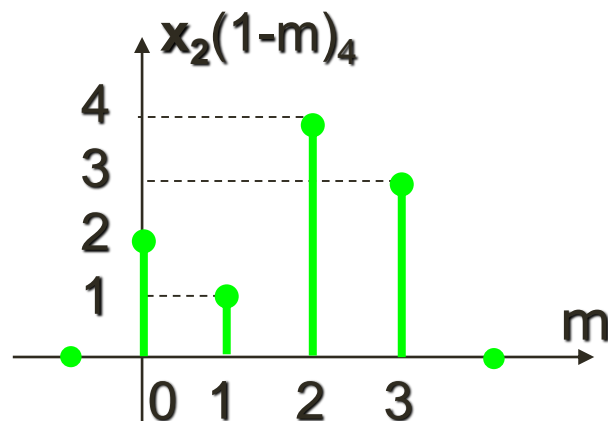
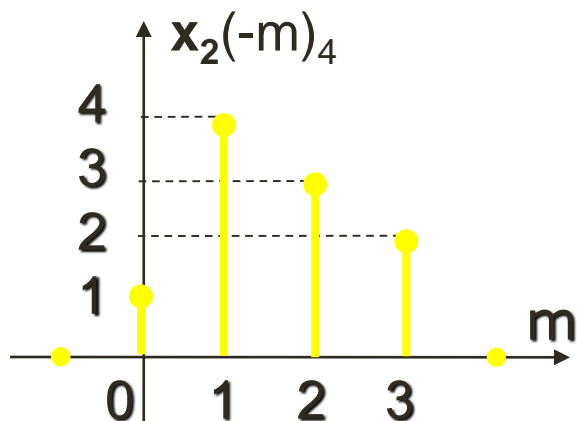
- Xác định  $x_2(-m)_4$ :  $x_2(-m)_4 = \tilde{x}_2(-m)_4 \text{rect}_4(n) = \{1, 4, 3, 2\}$



$$x_2(-m)_4 = \tilde{x}_2(-m) \text{rect}_4(n)$$



- Xác định  $x_2(n-m)$  là dịch vòng của  $x_2(-m)$  đi  $n$  đơn vị  
 $n > 0$ : dịch vòng sang phải,  $n < 0$ : dịch vòng sang trái



- Nhân các mẫu  $x_1(m)$  &  $x_2(n-m)$  và cộng lại:

$$x_3(n)_4 = \sum_{m=0}^3 x_1(m)_4 x_2(n-m)_4 : 0 \leq n \leq 3$$

- $n=0$ :

$$x_3(0)_4 = \sum_{m=0}^3 x_1(m)_4 x_2(0-m)_4 = 26$$

- $n=1$ :

$$x_3(1)_4 = \sum_{m=0}^3 x_1(m)_4 x_2(1-m)_4 = 23$$

- $n=2$ :

$$x_3(2)_4 = \sum_{m=0}^3 x_1(m)_4 x_2(2-m)_4 = 16$$

- $n=3$ :

$$x_3(3)_4 = \sum_{m=0}^3 x_1(m)_4 x_2(3-m)_4 = 25$$

Vậy:

$$x_3(n)_4 = x_1(n)_4 \otimes x_2(n)_4 = \{26, 23, 16, 25\}$$

↑

# BIẾN ĐỔI FOURIER NHANH FFT

- Vào những năm thập kỷ 60, khi công nghệ vi xử lý phát triển chưa mạnh thì thời gian xử lý phép toán DFT trên máy tương đối chậm, do số phép nhân phức tương đối lớn.
- DFT của  $x(n)$  có độ dài  $N$ : 
$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{kn} : 0 \leq k \leq N-1$$
- Để tính  $X(k)$ , với mỗi giá trị  $k$  cần có  $N$  phép nhân và  $(N-1)$  phép cộng, vậy với  $N$  giá trị  $k$  thì cần có  $N^2$  phép nhân và  $N(N-1)$  phép cộng.
- Để khắc phục về mặt tốc độ xử lý của phép tính DFT, nhiều tác giả đã đưa ra các thuật toán riêng dựa trên DFT gọi là FFT (Fast Fourier Transform).

# THUẬT TOÁN FFT CƠ SỞ 2

## a. THUẬT TOÁN FFT CƠ SỞ 2 PHÂN THEO THỜI GIAN

- Giả thiết dãy  $x(n)$  có độ dài  $N=2^M$ , nếu không có dạng lũy thừa 2 thì thêm vài mẫu 0 vào sau dãy  $x(n)$ .
- Thuật toán dựa trên sự phân chia dãy vào  $x(n)$  thành các dãy nhỏ, do biến  $n$  biểu thị cho trục thời gian nên gọi là phân chia theo thời gian.

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)W_N^{kn} = \sum_{n=0,2,4,\dots}^{N-1} x(n)W_N^{kn} + \sum_{n=1,3,5,\dots}^{N-1} x(n)W_N^{kn}$$

- Thay  $n=2r$  với  $n$  chẵn và  $n=2r+1$  với  $n$  lẻ:

$$X(k) = \sum_{r=0}^{(N/2)-1} x(2r)W_N^{2kr} + \sum_{r=0}^{(N/2)-1} x(2r+1)W_N^{k(2r+1)}$$

Do: 
$$W_N^{k2r} = e^{j\frac{2\pi}{N}k2r} = e^{j\frac{2\pi}{N/2}kr} = W_{N/2}^{kr}$$

⇒ 
$$X(k) = \sum_{r=0}^{(N/2)-1} x(2r)W_{N/2}^{kr} + W_N^k \cdot \sum_{r=0}^{(N/2)-1} x(2r+1)W_{N/2}^{kr}$$

