

デジタル信号処理

第7回 高速フーリエ変換

立命館大学
情報理工学部
李 亮

離散フーリエ変換の問題点

- 離散フーリエ変換

$$X_k = \sum_{n=0}^{N-1} x_n \exp\left(-j\frac{2\pi nk}{N}\right)$$

- Nを大きくすればスペクトル解析精度は向上
- しかし、Nが大きくなると計算量は膨大
- 計算時間がかかるとシステムの負荷大

⇒ 高速フーリエ変換の提案

高速フーリエ変換

- 高速フーリエ変換とは
 - FFT: Fast Fourier Transform
 - スペクトル解析を高速に行うためのアルゴリズム
 - 離散フーリエ変換と高速フーリエ変換のスペクトルは同じ
- 高速フーリエ変換の特徴
 - スペクトル解析のための計算回数/時間を削減
 - 解析結果は、離散フーリエ変換と同じ
 - 計算時間を短縮可能
 - ただし、データ数は $N = 2^P$ という制約あり
 - 計算量は
 - 離散フーリエ変換 $<O(N^2)>$
 - 高速フーリエ変換 $<O(N \log_2 N)>$

演習課題(1/1)

- 離散フーリエ変換(DFT)の計算回数を N^2 、高速フーリエ変換(FFT)の計算回数を $N \log_2 N$ としたとき、下記の計算回数表を埋めよ。

データ数N	DFT	FFT	DFT/FFT
32	?	?	?
64	?	?	?
128	?	?	?
256	?	?	?

ヒント: $N=32=2^5$ よって $\log_2 N$ は?

FFTへの道のり

- どうやって高速にフーリエ変換を実現するか？
 - 鍵となるのは回転子

$$X_k = \sum_{n=0}^{N-1} x_n \exp\left(-j\frac{2\pi nk}{N}\right)$$

$$W_N = \exp\left(-j\frac{2\pi}{N}\right)$$

$$X_k = \sum_{n=0}^{N-1} x_n W_N^{nk} = \sum_{n=0}^{N-1} x_n W_N^m$$

ただし $m = nk$

- この回転子 W_N^m の性質が計算量削減の大きな役割を果たす

回転子 W_N^m の性質

$$X_k = \sum_{n=0}^{N-1} x_n W_N^m$$

- 周期性:

- 回転子は周期Nの関数。よって任意のpに対して

$$W_N^m = W_N^{m \pm pN} \quad (1)$$

- 指数乗算の性質:

- $p < m$ である任意のpに対して

$$W_N^m = W_N^p W_N^{m-p} \quad (2)$$

- $N/2$ 進めると符号が反転させたものと等しくなる

$$W_N^m = - W_N^{m+N/2} \quad (3)$$

DFTアルゴリズム

- N=4とすると

$$\begin{aligned} X_k &= \sum_{n=0}^3 x_n \exp\left(-j \frac{2\pi nk}{4}\right) \\ &= \sum_{n=0}^3 x_n W_4^m \quad \text{ただし } m = nk \end{aligned}$$

- K=0,1,2,3として行列を使って展開すると

$$\begin{array}{c} X_k \\ \begin{matrix} k=0 \\ k=1 \\ k=2 \\ k=3 \end{matrix} \end{array} \begin{bmatrix} X_0 \\ X_1 \\ X_2 \\ X_3 \end{bmatrix} = \begin{array}{cccc} W_4^m = W_4^{nk} & & & \\ \begin{matrix} n=0 & n=1 & n=2 & n=3 \end{matrix} & \begin{bmatrix} W_4^0 & W_4^0 & W_4^0 & W_4^0 \\ W_4^0 & W_4^1 & W_4^2 & W_4^3 \\ W_4^0 & W_4^2 & W_4^4 & W_4^6 \\ W_4^0 & W_4^3 & W_4^6 & W_4^9 \end{bmatrix} & & \end{array} \begin{array}{c} x_n \\ \begin{matrix} n=0 \\ n=1 \\ n=2 \\ n=3 \end{matrix} \end{array} \begin{bmatrix} x_0 \\ x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}$$

