# 矩阵特征值的计算方式

## 幂法

设置方阵A的各特征值 $\lambda$ 中仅有唯一的模长最大的值,且各特征矢 $u_i$ 线性无关,即:

$$|\lambda_1| > |\lambda_2| \geqslant |\lambda_3| \geqslant ... \geqslant |\lambda_n|$$

设 $x^{(0)}$ 是任意不为零的n维向量:

由迭代公式:

$$x^{(k+1)} = Ax^{(k)} (4.1)$$

可以证明,在k足够大时,矩阵特征值 $\lambda$ 是向量 $x^{(k+1)}$ 与向量 $x^k$ 的任意两个对应分量之商 $x_i^{(k+1)}/x_i^k$ 

#### 证明:

由于 $u_i$ 是n个n维向量且线性无关,故它是 $n \times 1$ 空间中的一组基底,故无论 $x^{(0)}$ 的取值,它总能被表示为 $x^{(0)} = \sum_{i=1}^n a_i u_i$ ,其中, $a_i$ 不全为0. 即 $x^{(0)}$ 是各个特征矢的线性组合.

则由迭代公式:

$$x^{(k+1)} = A x^{(k)} = A^{k+1} x^{(0)} = \sum_{i=1}^n A^{k+1} a_i u_i = \sum_{i=1}^n \lambda_i^{k+1} a_i u_i$$

重写上述等式:

$$x^{(k+1)} = \lambda_1^{k+1} \left[ a_1 u_1 + \left(\frac{\lambda_2}{\lambda_1}\right)^{k+1} a_2 u_2 + \left(\frac{\lambda_3}{\lambda_1}\right)^{k+1} a_3 u_3 + \dots + \left(\frac{\lambda_n}{\lambda_1}\right)^{k+1} a_n u_n \right]$$
(4.2)

不妨假设 $\lambda_1$ 是各个特征值中绝对值最大的一个,则在k充分大时,等式(4.2)可以截断为:

$$x^{(k+1)} \cong \lambda_1^{k+1} a_1 u_1 \tag{4.3}$$

此时, $x^{(k+1)}$ 可以看作是方阵A对应于特征值 $\lambda_1$ 的一个特性矢. 同时,在k充分大时,

$$x^{(k)} \cong \lambda_1^k a_1 u_1 \tag{4.4}$$

比较式子(4.3)和(4.4),可以知道, $x^{(k+1)}$ 和 $x^{(k)}$ 线性相关,且线性系数之比为 $\lambda_1$ 

故,可以将 $x^{(k+1)}$ 和 $x^{(k)}$ 的任一对应分量 $x_i$ 作比,有:

$$\lambda_1 = x^{(k+1)} / x^{(k)} \tag{4.5}$$

但是精妙的数学逻辑应用到计算机上就会变得粗糙,由于我们需要重复计算若干多次式(4.1),向量 $x^{(k)}$ 中的分量可能出现溢出或舍入为0的情况。故这时我们需要对每一次迭代出的向量 $x^{(k)}$ 进行归一化处理:

$$egin{cases} y^{(k)} = rac{x^{(k)}}{\|x^{(k)}\|_{\infty}} \ x^{(k+1)} = Ay^{(k)} \end{cases}$$

由上述原理,在实际计算中,在式子(4.5)的分量选择过程中,我们应当选择绝对值最大的分量以消除舍入误差.

### 有效性讨论

- 1. 若不满足"仅有一个模取得最大值"的情况,由上述推导过程易知算法仍有效
- 2. 特殊地,若有 $\lambda_1=-\lambda_2$ 时,迭代过程变为一摆动序列,则比较k足够大时的任意相邻三项即可得到求 $\exists \lambda_1 \exists u_1 \exists u_2$
- 3. 易知,算法的收敛速度取决于 $|\lambda_2|/|\lambda_1|$

### 迭代加速

### 原点移位法

设 $\lambda_i$ 是A的特征值,则 $\lambda_i - \lambda_0$ 是 $A - \lambda_0 E$ 的特征值.

