

Chương 5 BIẾN ĐỔI FOURIER RỜI RẠC (DFT)

T.S. Đinh Đức Anh Vũ

Giới thiệu về DFT

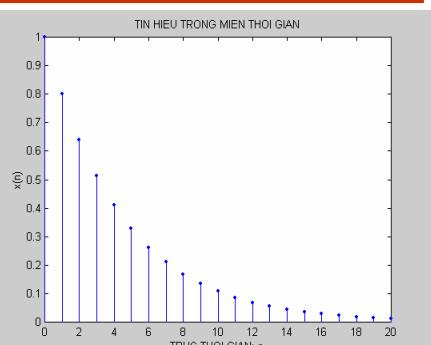
- Biến đổi Fourier liên tục

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

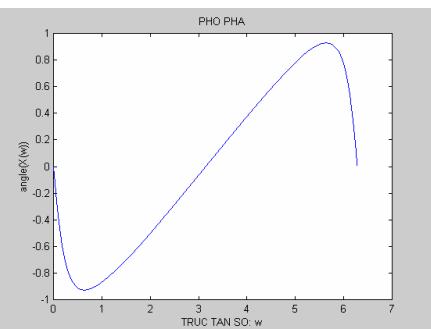
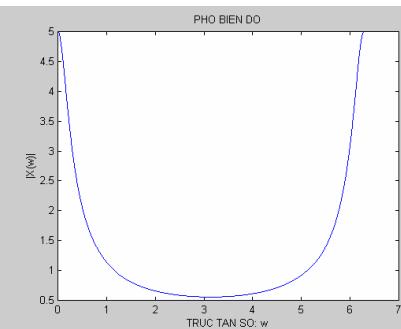
$x(n)$
 \uparrow
 F
 \downarrow

$$x(n) = 0.8^n u(n)$$

Miền thời gian



Miền tần số



- Vấn đề: $X(\omega)$ liên tục theo tần số $\omega \rightarrow$ không thích hợp cho việc tính toán trên máy tính

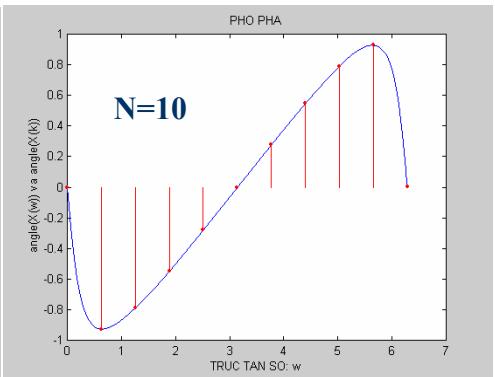
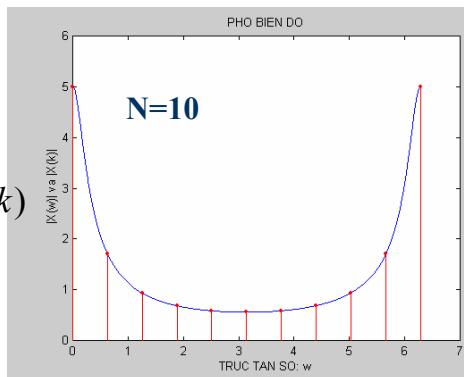
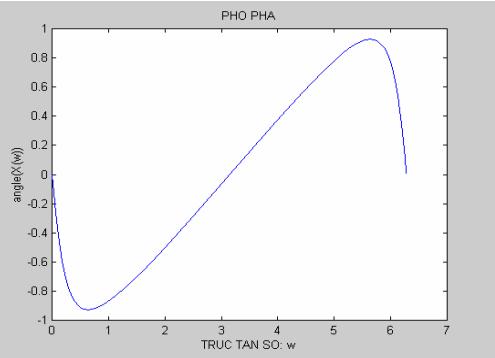
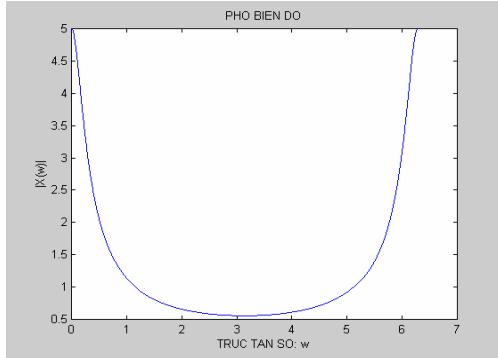


Lấy mẫu miền tần số

$X(\omega)$



$$X(k) \equiv X(\omega = \frac{2\pi}{N} k)$$



Lấy mẫu miền tần số

$$X(\omega) \Big|_{\omega=2\pi k/N} = X\left(\frac{2\pi}{N}k\right) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(n)e^{-j2\pi kn/N} \quad k = 0, 1, \dots, N-1$$

$$\begin{aligned} X(k) &= \dots + \sum_{n=-N}^{-1} x(n)e^{-j\frac{2\pi}{N}kn} + \sum_{n=0}^{N-1} x(n)e^{-j\frac{2\pi}{N}kn} + \sum_{n=N}^{2N-1} x(n)e^{-j\frac{2\pi}{N}kn} + \dots \\ &= \sum_{l=-\infty}^{\infty} \sum_{n=lN}^{(l+1)N-1} x(n)e^{-j\frac{2\pi}{N}kn} \\ &= \sum_{n=0}^{N-1} \left[\sum_{l=-\infty}^{\infty} x(n-lN) \right] e^{-j\frac{2\pi}{N}kn} \end{aligned}$$