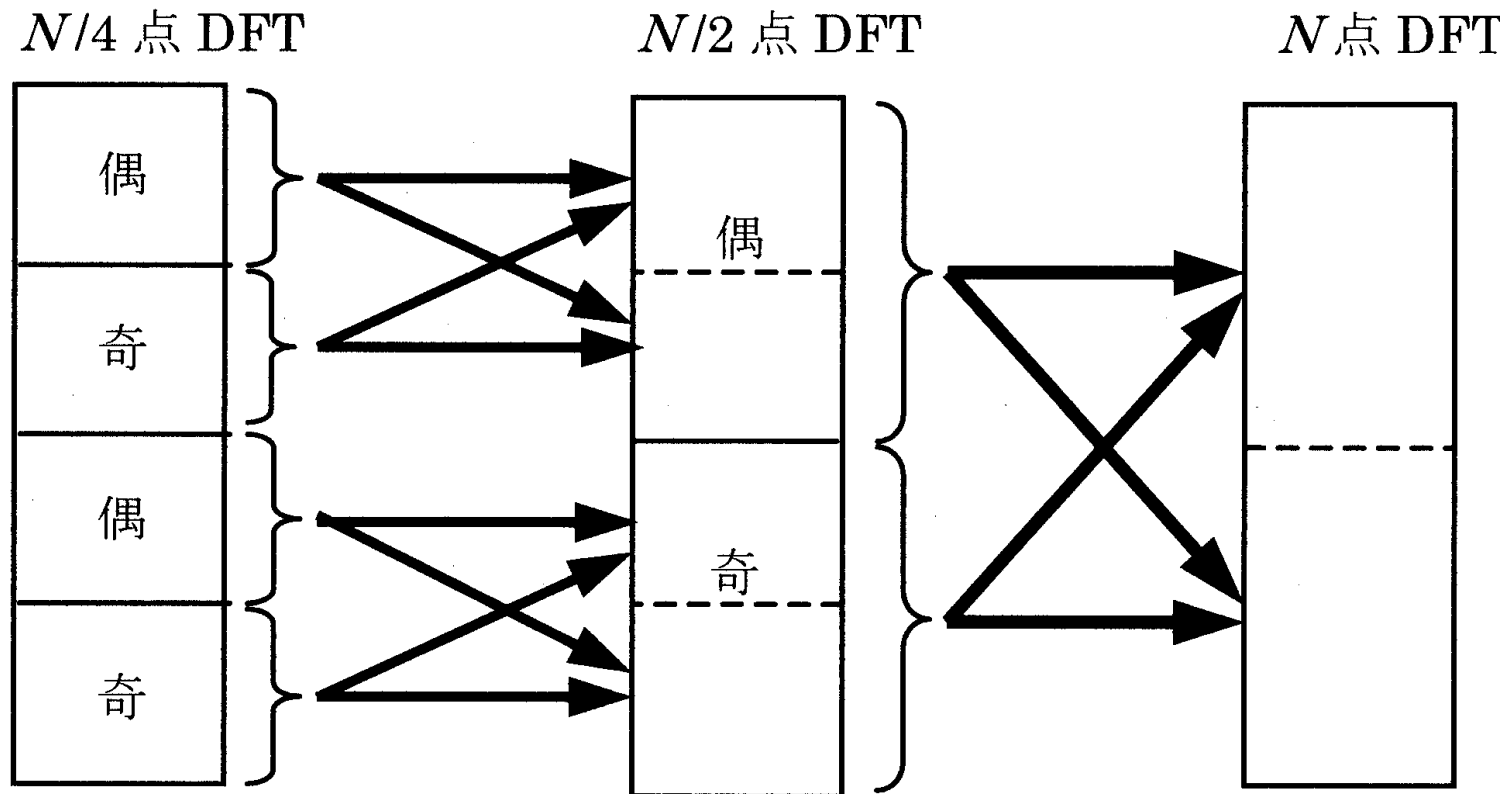
- データ数をNとすると積和演算回数は N^2 回となる

FFTアルゴリズム(1)