因此我们只需要找到合适的 $\lambda_0$ 使得 $\forall i\in\mathbb{N}^*, |\lambda_1-\lambda_0|>|\lambda_i-\lambda_0|$ 且 $\max_{|\lambda_1-\lambda_0|}^{|\lambda_i-\lambda_0|}<|\frac{\lambda_2}{\lambda_1}|$ ,我们就可以用矩阵 $A-\lambda_0E$ 来代替矩阵A,从而获得更快的收敛过程。

但实践中我们不可能先验地知晓A的所有特征值,故此该方法在实际上难以精确地执行。

### Aitken方法

我们称幂法中"k足够大时, $x^{(k+1)}$ 和 $x^{(k)}$ 成比例"为一阶收敛. 若序列 $a_k$ 一阶收敛至a,即:

$$\lim_{k \to \infty} \frac{a_{k+1} - a}{a_k - a} = c \neq 0$$

作近似:在k充分大时有:

$$rac{a_{k+2}-a}{a_{k+1}-a}pproxrac{a_{k+1}-a}{a_k-a}$$

解出 a 的表达式:

$$a'pprox a_k - rac{(a_{k+1}-a_k)^2}{a_{k+2}-2a_{k+1}+a_k}$$

每次进行幂法迭代之后,我们都依据上式计算一次 $\lambda'$ ,若 $\lambda'$ 与上一个 $\lambda'$ 之间的误差满足条件,则输出结果.

# 函数插值法

已知平面上若干互不相同的点 $(x_0,y_0),(x_1,y_1),(x_2,y_2),...,(x_n,y_n)$ ,其关系属于某未知对应关系f(x),如何构造一函数,使得该函数可以穿过这些点并刻画f(x)?

这种问题被称为插值问题,上述的函数被称为插值函数.

# Lagrange多项式法

Lagrange多项式法使用一个n次多项式来拟合上述的(n+1)个点,且可以得出唯一的结果.

#### 证明:

对于点集 $\{(x_0,y_0),(x_1,y_1),(x_2,y_2),...,(x_n,y_n)\}$ , 找到一n次多项式 $f(x)=a_0+a_1x+a_2x^2+...+a_nx^n$ 使得 $\forall x_i,f(x_i)=y_i$ 等价于方程组:

$$\begin{cases} f(x_0) = y_0 \\ f(x_1) = y_1 \\ \dots \\ f(x_n) = y_n \end{cases}$$

$$(4.6)$$

展开之,可使其变为一个系数矩阵是范德蒙矩阵的关于多项式系数向量A的线性方程组,且范德蒙矩阵在 $x_i$  互不相同时满秩.

多项式系数向量A存在且唯一.

我们对Lagrange多项式(虽然还没有完全提出它的求解方式)进行误差估计:

设置有若干节点 $(x_i,y_i),i\in[0,n]$ 是[a,b]上的(n+1)个互异节点,若待拟合函数在(a,b)上(n+1)阶可导,即 $f(x)\in\mathbb{C}^{(n+1)}[a,b]$ ,若我们用Lagrange多项式 $\phi(x)$ 拟合之,则其插值余项(截断误差)可以表述为:

$$R_n(x) = f(x) - \phi(x) = \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x)$$
(4.7)

其中 $\omega_{n+1}(x)=\Pi_{i=0}^n(x-x_i)$ ,  $\xi\in(a,b)$ 

直球使用微分中值定理即可证明:

由定义, $R(x)=f(x)-\phi(x)$ ,再由Lagrange多项式的基本假设(式4.6),有 $orall i, R(x_i)=0.$ 

故可以等价地将R(x)转写为 $R(x)=K(x)\omega_{n+1}(x)$ ,其中 $\omega_{n+1}(x)=\Pi_{i=0}^n(x-x_i)$ ,K(x)是某未知的多项式,我们需要找到它:

使用惯用的套路构造辅助函数:

$$h(t) = R(t) - K(x)\omega_{n+1}(t)$$

观察到上述的函数有(n+2)个零点:  $x,x_0,x_1,x_2,...,x_n$ ,而我们事先约定这些零点都在f(x)的解析域 (a,b)上(否则Lagrange多项式将失去意义)

对自变量t反复应用罗尔中值定理(n+1)次,则存在某一点 $\xi \in (a,b)$ ,使得:

$$h^{(n+1)}(\xi) = R^{n+1}(\xi) - K(x)(n+1)! = 0$$

故得到 $K(x)=rac{R^{n+1}(\xi)}{(n+1)!}$ ,  $\xi\in(a,b)$ 

而 $R(x)=f(x)-\phi(x)$ , $\phi(x)$ 是一个n次多项式,在(n+1)次求导后变为0,故

$$K(x) = rac{f^{n+1}(\xi)}{(n+1)!}, \xi \in (a,b)$$

式4.7的意义在于,若记 $M=\max_{(a,b)}|f^{(n+1)}(x)|$ ,则Lagrange插值法的截断误差 $R(x)\leqslant \frac{M}{(n+1)!}\omega_{n+1}(x)$ ,这体现了对误差的一种控制.

