

数值方法

——多项式求根的方法

秦 品 乐

中北大学大数据学院



多项式方程的根

考虑一元二次方程 $ax^2+bx+c=0$ 的根的情况

$$x_1, x_2 = \frac{-b \pm \sqrt{\Delta}}{2a}$$

当 $\Delta \geq 0$ 时，方程有实数根 x_1, x_2 ；当 $\Delta < 0$ 时，若令 $\sqrt{-1} = i$ 则求根公式求出的结果是对应一元二次方程的虚数根。

即在高阶方程求根时，应该考虑存在复根的情况！



多项式方程的根

本讲讨论如下一般形式的多项式

$$f_n(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \cdots + a_nx^n$$

其中 n 表示多项式的阶数， a_i 表示常系数

多项式的根满足下面的规律：

- 1) N 阶方程有 n 个实数或复数根；
- 2) 如果 n 是奇数，则至少存在一个实数根；
- 3) 如果存在复数根，则存在一对共轭根。



多项式求根在工程中的意义

多项式在工程中有很多应用，如曲线拟合等，其中最令人感兴趣的应用是在于刻画动态系统(机械设备，电子电路等)。考虑如下线性常微分式

$$a_2 \frac{d^2 y}{dt^2} + a_1 \frac{dy}{dt} + a_0 y = F(t)$$

其中 y 和 t 分别是因变量和自变量, $F(t)$ 是强制函数

当外部对于系统的没有影响时，表示 **$F(t)=0$** ，此时的方程解称为通解，即通解体现的是系统仿真中的一些非常基本的东西，也就是系统在缺少外力时的反应。