Thay n bằng (n-lN)

$$\Rightarrow X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x_p(n)e^{-j\frac{2\pi}{N}kn} \quad \text{với} \quad x_p(n) = \sum_{l=-\infty}^{\infty} x(n-lN)$$

- T/h $x_p(n)$ – lặp chu kỳ của $x(n)$ mỗi N mẫu – là t/h tuần hoàn với chu kỳ cơ bản N

$$x_p(n) = \sum_{k=0}^{N-1} c_k e^{j2\pi kn/N} \quad n = 0, 1, \dots, N-1$$

$$c_k = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} x_p(n)e^{-j2\pi kn/N} \quad k = 0, 1, \dots, N-1$$

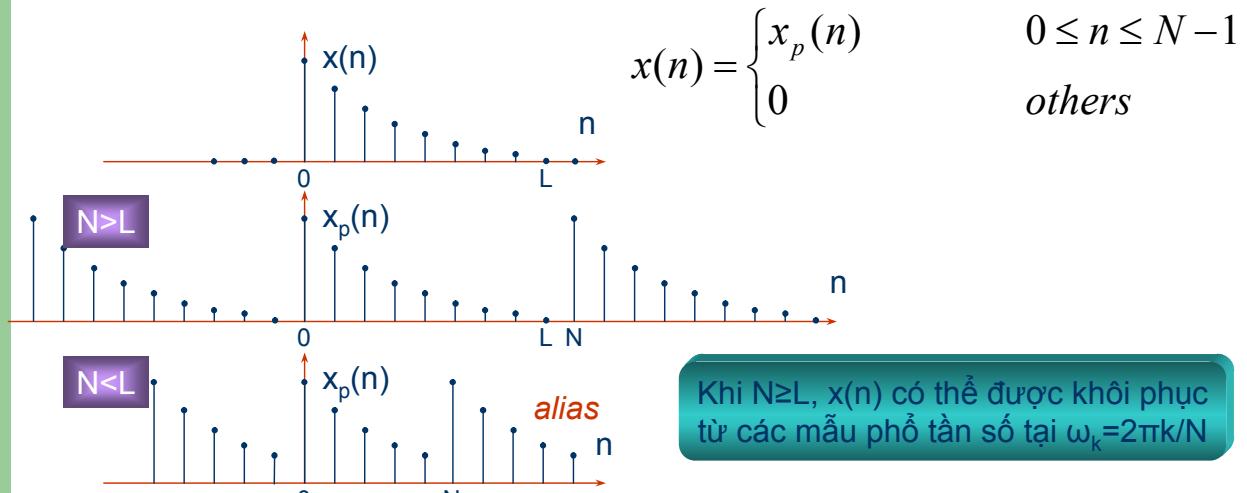


Lấy mẫu miền tần số

$$c_k = \frac{1}{N} X(k) \quad k = 0, 1, \dots, N-1$$

$$x_p(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) e^{j \frac{2\pi}{N} kn} \quad n = 0, 1, \dots, N-1$$

- Có thể phục hồi $x_p(n)$ từ các mẫu của phô $X(\omega)$



Lấy mẫu miền tần số

- Có thể phục hồi $X(\omega)$ từ các mẫu $X(k)$ với $k=0, 1, \dots, N-1$
 - Giả sử $N \geq L \rightarrow x(n) = x_p(n)$ khi $0 \leq n \leq N-1$

$$x(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) e^{j 2\pi k n / N}$$

$$\begin{aligned} X(\omega) &= \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(n) e^{-j \omega n} = \sum_{n=0}^{N-1} \left[\frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) e^{j 2\pi k n / N} \right] e^{-j \omega n} \\ &= \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \left[\frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} e^{-j (\omega - 2\pi k / N) n} \right] \end{aligned}$$

$$P(\omega) = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} e^{-j \omega n} = \frac{1}{N} \frac{1 - e^{-j \omega N}}{1 - e^{-j \omega}}$$

$$= \frac{\sin(\omega N / 2)}{N \sin(\omega / 2)} e^{-j \omega (N-1)/2}$$

$$P\left(\frac{2\pi}{N} k\right) = \begin{cases} 1 & k = 0 \\ 0 & k = 1, 2, \dots, N-1 \end{cases}$$

$$X(\omega) = \sum_{k=0}^{N-1} X(k) P\left(\omega - \frac{2\pi}{N} k\right) \quad N \geq L$$