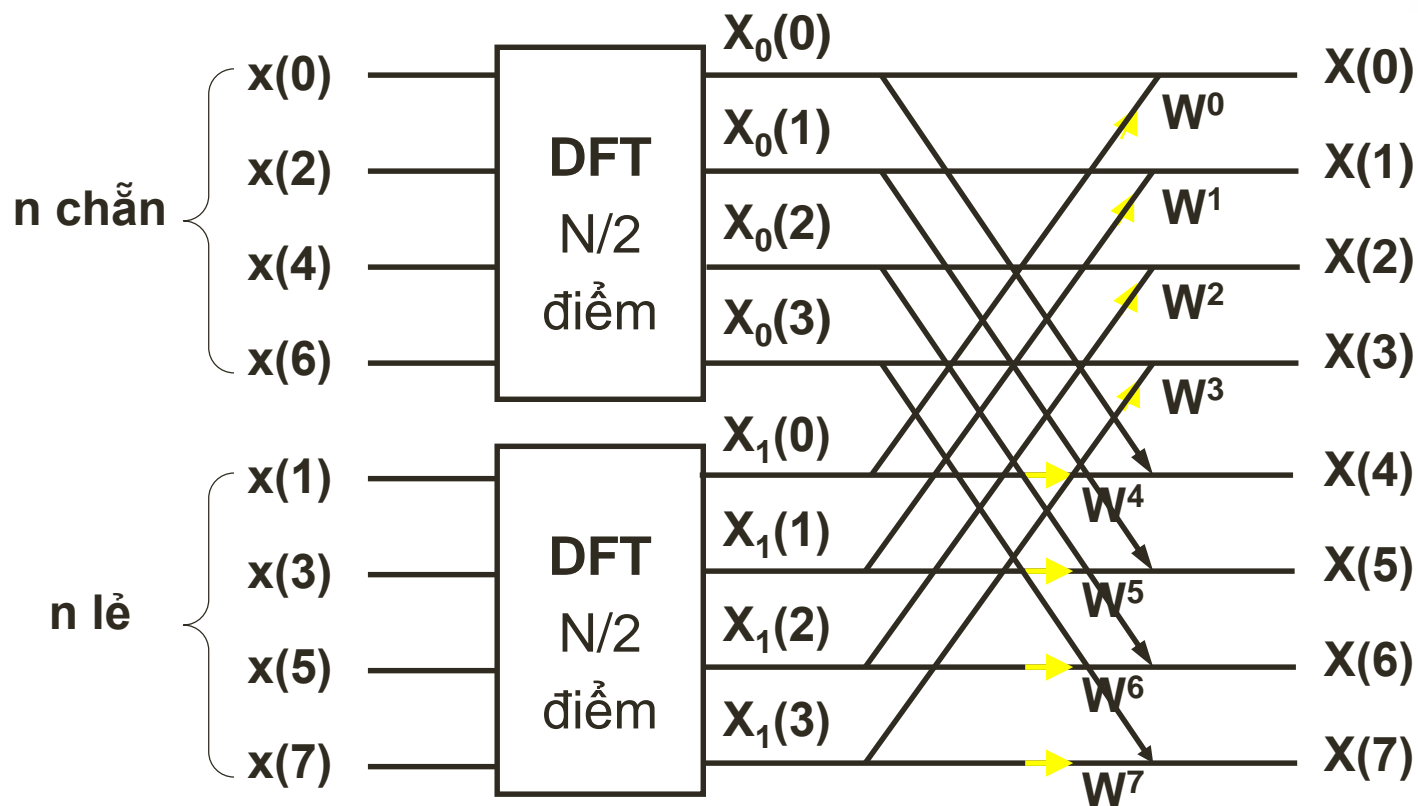
Đặt: 
$$X_0(k) = \sum_{r=0}^{(N/2)-1} x(2r)W_{N/2}^{kr} \quad X_1(k) = \sum_{r=0}^{(N/2)-1} x(2r+1)W_{N/2}^{kr}$$

⇒ 
$$X(k) = X_0(k) + W_N^k \cdot X_1(k)$$

- $X_0(k)$  – DFT của  $N/2$  điểm ứng với chỉ số  $n$  chẵn
- $X_1(k)$  – DFT của  $N/2$  điểm ứng với chỉ số  $n$  lẻ
- Lấy ví dụ minh họa cho  $x(n)$  với  $N=8$



- Phân chia DFT- N điểm -> 2 DFT- N/2 điểm;



- Qui ước cách tính  $X(k)$  theo lưu đồ:
  - Nhánh ra của 1 nút bằng tổng các nhánh vào nút đó
  - Giá trị mỗi nhánh bằng giá trị nút xuất phát nhân hệ số

- Sau đó đánh lại chỉ số theo thứ tự các mẫu  $x(n)$ , tiếp tục phân chia DFT của  $N/2$  điểm thành 2 DFT của  $N/4$  điểm theo chỉ số  $n$  chẵn và lẻ và cứ thế tiếp tục phân chia cho đến khi nào còn DFT 2 điểm thì dừng lại.
- Ví dụ  $X_0(\mathbf{k})$  được phân chia:

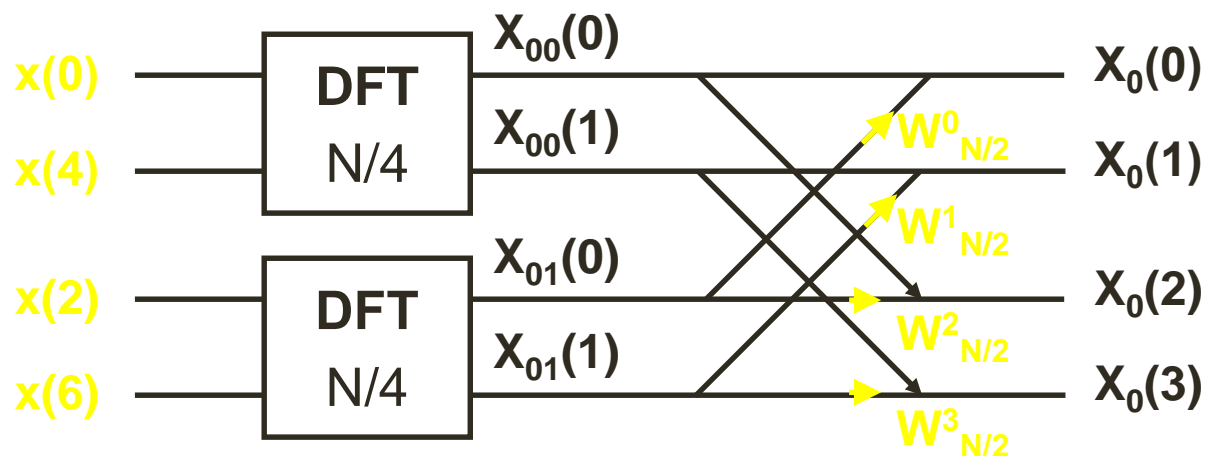
$$X_0(k) = \sum_{r=0}^{(N/2)-1} x(2r)W_{N/2}^{kr} = \sum_{r=0}^{(N/2)-1} g(r)W_{N/2}^{kr}$$

$$= \sum_{r=0,2,4,\dots}^{(N/2)-1} g(r)W_{N/2}^{kr} + \sum_{r=1,3,5,\dots}^{(N/2)-1} g(r)W_{N/2}^{kr}$$

$$= \sum_{l=0}^{(N/4)-1} g(2l)W_{N/4}^{kl} + W_{N/2}^k \sum_{l=0}^{(N/4)-1} g(2l+1)W_{N/4}^{kl}$$