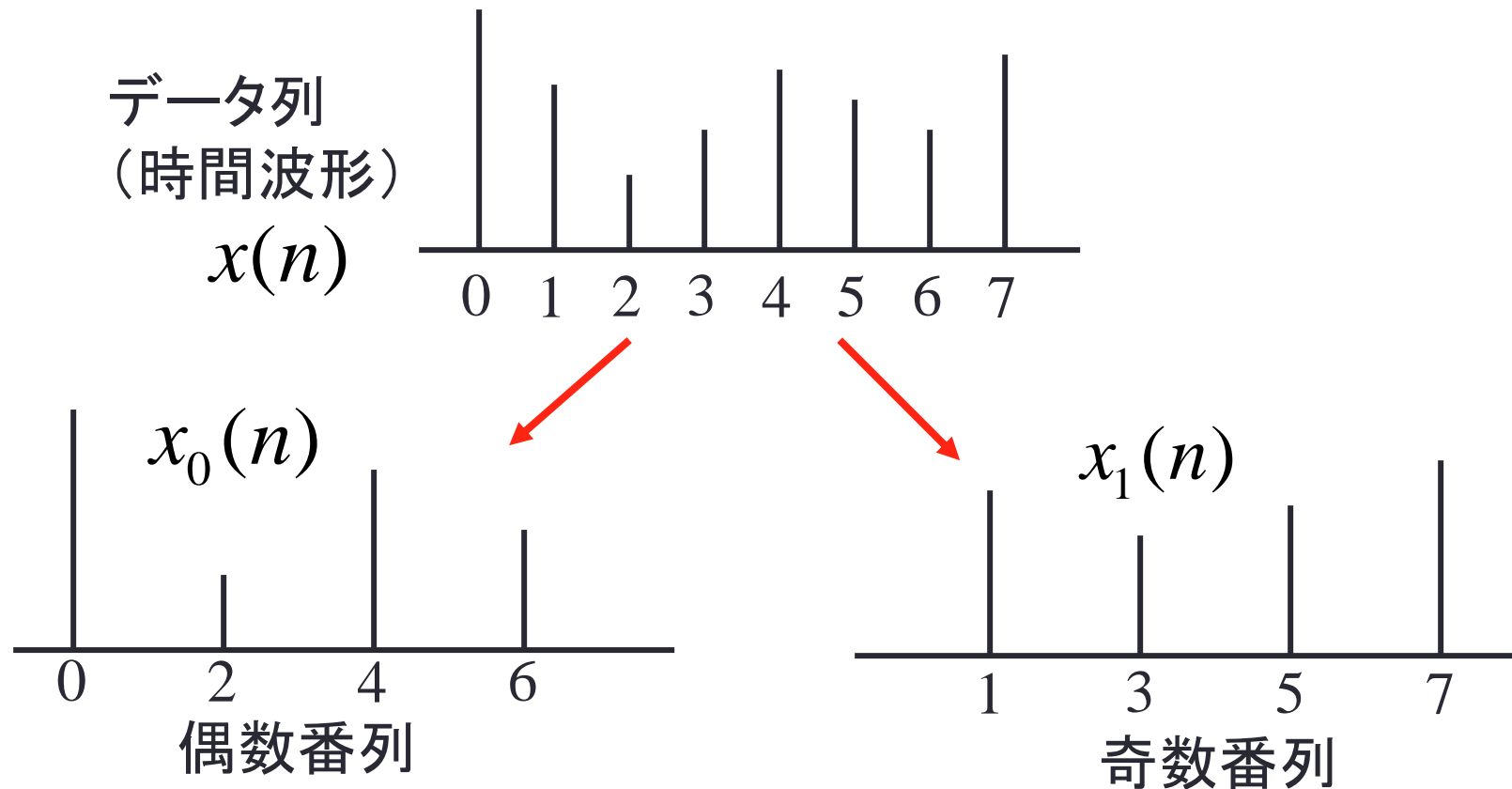
- ポイントはデータ分割と回転子の特徴
 - データ分割することで効率よく変換を行う
 - ソートアルゴリズムであれば、
 - バブルソートのような総当りのアルゴリズムがDFT
 - クイックソートのようなデータ分割型のアルゴリズムがFFT
 - と同じ考え方である
 - データ分割のポイント
 - データを分割することでデータ長 N を見かけ上、小さくしてDFTを繰り返す行う。
 - 例えば $N=32$ 点のとき
 - $N=32$ 点のDFTの計算回数は1024回
 - データ分割して例えば16点のDFTを2回行くと $N=16$ 点のDFTの計算回数は256回(N^2)なので、計算回数は $256 \times 2 = 512$ 回
 - 実際には N をできるだけ小さく分割して、あとからマージする。