Lấy mẫu miền tần số

- Tóm tắt

$x(n)$
có chiều dài $L \leq N$



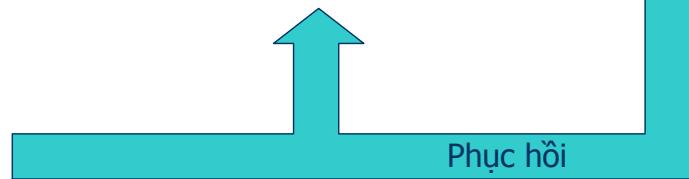
$$x(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) e^{j \frac{2\pi}{N} kn}$$

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

$$X(\omega) = \sum_{k=0}^{N-1} X(k) P(\omega - \omega_k)$$

$$P(\omega) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} e^{-j\omega n} \quad \omega_k = \frac{2\pi}{N} k$$

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j \frac{2\pi}{N} kn}$$



Phục hồi



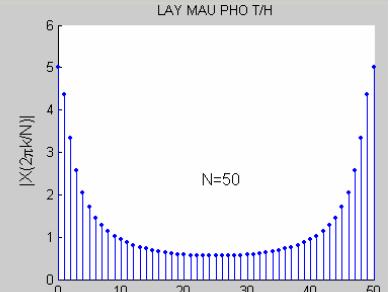
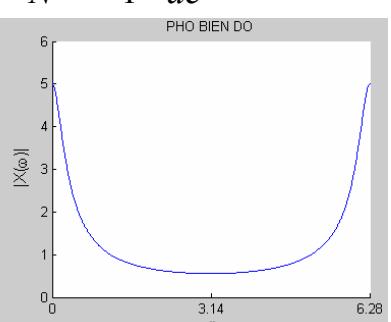
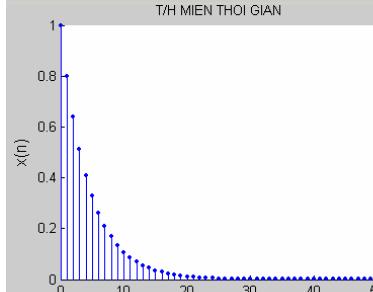
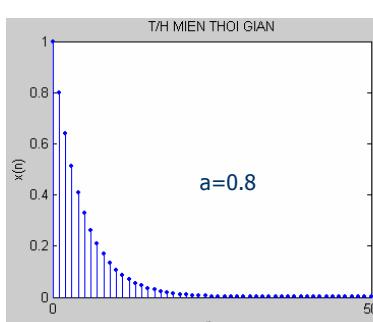
Lấy mẫu miền tần số

- Ví dụ: $x(n) = a^n u(n)$, $0 < a < 1$
 - Phô t/h được lấy mẫu tại các tần số $\omega_k = 2\pi k/N$, $k=0, 1, \dots, N-1$

$$X(\omega) = \sum_{n=0}^{\infty} a^n e^{-j\omega n} = \frac{1}{1 - ae^{-j\omega}}$$

$$X(k) = X\left(\frac{2\pi k}{N}\right) = \frac{1}{1 - ae^{-j2\pi k/N}}$$

$$\begin{aligned} x_p(n) &= \sum_{l=-\infty}^{\infty} x(n-lN) \\ &= \sum_{l=-\infty}^0 a^{n-lN} = \frac{a^n}{1-a^N} \end{aligned}$$



Biến đổi Fourier rời rạc (DFT)

- Chuỗi không tuần hoàn, năng lượng hữu hạn $x(n)$
- Các mẫu tần số $X(2\pi k/N)$, $k=0, 1, \dots, N-1$ không đặc trưng cho $x(n)$ khi $x(n)$ có chiều dài vô hạn
- Nó đặc trưng cho chuỗi tuần hoàn, chu kỳ N $x_p(n)$
- $x_p(n)$ là lặp tuần hoàn của $x(n)$ nếu $x(n)$ có chiều dài hữu hạn $L \leq N$
- Do đó, các mẫu tần số $X(2\pi k/N)$, $k=0, 1, \dots, N-1$ đặc trưng cho chuỗi chiều dài hữu hạn $x(n)$; i.e. $X(n)$ có thể được phục hồi từ các mẫu tần số $\{X(2\pi k/N)\}$
- $x(n)=x_p(n)$ trên một chu kỳ N (được đệm vào $N-L$ zero). Mặc dù L mẫu của $X(\omega)$ có thể tái tạo lại được $X(\omega)$, nhưng việc đệm vào $N-L$ zero giúp việc tính toán DFT N điểm của $X(\omega)$ đồng nhất hơn

DFT

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j \frac{2\pi}{N} kn}$$
$$k = 0, 1, \dots, N-1$$

IDFT

$$x(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) e^{j \frac{2\pi}{N} kn}$$
$$n = 0, 1, \dots, N-1$$