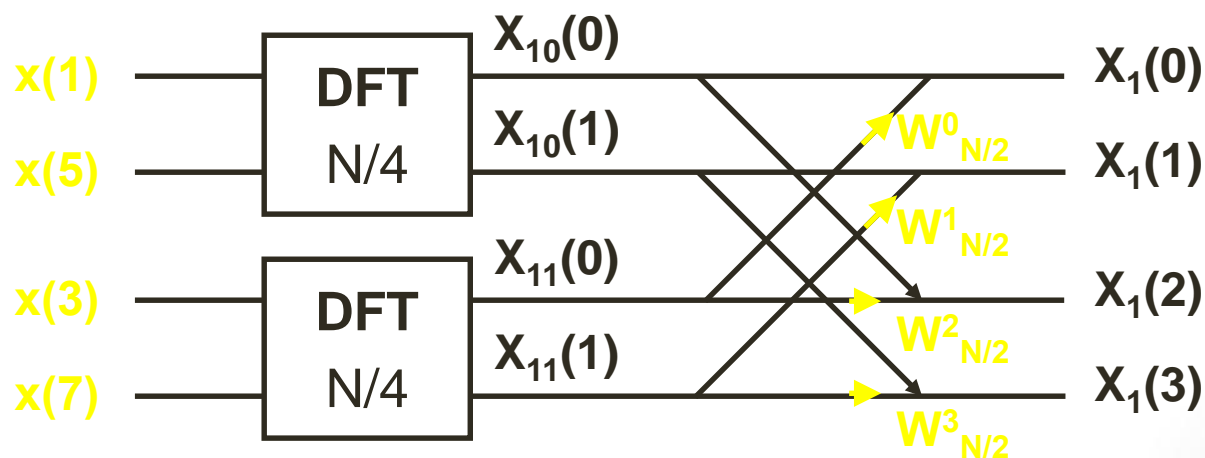
$$= X_{00}(k) + W_{N/2}^k \cdot X_{01}(k)$$

- Phân chia DFT- N/2 điểm -> 2 DFT- N/4 điểm của  $X_0(k)$

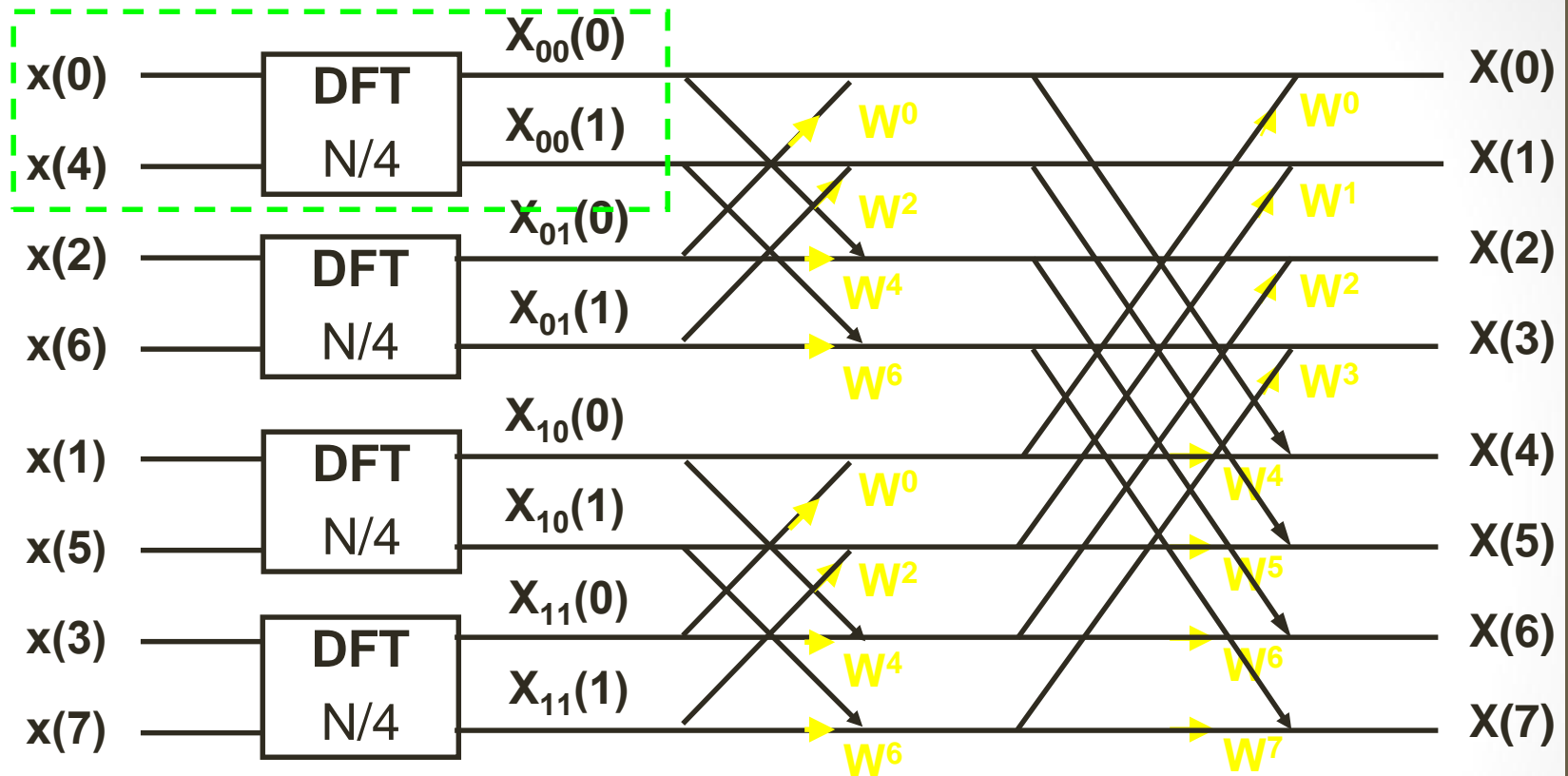


- Phân chia  $X_1(k)$  tương tự:

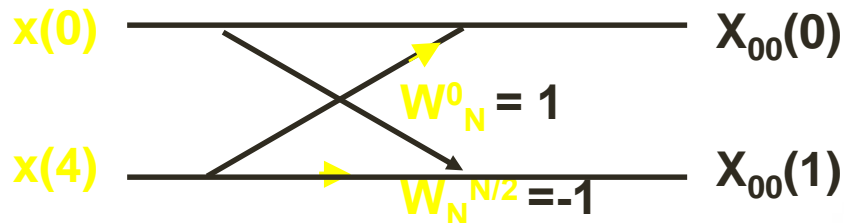
$$X_1(k) = X_{10}(k) + W_{N/2}^k \cdot X_{11}(k)$$



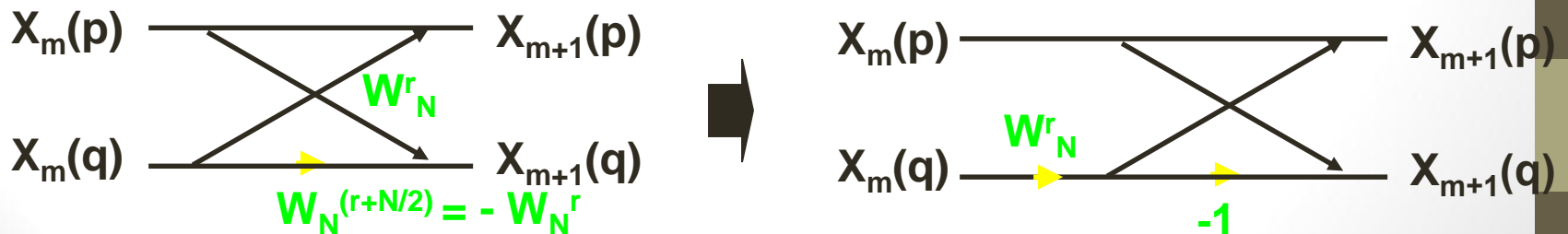
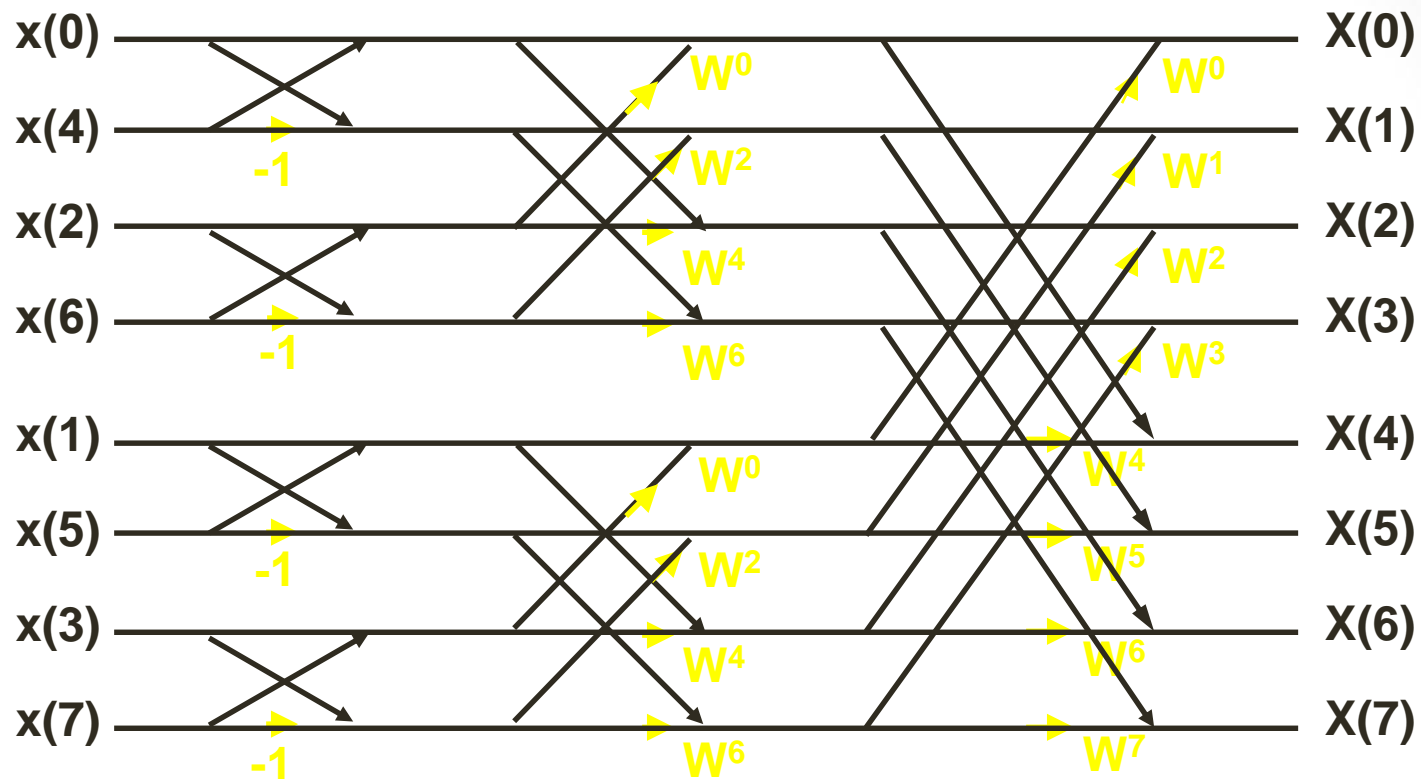
- Lưu đồ DFT dãy  $x(n)$  sau 2 lần phân chia với  $N=8$



