## 线性代数

## -27 课 复数矩阵与快速傅里叶变换

### 一、知识概要

之前我们曾经谈论过复数矩阵,但是对于它的运算与性质并没有进行展开。本 节中我们介绍复数矩阵的运算等特征。并介绍一个重要的复数矩阵:傅里叶矩阵。 其中重点介绍快速傅里叶变换,可以显著减小运算量。

### 二. 复数矩阵

我们从最基本的向量谈起,如果向量中有分量是虚数的话,很明显我们无法再 用普通的公式计算长度和内积。比如:  $\begin{bmatrix} 1 \\ i \end{bmatrix}$  这个向量。按照我们以前的计算会得 到:  $[1 \ i]$   $\begin{bmatrix} 1 \\ i \end{bmatrix}$  = 0, 这样计算出的长度就是 0, 但是很明显  $\begin{bmatrix} 1 \\ i \end{bmatrix}$  这个向量模长为  $\sqrt{2}$ ,这就造成了谬误。在这里我们给出复向量的长度与内积计算方法。

同样,复数向量的内积变为  $yx = y^H x = \bar{y}^T x$ 

接下来我们谈一谈对称阵,在实矩阵中, $A^T = A$ ,则 A 为对称阵。而在复矩阵 中,这并不成立,而联系上面的向量内积处理方法,我们发现在复矩阵中取共轭 与取转置往往是同步的。所以,复对称矩阵定义为: 若 $\bar{A}^T = A$ ,则 A 为对称阵。 例如 $\begin{bmatrix} 2 & 3+i \\ 3-i & 5 \end{bmatrix}$ ,主对角线上为实数,而沿主对角线对称的两个元素共轭。这样 的矩阵我们成为埃尔米特矩阵, $A^H = A$ 。它的特征值皆为实数。且特征向量正 交。

同理,推广到复矩阵的特征向量正交这个概念,即一组 q<sub>1</sub>, q<sub>2</sub>······q<sub>n</sub>。如果  $\bar{q}_i \, {}^T \mathbf{q}_j = \begin{cases} 0 & (i \neq j) \\ 1 & (i = j) \end{cases}$ ,它们即为一组标准正交基。而这一组标准正交基可以构成 一个矩阵 Q, Q =  $[q_1 \ q_2 \ q_3 \ ... \ ... \ q_n]$ , (q 是列向量)。 这样的话就有 $Q^TQ = I = Q^HQ$ (前一部分是以前写法,后一部分是类比写法。) 这样的矩阵 Q 称为: 酉矩阵。

# 三. 傅里叶矩阵与快速傅里叶变换

## 3.1 傅里叶矩阵

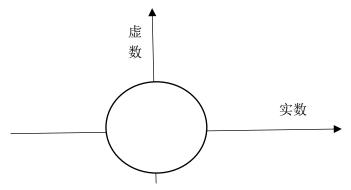
傅里叶矩阵Fn本身也是一个酉矩阵,给出傅里叶矩阵形式:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & & & 1 \\ 1 & w & w^2 & \cdots & w^{n-1} \\ 1 & w^2 & w^4 & & & w^{2(n-1)} \\ & \vdots & & \ddots & \vdots \\ 1 & w^{n-1} & w^{2(n-1)} & \cdots & w^{(n-1)^2} \end{pmatrix}$$
(计数从 0 开始,到 n-1 结束)

其中 $w^n = 1$ ,  $w = e^{i2\pi/n} = \cos(2\pi/n) + i\sin(2\pi/n)$ 

注: 计算时不要用 a+bi 形式计算,应使用  $e^{i2\pi/n}$  计算。反映在复数坐标系

上:



 $w = e^{i2\pi/n}$  就反映在这个圆上,其中的 n 就表示将这个圆分成几部分,分别为: w,  $w^2$ ,  $w^3$  ……  $w^n$ 。

接下里我们假设 w =  $e^{i2\pi/4}$  = i,则其对应四阶傅里叶矩阵 $F_4$ 为:

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & i & -1 & -i \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & -i & -1 & i \end{bmatrix}$$

这个矩阵列向量均正交,很容易计算其逆矩阵,得到:

$$F_4^H F_4 = 4I$$

将  $F_4$ 前乘上 1/2,作为新  $F_4$ ',既直接得到新的  $F_4$ '逆矩阵即为 $F_4$ ' $^H$ 。

#### 3.2 快速傅里叶变换

快速傅里叶变换主要就是因为 F 之间有所关联,以 $F_{64}$  与  $F_{32}$ 为例:

直接代入公式  $\mathbf{w} = e^{i2\pi/n}$ 就可以看出来, $F_{64}$ 中的 $w_{64}$ (下标代表元素属于哪个矩阵)=  $(w_{32})^2$ 

构造矩阵转换:

$$[F_{64}] = \begin{bmatrix} I & D \\ I & -D \end{bmatrix} \begin{bmatrix} F_{32} & 0 \\ 0 & F_{32} \end{bmatrix} [P]$$

解释一下这个式子,其中,置换矩阵 P 的作用是将奇偶行分开,目的是减小计算量。而前面的 D 代表着对角矩阵。

例如 4 维时,置换矩阵 
$$P = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$
。  $D = \begin{bmatrix} 1 & & & & & \\ & w & & & & \\ & & w^2 & & & \\ & & & w^{31} \end{bmatrix}$ 

而矩阵 $\begin{bmatrix} I & D \\ I & -D \end{bmatrix}$ 的作用就是将 $F_{32}$ 转化为 $F_{64}$ 。

使用傅里叶矩阵乘上一个列向量,对于计算量来说,原本计算 $[F_{64}]$ 时,由于其有 64 个元素,故需要 64\*64 次运算才能得到,而经过快速傅里叶变换,这个计算量变为 2\*32\*32 + 32 次。其中 2\*32\*32 为两个 $F_{32}$ 的运算,而+ 32 为修正项的计算量,修正项的计算量来自于 $\begin{bmatrix} I & D \\ I & -D \end{bmatrix}$ 中的 32 阶对角矩阵 D 的运算,虽然看矩阵形式应该要计算两次 D,但是两次运算只是符号相反,具体值只需要计算一次就行,两个位置上的结果改变符号就行了。

如果继续这样分解下去,那么计算量会变为: 2\*(2\*16\*16 + 16) + 32次,原因同  $F_{32}$ 到  $F_{64}$ 的变化一样。一共进行 $\log_2 64$ 次分解。最后,只剩下了修正项的运算,F 变为 I。所以最后的运算量变为 $(64/2)\log_2 64$ 。推广到 n 阶,快速傅里叶变换的运算量为:  $(n/2)\log_2 n$ 。对比原本的 $n^2$ 次运算量,可见减少显著。

#### 三、学习感悟

本节为复矩阵,复向量的计算以及性质的研究,拓展了原本求向量内积和向量长度的方法,并研究了一种特殊的复矩阵:傅里叶矩阵。最后讲解了本章

的重点: 快速傅里叶变换, 其中快速傅里叶变化是难点, 尤其是对

$$[F_{64}] = \begin{bmatrix} I & D \\ I & -D \end{bmatrix} \begin{bmatrix} F_{32} & 0 \\ 0 & F_{32} \end{bmatrix} [P]$$

这一转换的理解较难,我的理解就是转换矩阵 P 将向量之中的奇偶行分离,这样可以减小计算量。而 $\begin{bmatrix} I & D \\ I & -D \end{bmatrix}$ 的作用就是进行两个 F 之间的转换。FFT 十分重要,其应用较复杂,想彻底理解还要继续深入学习这部分知识。

机器学习算法与自然语言处理公众与