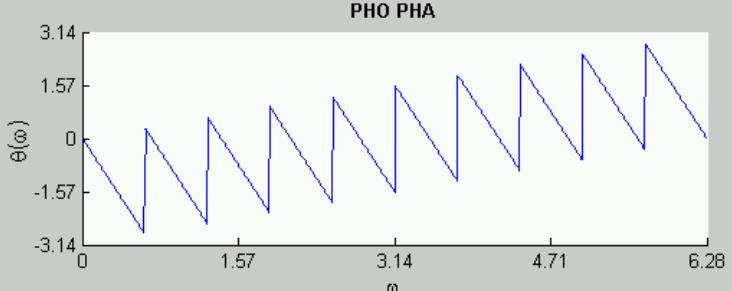
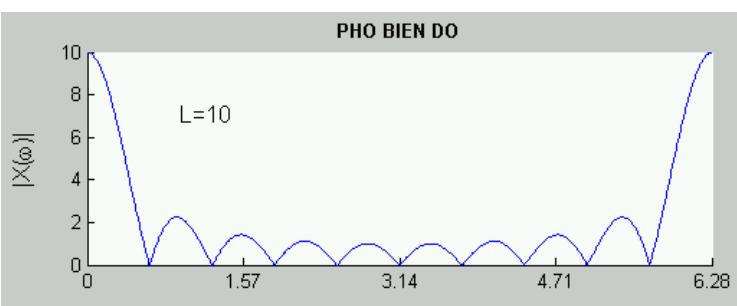


Biến đổi Fourier rời rạc (DFT)

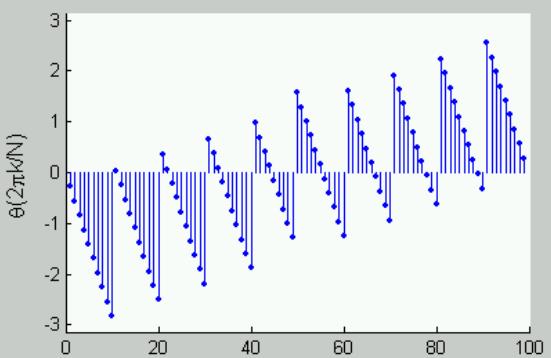
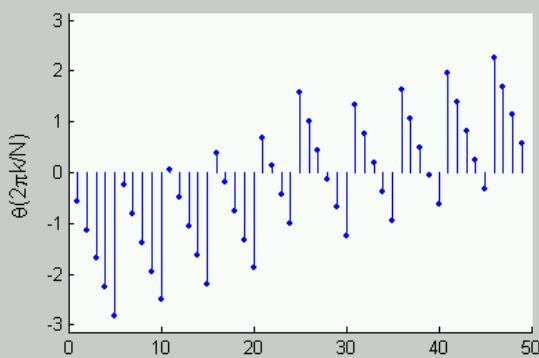
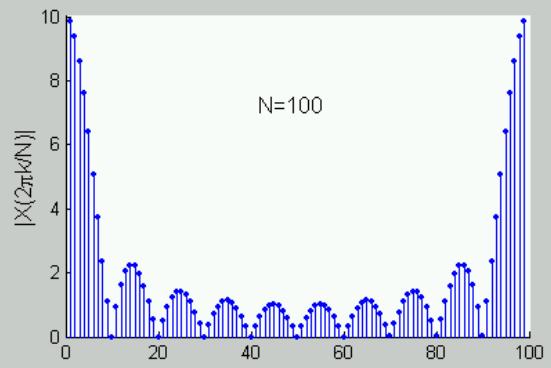
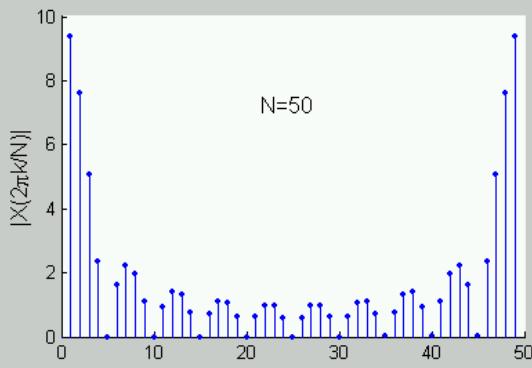
- Ví dụ: xác định DFT N điểm của chuỗi $x(n)$ có độ dài L hữu hạn ($N \geq L$)

$$x(n) = \begin{cases} 1 & 0 \leq n \leq L-1 \\ 0 & others \end{cases}$$

$$\begin{aligned} X(\omega) &= \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(n) e^{-j\omega n} = \sum_{n=0}^{L-1} e^{-j\omega n} \\ &= \frac{1 - e^{-j\omega L}}{1 - e^{-j\omega}} = \frac{\sin(\omega L / 2)}{\sin(\omega / 2)} e^{-j\omega(L-1)/2} \end{aligned}$$



Biến đổi Fourier rời rạc (DFT)