## Lagrange多项式的求解

最直观地,我们可以直接通过式(4.6)列方程组求解,但由于涉及到n次方运算,我们会得到一个范氏矩阵,而它往往是病态的,故考虑使用其它的方法求解。

事实上凡是要解方程求Lagrange多项式的,都会面临病态的问题,因此我们从方程形式上来考察它:

Lagrange多项式可以认为是一组线性无关的基 $1, x, x^2, x^3, ..., x^n$ 线性组合而成的,因此我们可以构造另外一组与其同构的基来解决这一问题。我们构造这样的一组基底:

$$l_i(x), i \in [0,n], s.t: l_i(x) = rac{\prod_{j=0, j 
eq i}^n (x-x_j)}{\prod_{j=0, j 
eq i}^n (x_i-x_j)}$$

这组基满足一个特殊的性质:对于点集中的若干离散x,当且仅当 $x=x_i$ 时 $l_i(x)$ 为1,否则为0,故我们可以构造插值函数如下:

$$f(x) = \sum_{i=0}^{n} y_i l_i(x)$$
 (4.8)

容易得知上述的函数满足Lagrange插值的基本假设(式4.6)

但是基于4.8的Lagrange插值法具有一明显的弊端:即一旦点集发生改变,各个基均需要进行修改,故我们希望找到另外一组基,使得即使点集发生了增减,我们也只需简单地增加或删除一项即可:

## Newton插值法

课本中对Newton插值的提法太过啰嗦,故给出一种额外的提法:

我们以一种逐步构建的方式来提出Newton插值.

1 最初,我们的点集中只有 $(x_0,y_0)$ ,因此我们给出插值式 $f_0(x)=y_0$ 来拟合之.

2 随后我们加入了点 $(x_1,y_1)$ ,此时插值公式需要额外满足 $f(x_1)=y_1$ ,根据Newton插值的思想,我们通过为 $f_0(x)$ 附加一项来达成此目的: (s.t.在数学符号中指"subject to", "使得")

$$f_1(x) = y_0 + R_1(x), \ s.t. f_1(x_0) = y_0, f_1(x_1) = y_1$$

故 $R_1(x)$ 一定满足:  $R_1(x_0) = 0, R_1(x_1) = y_1 - y_0$ 

故可以提出满足上述条件的 $R_1(x)$ 较为简单形式:  $R_1(x)=b_1(x-x_0)$ , 代入解出

$$b_1 = \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0}$$

此时插值公式变为

$$f_1(x) = y_0 + rac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0}(x - x_0)$$

3 继续加入点 $(x_2,y_2)$ ,此时插值公式需要额外满足 $f(x_2)=y_2$ ,故仍使用上述的方式:

$$f_2(x) = y_0 + rac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0}(x - x_0) + R_2(x)$$

同理,设置 $R_2(x) = b(x - x_0)(x - x_1)$ ,解出

$$b_2 = \frac{\frac{y_2 - y_0}{x_2 - x_0} - \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0}}{x_2 - x_1}$$

这个形式不够简洁,**经过简单的数学变换之后**(这种变换蕴藏着"均差(差商)的轮换对称性",后述),可以 化为

$$b_2=rac{rac{y_2-y_1}{x_2-x_1}-rac{y_1-y_0}{x_1-x_0}}{x_2-x_0}$$

我们发现它有着某种对称性:我们定义 $f[a,b]=rac{f(a)-f(b)}{a-b}$ ,则 $b_2$ 可以转写为:

$$b_2 = rac{f[x_2,x_1] - f[x_1,x_0]}{x_2 - x_0}$$

这样的形式仍符合着某种更"高级"的对称性,故我们将 $b_2$ 记为 $f[x_0,x_1,x_2]$ ,表示先求"较为低级的"两个 $f[x_2,x_1]$ 和 $f[x_1,x_0]$ ,再将其作差,与外层的两个值之差 $x_2-x_0$ 相除. 这样,我们递归地提出了均差(差商)的概念:

1. 
$$f[a,b]=rac{f(a)-f(b)}{a-b}$$
 2.  $f[a,a_1,...,b_1,b]=rac{f[a,...,b_1]-f[a_1,...,b]}{a-b}$ , "..."可以为空且 $a_1,b_1$ 可以相同(即本式支持三个及以上项目)

容易证明,均差具有轮换对称性,即只要参数的组合一致,参数的排列与均差的值无关.

故Newton插值法可以直观地表述为:

$$f^*(x) = f(x_0) + (x - x_0)f[x_0, x_1] + (x - x_0)(x - x_1)f[x_0, x_1, x_2] + ...$$

分析地描述为:

$$f^*(x) = \sum_{i=0}^{n} l_i(x) \tag{4.9-1}$$

$$l_i(x) = f[x_0 \ to. \ x_i] \prod_{j=0}^{i-1} (x-x_0)$$
 (4.9-2)

请务必注意上述式子中连乘符号上的(i-1).