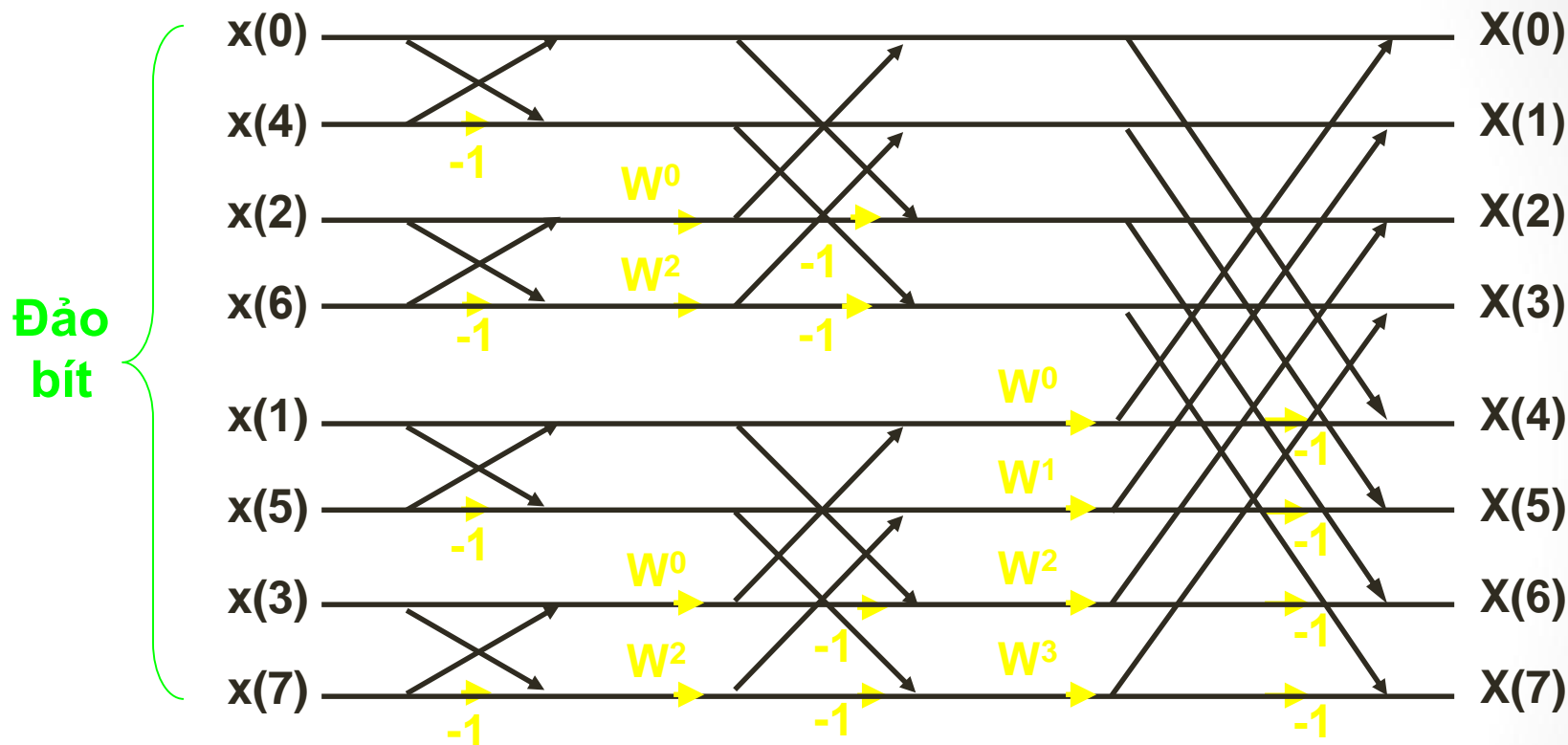
- Lưu đồ DFT 2 điểm:



- Lưu đồ DFT dãy  $x(n)$  sau 3 lần phân chia với  $N=8$



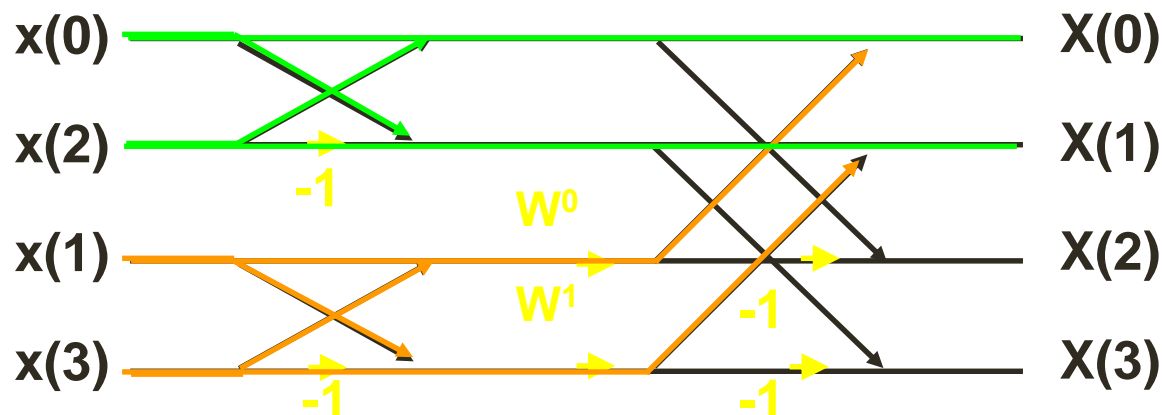
- Lưu đồ DFT dãy  $x(n)$  sau 3 lần phân chia với  $N=8$



- Với  $N=2^M \rightarrow M$  lần phân chia
- Số phép nhân = số phép cộng =  $NM/2 = (N/2)\log_2 N$

**Ví dụ 4.4.1:** Hãy vẽ lưu đồ và tính FFT cơ số 2 phân theo  
t/g

$$x(n) = \{1, 2, 3, 4\}$$



- $k=0$ :  $X(0) = [x(0) + x(2)] + W^0[x(1) + x(3)] = 10.$
- $k=1$ :  $X(1) = [x(0) - x(2)] + W^1[x(1) - x(3)] = -2 + j2.$
- $k=2$ :  $X(2) = [x(0) + x(2)] - W^0[x(1) + x(3)] = -2.$
- $k=3$ :  $X(3) = [x(0) - x(2)] - W^1[x(1) - x(3)] = -2 - j2.$

## b. THUẬT TÓÁN FFT CƠ SỞ 2 PHÂN THEO TẦN SỐ

- Thuật toán dựa trên sự phân chia dãy ra  $X(k)$  thành các dãy nhỏ, do biến  $k$  biểu thị cho trục tần số nên gọi là phân chia theo tần số.