DFT – BĐ tuyến tính

DFT

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j \frac{2\pi}{N} kn}$$

$$k = 0, 1, \dots, N-1$$

IDFT

$$x(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) e^{j \frac{2\pi}{N} kn}$$

$$n = 0, 1, \dots, N-1$$

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

Nghiệm thứ N của đơn vị

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

$$k = 0, 1, \dots, N-1$$

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

$$n = 0, 1, \dots, N-1$$



DFT – BĐ tuyến tính

$$x_N = \begin{bmatrix} x(0) \\ x(1) \\ \vdots \\ x(N-1) \end{bmatrix} \quad \text{Các mẫu miền thời gian}$$

$$X_N = \begin{bmatrix} X(0) \\ X(1) \\ \vdots \\ X(N-1) \end{bmatrix} \quad \text{Các mẫu miền tần số}$$

$$W_N = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & \cdots & 1 \\ 1 & W_N & W_N^2 & \cdots & W_N^{N-1} \\ 1 & W_N^2 & W_N^4 & \cdots & W_N^{2(N-1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & W_N^{N-1} & W_N^{2(N-1)} & \cdots & W_N^{(N-1)(N-1)} \end{bmatrix} \quad \text{Ma trận BĐ tuyến tính}$$

- BĐ DFT N điểm

$$X_N = W_N x_N$$

$$x_N = W_N^{-1} X_N$$

$$x_N = \frac{1}{N} W_N^* X_N$$

$$W_N^{-1} = \frac{1}{N} W_N^*$$

$$W_N W_N^* = N I_N$$

W_N là ma trận đường chéo



DFT – Quan hệ với các phép BĐ khác

- Với hệ số Fourier của chuỗi chu kỳ

Chuỗi $\{x_p(n)\}$ tuần hoàn chu kỳ N

$$x_p(n) = \sum_{k=0}^{N-1} c_k e^{j \frac{2\pi}{N} kn}$$

$$-\infty \leq n \leq \infty$$

$$c_k = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} x_p(n) e^{-j \frac{2\pi}{N} kn}$$

$$k = 0, 1, \dots, N-1$$

DFT N điểm của chuỗi x(n)

$$x(n) = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} X(k) e^{j \frac{2\pi}{N} kn}$$

$$n = 0, 1, \dots, N-1$$

$X(k) = N c_k$

DFT N điểm cho chính xác phổ vạch của chuỗi tuần hoàn chu kỳ N

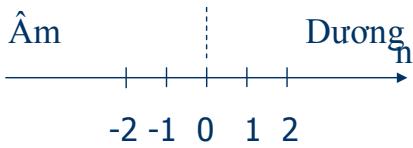
$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-j \frac{2\pi}{N} kn}$$

$$k = 0, 1, \dots, N-1$$

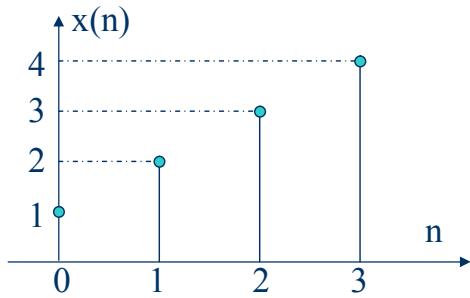
- Với BĐ Fourier của chuỗi không chu kỳ
 - DFT N điểm cho phổ vạch của chuỗi không chu kỳ x(n) nếu x(n) hữu hạn có độ dài $L \leq N$
- SV xem thêm mối quan hệ giữa DFT và BĐ Z; giữa DFT và hệ số Fourier của t/h LTTG

DFT – Biểu diễn tín hiệu

Dạng thẳng

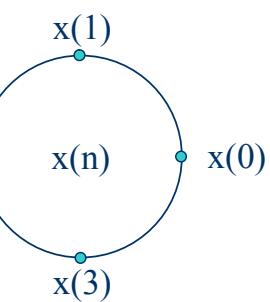
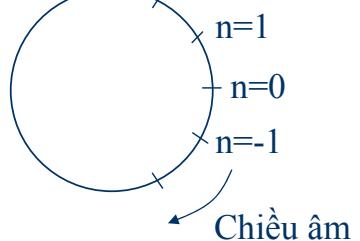


$$x(n) = \{1, 2, 3, 4\}$$



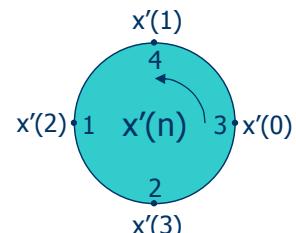
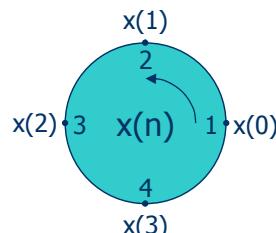
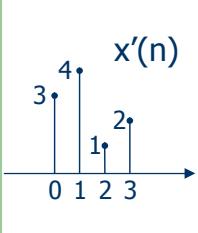
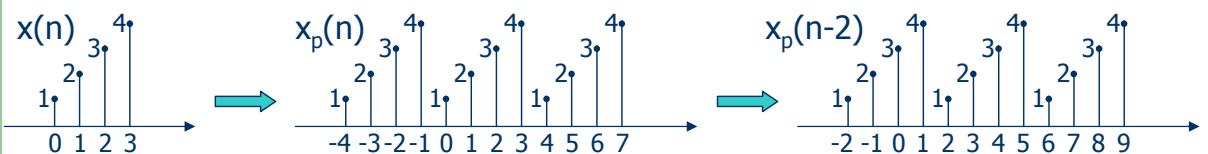
Dạng vòng