### Newton插值的截断误差

在非节点的任意点(x, f(x))上,Newton插值的截断误差可以表述为:

$$R(x) = f^*(x) - f(x)$$

而f(x)不可直接求知,因此采用一巧妙的解法:以点(x,f(x))为第(n+1)个节点构造一新的Newton插值 式 $f_{(n+1)}(x)$ , 而此式可以精确反映f(x)的值. 则易知其差值:

$$R(x) = f[x_0 \ to. \ x_n, x] \prod_{i=0}^n (x - x_0)$$

即为Newton插值的截断误差. 而对于一个点系的插值式是唯一的,因此结合Lagrange插值法可以导出:

$$f[x_0 \ to. \ x_n, x] \omega_{n+1}(x) = rac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \omega_{n+1}(x)$$

其中 $\xi$ 在点集 $(x_i, y_i)$ 连成的开区域内部,即

$$f[x_0 \ to. \ x_n, x] = rac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!}$$

# 等距均差和等距节点的Newton插值

如果上述过程中的节点都是等距的,即 $\forall i \in [0,n-1], x_i-x_{i+1} \equiv h$ ,则均差可以改写为如下的形式(证 明是简单的):

$$f[x_a,x_{a+1},...,x_{a+n}] = rac{\Delta^n_{a+n,a}f}{n!h^n}$$

其中 $\Delta^n f$ 被称为n阶差分,根据差分与均差在内容上的一致性,我们可以递归地描述差分:

1. 
$$\Delta^1_{a+1,a}f=f(a+1)-f(a)$$
2.  $\Delta^n_{a+n,a}f=\Delta^{n-1}_{a+n-1,a}f-\Delta^{n-1}_{a+n,a+1}f$ 

2. 
$$\Delta_{a+n.a}^{n}f = \Delta_{a+n-1.a}^{n-1}f - \Delta_{a+n.a+1}^{n-1}f$$

至于所谓向前差分或向后差分,我们可以通过互换下角标顺序来描述(反正阶数又不会变),又何必创造两个不同的符号呢?数学本来是简洁明快又可爱的,为什么要弄出这么多分裂的概念来让她变得啰嗦而丑陋呢?如是,我们即可重新以差分来改写节点等距情况下的Newton插值式:

$$f^*(x) = \sum_{i=0}^{n} l_i(x) \tag{4.10-1}$$

$$l_i(x) = rac{\Delta_{i,0}^i f}{i! h^i} \prod_{j=0}^{i-1} (x-x_0)$$
 (4.10-2)

直观地表述为

$$f^*(x) = f(x_0) + rac{\Delta_{1,0}^1 f}{1!h^1}(x-x_0) + rac{\Delta_{2,0}^2 f}{2!h^2}(x-x_0)(x-x_1) + rac{\Delta_{3,0}^3 f}{3!h^3}(x-x_0)(x-x_1)(x-x_2)$$

. . .

而在某些情况下,x会使用类似于等差数列的形式表示:  $x=x_0+ht$ ,这时我们可以使用t作自变量,将上述的式子再度改写:

$$f^*(x_0+ht)=\sum_{i=0}^n l_i(t)$$
 (4.11-1)

$$l_i(t) = rac{\Delta_{i,0}^i f}{i!h^i} \prod_{j=0}^{i-1} (x_0 + th - (x_0 + jh)) = \Delta_{i,0}^i f rac{\prod_{j=0}^{i-1} (t-j)}{i!}$$
 (4.10-2)

直观地表述为

$$f^*(x_0+ht)=f(x_0)+t\Delta_{1,0}^1f+rac{t(t-1)}{2!}\Delta_{2,0}^2f+rac{t(t-1)(t-2)}{3!}\Delta_{3,0}^3f+...$$

这一式子被称为向前插值公式。代入求值时应注意自变量是t,若输入的是x则需相应的线性转化。

同理, 若将x表示为 $x = x_n + ht$ , 也可以得出类似的结果:

$$f^*(x_n + ht) = \sum_{i=0}^n l_i(t)$$
 (4.11-1)

$$l_i(t) = rac{\Delta_{0,i}^i f}{i! h^i} \prod_{i=0}^{i-1} (x_0 + th - (x_0 + jh)) = \Delta_{0,i}^i f rac{\prod_{j=0}^{i-1} (t-j)}{i!}$$
 (4.10-2)

直观地表述为

$$f^*(x_0+ht)=f(x_0)+t\Delta_{0,1}^1f+rac{t(t-1)}{2!}\Delta_{0,2}^2f+rac{t(t-1)(t-2)}{3!}\Delta_{0,3}^3f+...$$

向前和向后插值都是基于式子(4.10)的,只不过对于x的等差数列表示不同。