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

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

$$= \sum_{n=0}^{(N/2)-1} x(n)W_N^{kn} + W_N^{kN/2} \sum_{n=0}^{(N/2)-1} x(n + N/2)W_N^{kn}$$

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



- Với  $k$  chẵn, thay  $k=2r$ :

$$X(2r) = \sum_{n=0}^{(N/2)-1} [x(n) + x(n + N/2)] W_{N/2}^{rn}$$

- Với  $k$  lẻ, thay  $k=2r+1$

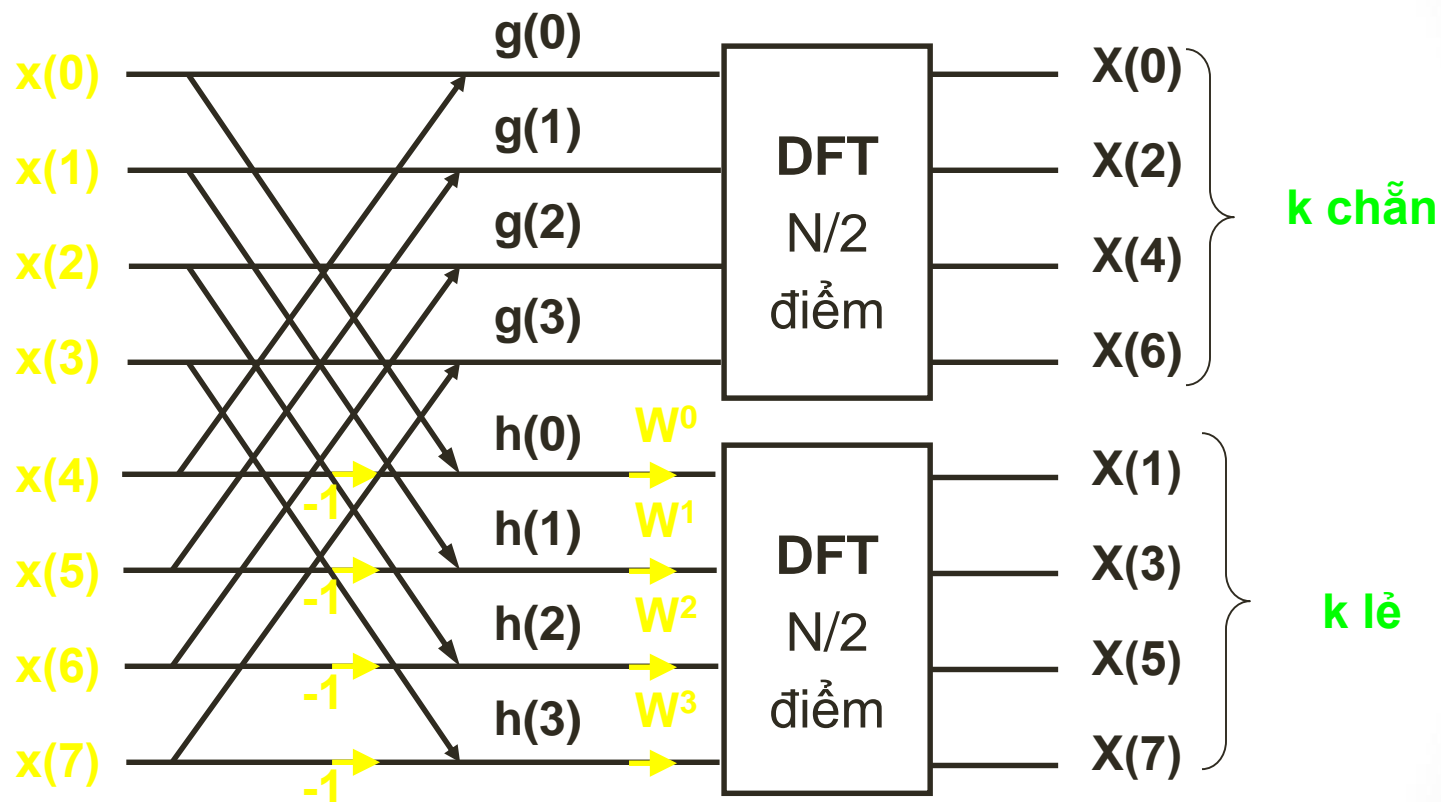
$$X(2r+1) = \sum_{n=0}^{(N/2)-1} \{ [x(n) - x(n + N/2)] W_N^n \} W_{N/2}^{rn}$$

- Đặt:  $g(n) = x(n) + x(n + N/2)$ ;  $h(n) = x(n) - x(n + N/2)$

$$\Rightarrow \begin{aligned} X(2r) &= \sum_{n=0}^{(N/2)-1} g(n) W_{N/2}^{rn} & X(2r+1) &= \sum_{n=0}^{(N/2)-1} [h(n) W_N^n] W_{N/2}^{rn} \end{aligned}$$

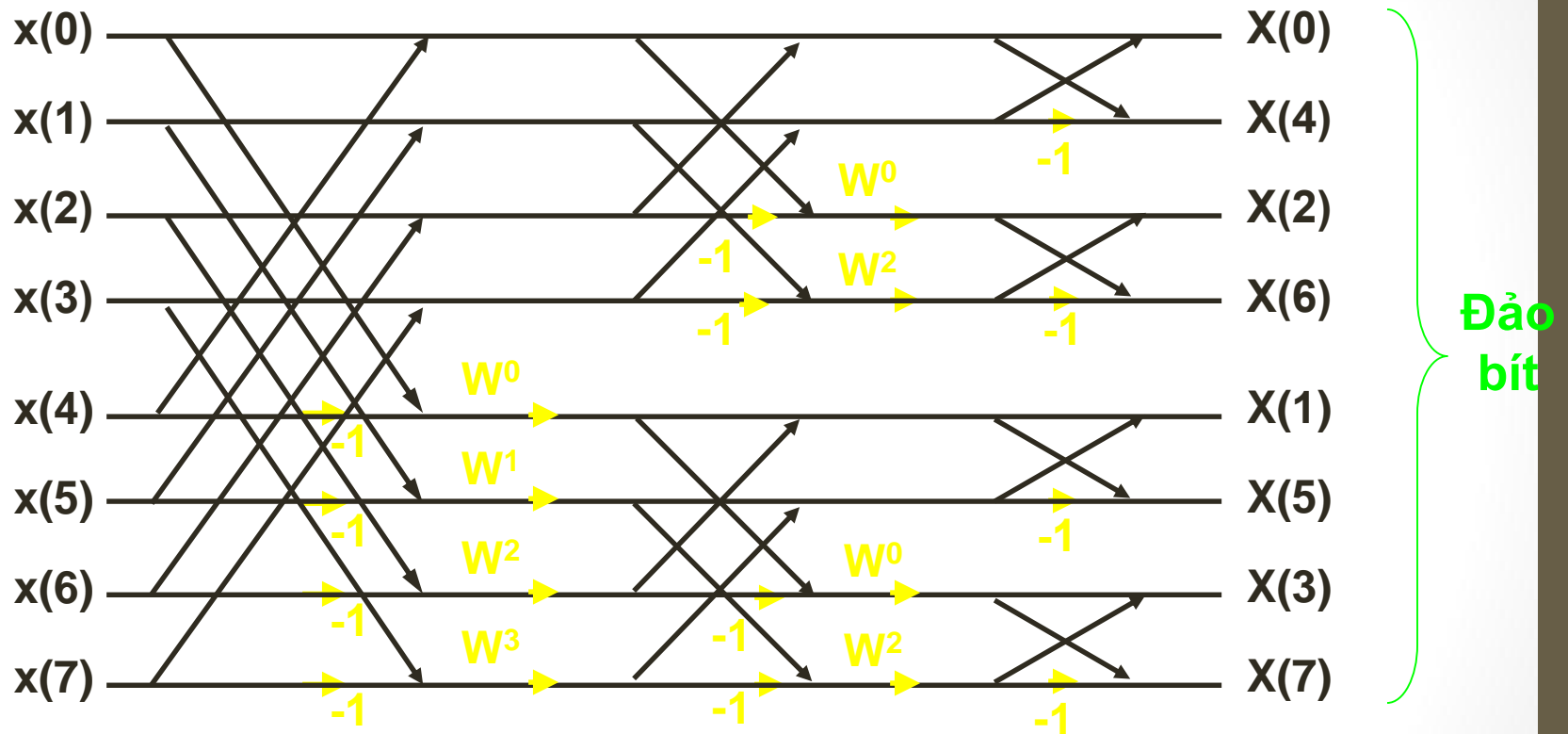
- $X(2r)$  – DFT của  $N/2$  điểm ứng với chỉ số  $k$  chẵn
- $X(2r+1)$  – DFT của  $N/2$  điểm ứng với chỉ số  $k$  lẻ