Chiều dương



DFT – Biểu diễn tín hiệu theo vòng

- Chuỗi tuần hoàn chu kỳ N , mở rộng từ $x(n)$ $x_p(n) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(n-lN)$
- Chuỗi dịch $x_p(n)$ đi k mẫu $x'_p(n) = x_p(n-k) = \sum_{l=-\infty}^{\infty} x(n-lN-k)$
- Chuỗi có chiều dài hữu hạn từ $x'_p(n)$ $x'(n) = \begin{cases} x'_p(n) & 0 \leq n \leq N-1 \\ 0 & otherwise \end{cases}$
- Quan hệ giữa $x(n)$ và $x'(n)$: dịch vòng $x'(n) = x(n-k, MOD N) \equiv x((n-k))_N$



DFT – Tính đối xứng vòng

- Phép dịch vòng của một chuỗi N điểm tương đương với phép dịch tuyến tính của chuỗi mở rộng tuần hoàn của nó
- Chuỗi N điểm là *chẵn* theo vòng nếu nó đối xứng qua điểm 0 trên vòng tròn
 - i.e. $x(N-n) = x(n)$, $0 \leq n \leq N-1$
- Chuỗi N điểm là *lẻ* theo vòng nếu nó phản đối xứng qua điểm 0 trên vòng tròn
 - i.e. $x(N-n) = -x(n)$, $0 \leq n \leq N-1$
- Đảo theo thời gian của chuỗi N điểm: đảo các mẫu của chuỗi quanh điểm 0 trên vòng tròn
 - i.e. $x((-n))N = x(N-n)$, $0 \leq n \leq N-1$
 - Phép đảo được thực hiện bằng cách vẽ $x(n)$ theo chiều kim đồng hồ



DFT – Tính đối xứng vòng

- Giả sử $x(n)$ và BĐ DFT $X(k)$ là t/h phức
 - $x(n) = x_R(n) + jx_I(n)$, $0 \leq n \leq N-1$
 - $X(k) = X_R(k) + jX_I(k)$, $0 \leq k \leq N-1$

$$\left\{ \begin{array}{l} X_R(k) = \sum_{n=0}^{N-1} [x_R(n) \cos \frac{2\pi kn}{N} + x_I(n) \sin \frac{2\pi kn}{N}] \\ X_I(k) = -\sum_{n=0}^{N-1} [x_R(n) \sin \frac{2\pi kn}{N} - x_I(n) \cos \frac{2\pi kn}{N}] \end{array} \right. \quad \left\{ \begin{array}{l} x_R(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} [X_R(k) \cos \frac{2\pi kn}{N} - X_I(k) \sin \frac{2\pi kn}{N}] \\ x_I(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} [X_R(k) \sin \frac{2\pi kn}{N} + X_I(k) \cos \frac{2\pi kn}{N}] \end{array} \right.$$

- Nếu $x(n)$ thực: $X(N-k) = X^*(k) = X(-k)$
 $|X(N-k)| = |X(k)|$ và $\angle X(N-k) = -\angle X(k)$

- Nếu $x(n)$ thực và chẵn: $x(n) = x(N-n) \rightarrow X_I(k) = 0$

$$X(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n) \cos \frac{2\pi kn}{N} \quad x(n) = \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \cos \frac{2\pi kn}{N}$$

- Nếu $x(n)$ thực và lẻ: $x(n) = -x(N-n) \rightarrow X_R(k) = 0$

$$X(k) = -j \sum_{n=0}^{N-1} x(n) \sin \frac{2\pi kn}{N} \quad x(n) = j \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) \sin \frac{2\pi kn}{N}$$

- Nếu $x(n)$ thuần ảo: $x(n) = jx_I(n)$

$$X_R(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x_I(n) \sin \frac{2\pi kn}{N} \quad X_I(k) = \sum_{n=0}^{N-1} x_I(n) \cos \frac{2\pi kn}{N}$$



DFT – Tính chất

- Tuần hoàn

$$x(n) \xrightarrow{DFT_N} X(k)$$

$$\Rightarrow \begin{cases} x(n) = x(n+N) & \forall n \\ X(k) = X(k+N) & \forall k \end{cases}$$

- Tuyết tính

$$\begin{cases} x_1(n) \xrightarrow{DFT_N} X_1(k) \\ x_2(n) \xrightarrow{DFT_N} X_2(k) \end{cases}$$

$$\Rightarrow a_1 x_1(n) + a_2 x_2(n) \xrightarrow{DFT_N} a_1 X_1(k) + a_2 X_2(k)$$