FFTアルゴリズム(2)

- FFTの基本的な流れ
 - 基本はデータ分割(偶数番と奇数番で分割)



FFTアルゴリズム(3)



時間波形を偶数番と奇数番で2つの系列に分解
すると、スペクトルは次ページのように表せる。
このとき必ずデータ列は $N = 2^P$ の必要あり。

FFTアルゴリズム(4)

- データ列: $x(n)$ スペクトル: $X(k)$
- 偶数番列: $x_0(n)$ 偶数スペクトル: $X_0(k)$
- 奇数番列: $x_1(n)$ 奇数スペクトル: $X_1(k)$

$$X(k) = \left\{ X_0(k) + e^{-j\frac{2\pi}{N}k} X_1(k) \right\}$$

$$X\left(\frac{N}{2} + k\right) = \left\{ X_0(k) - e^{-j\frac{2\pi}{N}k} X_1(k) \right\}$$

FFTアルゴリズム(5)

$$X(k) = \left\{ X_0(k) + e^{-j\frac{2\pi}{N}k} X_1(k) \right\}$$

$$X\left(\frac{N}{2} + k\right) = \left\{ X_0(k) - e^{-j\frac{2\pi}{N}k} X_1(k) \right\}$$

- 式より、 $N=4$ とするとスペクトルは

$$\begin{aligned} X(0) &= \begin{bmatrix} X_0(0) + e^{-j\frac{\pi}{2} \times 0} X_1(0) \end{bmatrix} & X(2) &= \begin{bmatrix} X_0(0) - e^{-j\frac{\pi}{2} \times 0} X_1(0) \end{bmatrix} \\ X(1) &= \begin{bmatrix} X_0(1) + e^{-j\frac{\pi}{2} \times 1} X_1(1) \end{bmatrix} & X(3) &= \begin{bmatrix} X_0(1) - e^{-j\frac{\pi}{2} \times 1} X_1(1) \end{bmatrix} \end{aligned}$$

ポイント： 分割を繰り返し行い、同じ項を繰り返し使う形にする

FFTアルゴリズム(6)

$$\begin{aligned} X(0) &= \begin{bmatrix} X_0(0) \oplus e^{-j\frac{\pi}{2} \times 0} X_1(0) \end{bmatrix} & X(2) &= \begin{bmatrix} X_0(0) \ominus e^{-j\frac{\pi}{2} \times 0} X_1(0) \end{bmatrix} \\ X(1) &= \begin{bmatrix} X_0(1) \oplus e^{-j\frac{\pi}{2} \times 1} X_1(1) \end{bmatrix} & X(3) &= \begin{bmatrix} X_0(1) \ominus e^{-j\frac{\pi}{2} \times 1} X_1(1) \end{bmatrix} \end{aligned}$$

- 結果、計算回数はデータ数をNとすると
 - FFTの積和演算回数 $N \log_2 N$
 - DFTの積和演算回数 N^2
- 一般的に通常のスペクトル解析にはFFTを使う

FFTのまとめ

- 高速フーリエ変換の特徴
 - スペクトル解析を高速かつ少ない演算量で行える。
 - ポイントはデータ系列の分解と回転子の有効利用
 - FFTはデータ長を分割して短いデータ長のDFTを複数回行うことで高速化を実現(FFTはDFTの応用)
 - ただしデータ長は $N = 2^P$ の必要がある。
 - もし 2^P でなければ、0付加(ゼロ詰め)してデータ長を 2^P にする
 - 通常のスペクトル解析ではFFTを使用する。
 - 実際の商品にもFFTアルゴリズムが使用されていることが多い
 - FFTもスペクトル解析手法の1つなので、窓掛けなどを行い、不連続点の影響を除去する必要あり。
 - DFTもFFTもアルゴリズムが異なるだけで結果は同じ
 - よって算出したスペクトルも同じ