- Phân chia DFT  $N=8$  điểm  $\rightarrow$  2 DFT  $N/2=4$  điểm



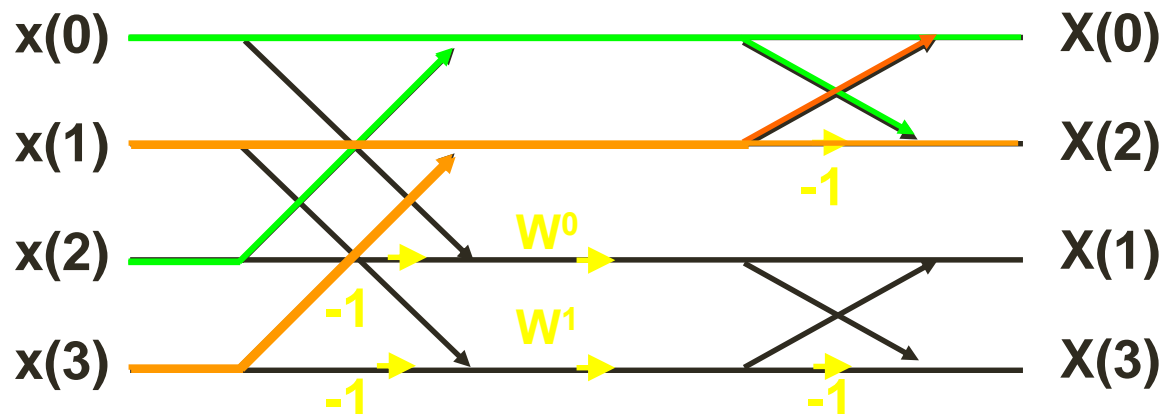
- Sau đó đánh lại chỉ số theo thứ tự các mẫu  $X(k)$ , tiếp tục phân chia DFT của  $N/2$  điểm thành 2 DFT của  $N/4$  điểm theo chỉ số  $k$  chẵn và lẻ. Tiếp tục phân chia cho đến khi nào còn DFT 2 điểm thì dừng lại.
- Dữ liệu ra  $X(k)$  được sắp xếp theo thứ tự đảo bit, còn dữ liệu vào được sắp theo thứ tự tự nhiên.
- Số phép nhân và phép cộng trong lưu đồ phân theo tần số bằng với số phép nhân và cộng trong lưu đồ phân theo thời gian.

- Lưu đồ DFT dãy  $x(n)$  sau 3 lần phân chia với  $N=8$



**Ví dụ 4.4.2:** Hãy vẽ lưu đồ và tính FFT cơ sở 2 phân theo t/s

$$x(n) = \{1, 2, 3, 4\}$$



- $k=0$ :  $X(0) = [x(0) + x(2)] + [x(1) + x(3)] = 10.$
- $k=2$ :  $X(2) = [x(0) + x(2)] - [x(1) + x(3)] = -2.$
- $k=1$ :  $X(1) = [x(0) - x(2)] + W^1[x(1) - x(3)] = -2 + j2.$
- $k=3$ :  $X(3) = [x(0) - x(2)] - W^1[x(1) - x(3)] = -2 - j2.$

## 4.4.2 THUẬT TOÁN FFT VỚI $N=N_1N_2$

- Giả thiết độ dài dãy  $x(n)$  có thể phân tích  $N=N_1N_2$ , nếu độ dài không thể biểu diễn dưới dạng trên thì thêm vài mẫu 0 vào sau dãy  $x(n)$ .
- Giả thiết dữ liệu vào được sắp xếp vào trong mảng theo thứ tự từng cột với số cột  $N_1$  và số hàng  $N_2$ :

$n_2 \backslash n_1$	0	1	...	$N_1-1$
0	$x(0)$	$x(N_2)$	...	$x[N_2(N_1-1)]$
1	$x(1)$	$x(N_2+1)$	...	$x[N_2(N_2-1)+1]$
...	...	...	...	...
$N_2-1$	$x(N_2-1)$	$x(2N_2-1)$	...	$x[N_1N_2-1]$

- Lấy ví dụ sắp xếp dãy  $x(n)$  với  $N=12$ , chọn  $N_1=3$  và  $N_2=4$

$n_2 \backslash n_1$	0	1	2
0	<b><math>x(0)</math></b>	<b><math>x(4)</math></b>	<b><math>x(8)</math></b>
1	<b><math>x(1)</math></b>	<b><math>x(5)</math></b>	<b><math>x(9)</math></b>
2	<b><math>x(2)</math></b>	<b><math>x(6)</math></b>	<b><math>x(10)</math></b>
3	<b><math>x(3)</math></b>	<b><math>x(7)</math></b>	<b><math>x(11)</math></b>

- Các chỉ số  $n$  của  $x(n)$ ,  $k$  của  $X(k)$  xác định:

- $n = n_1 N_2 + n_2 \quad \begin{cases} 0 \leq n_1 \leq N_1 \\ 0 \leq n_2 \leq N_2 \end{cases}$