- Tổng chập vòng

$$\begin{cases} x_1(n) \xrightarrow{DFT_N} X_1(k) \\ x_2(n) \xrightarrow{DFT_N} X_2(k) \end{cases}$$

$$\Rightarrow x_1(n) \textcircled{N} x_2(n) \xrightarrow{DFT_N} X_1(k) X_2(k)$$

(N) Tổng chập vòng N điểm

$$x_1(n) \textcircled{N} x_2(n) = \sum_{k=0}^{N-1} x_1(k) x_2((n-k))_N \quad n = 0, 1, \dots, N-1$$



DFT – Tổng chập vòng

$$\begin{cases} x_1(n) \xrightarrow{DFT_N} X_1(k) \\ x_2(n) \xrightarrow{DFT_N} X_2(k) \end{cases}$$

$$x(m) \xrightarrow{DFT_N} X(k) = X_1(k) X_2(k)$$

$$\sum_{k=0}^{N-1} a^k = \begin{cases} N & a = 1 \\ \frac{1-a^N}{1-a} & a \neq 1 \end{cases}$$

$$Trong do \quad a = e^{j\frac{2\pi}{N}(m-n-l)}$$

$$a = 1, khi : m - n - l = pN, p \in \mathbb{Z}$$

$$a \neq 1 \Rightarrow a^N = e^{j2\pi(m-n-l)} = 1 \Rightarrow 1 - a^N = 0$$

$$\Rightarrow \sum_{k=0}^{N-1} a^k = \begin{cases} N & m - n - l = pN \Leftrightarrow l = ((m-n))_N \\ 0 & otherwise \end{cases}$$

$$\begin{aligned} x(m) &= IDFT\{X(k)\} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) e^{j\frac{2\pi}{N} km} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} X_1(k) X_2(k) e^{j\frac{2\pi}{N} km} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{k=0}^{N-1} \left[\sum_{n=0}^{N-1} x_1(n) e^{-j\frac{2\pi}{N} kn} \right] \left[\sum_{l=0}^{N-1} x_2(l) e^{-j\frac{2\pi}{N} kl} \right] e^{j\frac{2\pi}{N} km} \\ &= \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} x_1(n) \sum_{l=0}^{N-1} x_2(l) \sum_{k=0}^{N-1} e^{j\frac{2\pi}{N} k(m-n-l)} \end{aligned}$$

$$x(m) = \sum_{n=0}^{N-1} x_1(n) x_2((m-n))_N \quad m = 0, 1, \dots, N-1$$

$$x(n) = \sum_{k=0}^{N-1} x_1(k) x_2((n-k))_N \quad n = 0, 1, \dots, N-1$$



DFT – Tính chất

- Đảo theo thời gian

$$x(n) \xleftrightarrow{DFT_N} X(k)$$
$$\Rightarrow x((-n))_N = x(N-n) \xleftrightarrow{DFT_N} X((-k))_N = X(N-k)$$

- Dịch vòng theo thời gian

$$x(n) \xleftrightarrow{DFT_N} X(k)$$
$$\Rightarrow x((n-l))_N \xleftrightarrow{DFT_N} X(k)e^{-j2\pi kl/N}$$

- Dịch vòng theo tần số

$$x(n) \xleftrightarrow{DFT_N} X(k)$$
$$\Rightarrow x(n)e^{j2\pi nl/N} \xleftrightarrow{DFT_N} X((k-l))_N$$

- Liên hợp phức

$$x(n) \xleftrightarrow{DFT_N} X(k)$$
$$\Rightarrow \begin{cases} x^*(n) \xleftrightarrow{DFT_N} X^*((-k))_N = X^*(N-k) \\ x^*((-n))N = x^*(N-n) \xleftrightarrow{DFT_N} X^*(k) \end{cases}$$



DFT – Tính chất

- Tương quan vòng

$$x(n) \xleftrightarrow{DFT_N} X(k)$$
$$y(n) \xleftrightarrow{DFT_N} Y(k)$$
$$\Rightarrow \tilde{r}_{xy}(l) \xleftrightarrow{DFT_N} \tilde{R}_{xy}(k) = X(k)Y^*(k)$$

với

$$\tilde{r}_{xy}(l) = \sum_{n=0}^{N-1} x(n)y^*((n-l))_N$$

- Nhân 2 chuỗi

$$\begin{cases} x_1(n) \xleftrightarrow{DFT_N} X_1(k) \\ x_2(n) \xleftrightarrow{DFT_N} X_2(k) \end{cases}$$
$$\Rightarrow x_1(n)x_2(n) \xleftrightarrow{DFT_N} \frac{1}{N} X_1(k)X_2(k)$$

- Định lý Parseval

$$x(n) \xleftrightarrow{DFT_N} X(k)$$
$$y(n) \xleftrightarrow{DFT_N} Y(k)$$
$$\Rightarrow \sum_{n=0}^{N-1} x(n)y^*(n) = \sum_{k=0}^{N-1} X(k)Y^*(k)$$



DFT – Lọc tuyến tính

- $Y(\omega) = H(\omega)X(\omega)$
 - Hàm liên tục theo tần số ω
 - Khó thực hiện trên các máy tính số
 - DFT: một cách tính hiệu quả của tổng chập miền thời gian