多项式求根在工程中的意义

无外力线性系统的通解形式为 $y=e^{rt}$ ，如果函数可微，则有

$$a_2 r^2 e^{rt} + a_1 r e^{rt} + a_0 e^{rt} = 0$$

消除指数项，得

$$a_2 r^2 + a_1 r + a_0 = 0 \quad (1)$$

式**1**是一个多项式，称为**特征方程**，多项式的根是满足上式的**r**值。这些**r**值是系统的本征值，又称**特征值**！！



多项式求根在工程中的意义

当1式的两个根都是实数时，通解可表示为下式

$$y = c_1 e^{r_1 t} + c_2 e^{r_2 t} \quad \text{称为强衰减情况}$$

当1式的两个根是重根时，通解可表示为下式

$$y = (c_1 + c_2 t) e^{\lambda t} \quad \text{称为临界衰减情况}$$

当1式的两个根是复根时，通解可表示为下式

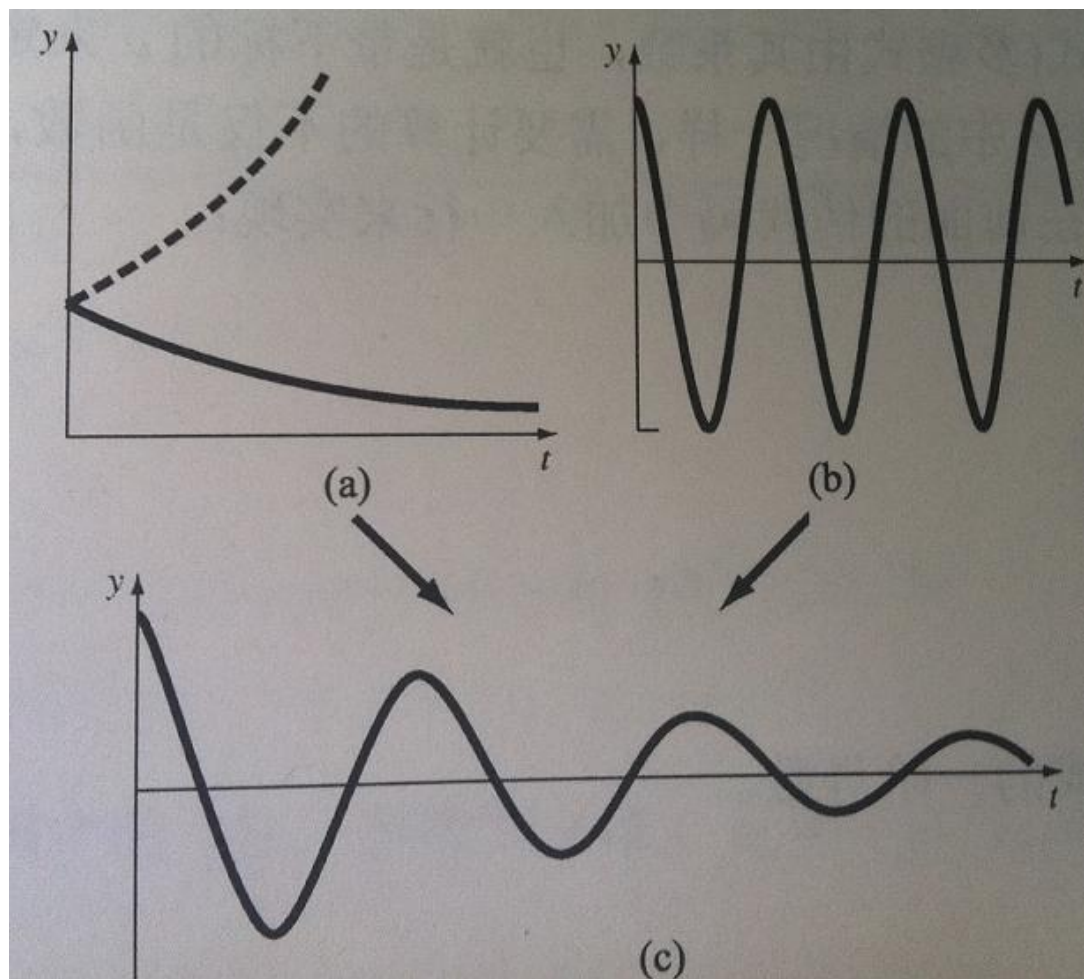
$$y = c_1 e^{(\lambda + \mu i)t} + c_2 e^{(\lambda - \mu i)t}$$

由欧拉公式 $e^{\mu i t} = \cos \mu t + i \sin \mu t$ 得

$$y = c_1 e^{\lambda t} \cos \mu t + c_2 e^{\lambda t} \sin \mu t \quad \text{称为不完全衰减情况}$$