- $k = k_1 + k_2 N_1 \quad \begin{cases} 0 \leq k_1 \leq N_2 \\ 0 \leq k_2 \leq N_1 \end{cases}$

- DFT N điểm dãy  $x(n)$  được phân tích:

$$X(k) = X(k_1 + k_2 N_1) = \sum_{n_2=0}^{N_2-1} \sum_{n_1=0}^{N_1-1} x(n_2 + n_1 N_2) W_N^{(k_1 + k_2 N_1)(n_2 + n_1 N_2)}$$

$$= \sum_{n_2=0}^{N_2-1} \sum_{n_1=0}^{N_1-1} x(n_2 + n_1 N_2) W_N^{n_2 k_1} W_N^{n_1 k_1 N_2} W_N^{n_2 k_2 N_1} W_N^{n_1 k_2 N_1 N_2}$$

$$\text{Do : } W_N^{n_1 k_1 N_2} = W_{N_1}^{n_1 k_1}; W_{N_2}^{n_2 k_2 N_1} = W_N^{n_2 k_2}; W_N^{n_1 k_2 N_1 N_2} = 1$$

$$\Rightarrow X(k) = \sum_{n_2=0}^{N_2-1} \left\{ \left[ \sum_{n_1=0}^{N_1-1} x(n_2 + n_1 N_2) W_{N_1}^{n_1 k_1} \right] W_N^{n_2 k_1} \right\} W_{N_2}^{n_2 k_2}$$



■ Đặt: 
$$F(n_2, k_1) = \sum_{n_1=0}^{N_1-1} x(n_2 + n_1 N_2) W_{N_1}^{n_1 k_1}$$

$$G(n_2, k_1) = F(n_2, k_1) \cdot W_N^{n_2 k_1}$$

$$\Rightarrow X(k) = \sum_{n_2=0}^{N_2-1} G(n_2, k_1) W_{N_2}^{n_2 k_2}$$

### Các bước tiến hành thuật toán:

- Sắp xếp dữ liệu vào theo thứ tự từng cột, mảng  $\mathbf{x}$
- Tính DFT theo từng hàng mảng  $\mathbf{x}$ , được  $\mathbf{F}(n_2, k_1)$
- Tính mảng hệ số  $\mathbf{W}_N^{n_2 k_1}$
- Nhân mảng  $\mathbf{F}(n_2, k_1)$  với  $\mathbf{W}_N^{n_2 k_1}$ , được  $\mathbf{G}(n_2, k_1)$
- Tính DFT theo từng cột mảng  $\mathbf{G}(n_2, k_1)$ , được  $\mathbf{X}(k)$
- Đọc dữ liệu ra theo thứ tự từng hàng  $\mathbf{X}(k)$ .

**Ví dụ 4.4.2:** Nêu các bước tính và vẽ lưu đồ thuật toán FFT dãy  $x(n)$  với  $N=N_1N_2=12$ , chọn  $N_1=3$  và  $N_2=4$

- Sắp xếp dữ liệu vào theo thứ tự từng cột như bảng:

$n_2 \backslash n_1$	0	1	2
0	<b><math>x(0)</math></b>	<b><math>x(4)</math></b>	<b><math>x(8)</math></b>
1	<b><math>x(1)</math></b>	<b><math>x(5)</math></b>	<b><math>x(9)</math></b>
2	<b><math>x(2)</math></b>	<b><math>x(6)</math></b>	<b><math>x(10)</math></b>
3	<b><math>x(3)</math></b>	<b><math>x(7)</math></b>	<b><math>x(11)</math></b>

- Tính DFT theo từng hàng mảng x, được  $F(n_2, k_1)$ :

$$F(n_2, k_1) = \sum_{n_1=0}^{N_1-1} x(n_2 + n_1 N_2) W_{N_1}^{n_1 k_1}$$

$n_2 \backslash k_1$	0	1	2
0	<b>F(0,0)</b>	<b>F(0,1)</b>	<b>F(0,2)</b>
1	<b>F(1,0)</b>	<b>F(1,1)</b>	<b>F(1,2)</b>
2	<b>F(2,0)</b>	<b>F(2,1)</b>	<b>F(2,2)</b>
3	<b>F(3,0)</b>	<b>F(3,1)</b>	<b>F(3,2)</b>

■ Tính mảng hệ số  $W_N^{n_2 k_1}$

$n_2 \backslash k_1$	0	1	2
0	$W_N^0$	$W_N^0$	$W_N^0$
1	$W_N^0$	$W_N^1$	$W_N^2$
2	$W_N^0$	$W_N^2$	$W_N^4$
3	$W_N^0$	$W_N^3$	$W_N^6$

- Nhân các phần tử mảng  $F(n_2, k_1)$  với các hệ số của mảng  $W_N^{n_2 k_1}$  tương ứng, được  $G(n_2, k_1)$  :

Phần tử:  $G(n_i, k_j) = F(n_i, k_j) \cdot W_N^{n_i k_j}$

$n_2 \backslash k_1$	0	1	2
0	<b><math>G(0,0)</math></b>	<b><math>G(0,1)</math></b>	<b><math>G(0,2)</math></b>
1	<b><math>G(1,0)</math></b>	<b><math>G(1,1)</math></b>	<b><math>G(1,2)</math></b>
2	<b><math>G(2,0)</math></b>	<b><math>G(2,1)</math></b>	<b><math>G(2,2)</math></b>
3	<b><math>G(3,0)</math></b>	<b><math>G(3,1)</math></b>	<b><math>G(3,2)</math></b>

- Tính DFT theo từng cột mảng  $G(n_2, k_1)$ , được  $X(k)$ :

$$X(k) = X(k_1 + N_1 k_2) = \sum_{n_2=0}^{N_2-1} G(n_2, k_1) W_{N_2}^{n_2 k_2}$$

$k_2 \backslash k_1$	0	1	2
0	<b>X(0)</b>	<b>X(1)</b>	<b>X(2)</b>
1	<b>X(3)</b>	<b>X(4)</b>	<b>X(5)</b>
2	<b>X(6)</b>	<b>X(7)</b>	<b>X(8)</b>
3	<b>X(9)</b>	<b>X(10)</b>	<b>X(11)</b>

- Đọc dữ liệu ra theo thứ tự từng hàng  $X(k)$

- Lưu đồ FFT dãy  $x(n)$   $N=N_1N_2$ , với  $N_1=3$ ,  $N_2=4$ :