- Lọc tuyến tính

- Tín hiệu ngắn



$x(n)$ chiều dài = L ($n=0,1,\dots,L-1$)

$h(n)$ chiều dài = M ($n=0,1,\dots,M-1$)

$$y(n) = \sum_{k=0}^{M-1} h(k)x(n-k)$$

$y(n)$ chiều dài $N = M+L-1$

Số mẫu phổ (tần số) cần thiết để biểu diễn duy nhất chuỗi $y(n) \geq L+M-1$

$$Y(k) = H(k)X(k), k=0,1,\dots,N-1$$

$H(k), X(k)$: DFT N điểm của $h(n), x(n)$

(các số 0 được đếm vào để tăng kích thước chuỗi lên N)

$$y(n) = IDFT_N\{Y(k)\}$$

- Tổng chập vòng N điểm của $h(n)$ và $x(n)$ tương đương với tổng chập tuyến tính của $h(n)$ với $x(n)$.
- DFT có thể được dùng để lọc tuyến tính (bằng cách đếm thêm các số 0 vào chuỗi tương ứng)

DFT – Lọc tuyến tính

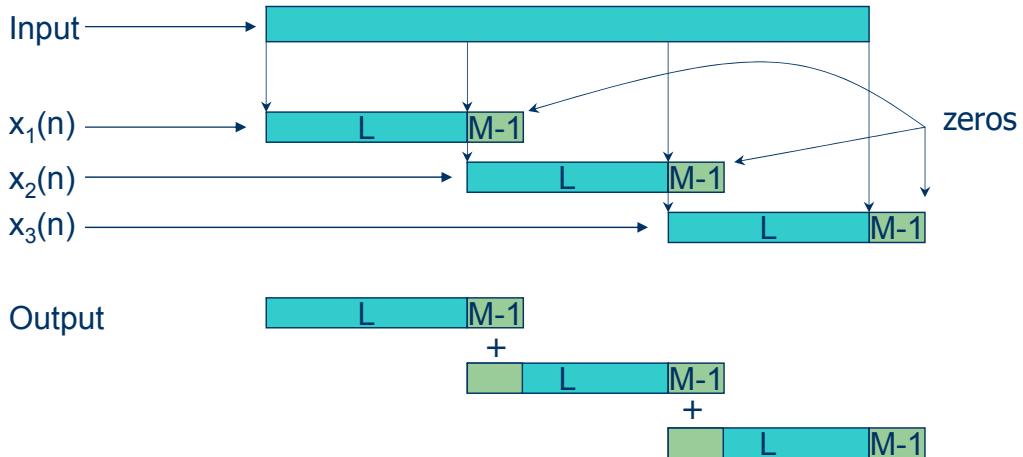
- Tín hiệu nhập dài: chia nhỏ $x(n)$ thành từng block có độ dài cố định
 - Overlap-Save
 - Overlap-Add
- PP Overlap-Save
 - DFT_N và IDFT_N với $N = L+M-1$
 - Mỗi block dữ liệu được xử lý bao gồm $M-1$ điểm của block trước và L điểm mới của t/h nhập
 - $M-1$ điểm của block đầu tiên được set bằng 0
 - Đáp ứng xung của bộ lọc được đếm thêm $L-1$ số 0 để tăng chiều dài lên N
 - DFT của N điểm của $h(n)$ được tính một lần duy nhất



DFT – Lọc tuyến tính

- PP Overlap-Add

- Đếm thêm $M-1$ số không vào mỗi block dữ liệu đầu vào



Phương pháp hiệu quả hơn dùng để xác định bộ lọc tuyến tính
được trình bày trong chương 6



DFT – Phân tích tần số

- T/h ngắn
 - Tính DFT từ $x(n)$
- T/h dài
 - Cửa sổ hoá

$x(n)$: t/h cần phân tích

Giới hạn chiều dài chuỗi một khoảng L mẫu

⇒ Nhân chuỗi với cửa sổ chiều dài L

$$x_w(n) = x(n)w(n)$$

w(n): hàm cửa sổ

Hàm cửa sổ có chiều dài L
chỉ phân biệt được
nếu các tần số cách nhau
ít nhất một đoạn

$$\Delta\omega = \frac{2\pi}{L}$$

Cửa sổ chữ nhật

$$w(n) = \begin{cases} 1 & 0 \leq n \leq L-1 \\ 0 & otherwise \end{cases}$$

Cửa sổ Hanning

$$w(n) = \begin{cases} \frac{1}{2}(1 - \cos \frac{2\pi}{L-1} n) & 0 \leq n \leq L-1 \\ 0 & otherwise \end{cases}$$



DFT – Phân tích tần số

- Ví dụ

$$x(n) = \cos \omega_1 n + \cos \omega_2 n$$

$$w(n) = \begin{cases} 1 & 0 \leq n \leq L-1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$\hat{X}(\omega) = \frac{1}{2} [W(\omega - \omega_1) + W(\omega - \omega_2) + W(\omega + \omega_1) + W(\omega + \omega_2)]$$