多项式求根在工程中的意义

对应的图形分别为





多项式方程的根

函数表现的是一种映射关系，如实数方程反映的就是一种自变量到因变量的映射。

$$f_n(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \cdots + a_nx^n$$

复数方程反映的一种复数域到复数域的映射关系，要用几何图形反映这种关系需要构造自变量和函数值的两组复平面。



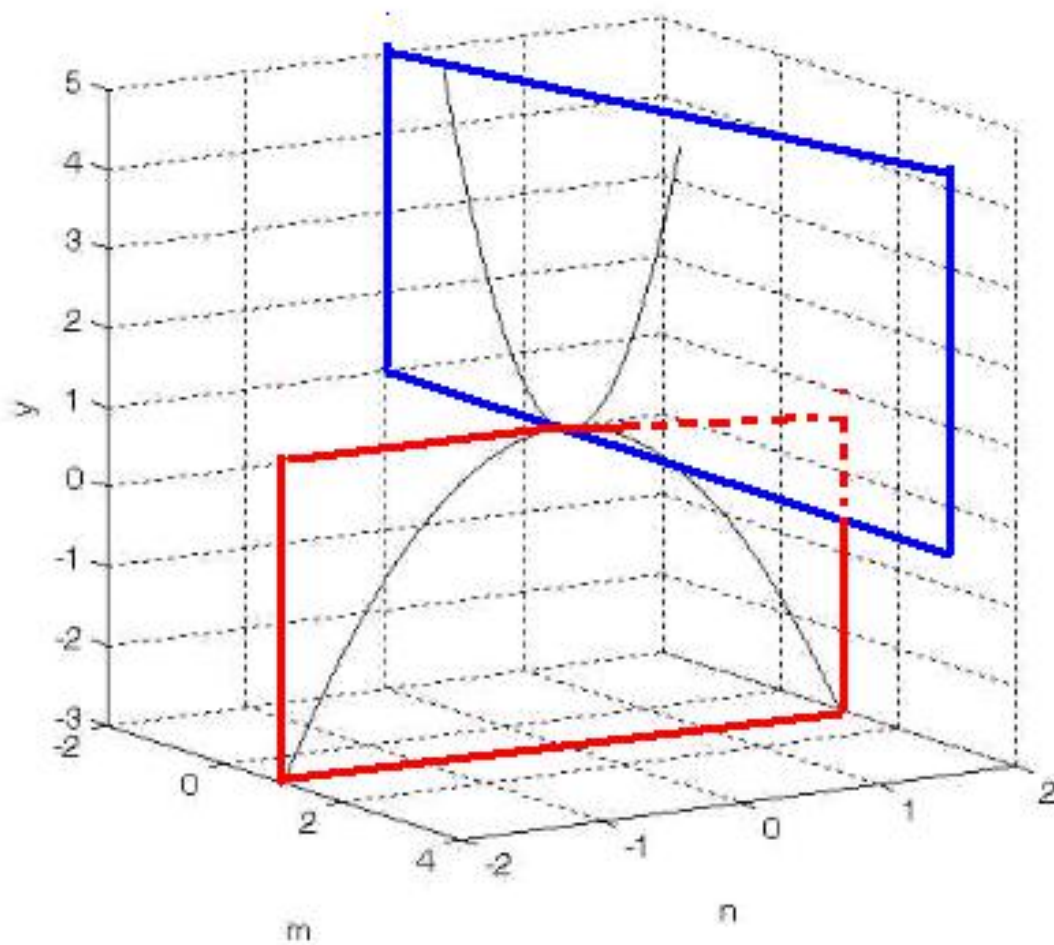
多项式方程的根

具体方法是：

- 1) 构造一个复变函数 $f(x) = ax^2 + bx + c$, x 是复数。
- 2) 构造一个复系数的二元实值函数 $g(m,n)$, 对于定义域内任意一个实数对 (m_0, n_0) 都存在 $x_0 = m_0 + n_0i$, 且有 $g(m_0, n_0) = f(x_0)$

根据 m, n, y 建立三维坐标系, 可得如下图形

方程的根





采用牛顿法求多项式的根

回忆牛顿法求根的迭代公式

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}$$

由上式可以看出用牛顿法求根就要求出 **$f(x_k)$** 和 **$f'(x_k)$**



多项式的除法

中学学过一种方法称为“综合除法”，可得下式

$$f(x)=Q(x)d(x)+r(x)$$

其中 $Q(x)$ 称为商式, $r(x)$ 称为余项

以 $x-x_k$ 除多项式 $f_n(x)=a_0x^n+a_1x^{n-1}+\cdots+a_n$

$$Q(x)=b_0x^{n-1}+b_1x^{n-2}+\cdots+b_{n-2}x+b_{n-1}$$

$$f(x)=(x-x_k)Q(x)+b_n$$



牛顿法求多项式的根

$$a_0x^n + a_1x^{n-1} + \cdots + a_n = (x - x_k)Q(x) + b_n$$

根据中学知识

$$\begin{cases} b_0 = a_0 \\ b_1 = a_1 + x_k b_0 \\ \vdots \\ b_n = a_n + x_k b_{n-1} \end{cases} \quad \text{即} \quad \begin{cases} b_0 = a_0 \\ b_i = a_i + b_{i-1} x_k \end{cases}$$

一个n阶多项式除以一个单因子x-t的伪代码:

```
r=a(n);  
a(n)=0;  
DOFOR i=n-1,0,-1  
    s=a(i);  
    a(i)=r;  
    r=r*t+s;  
END DO
```



牛顿法求多项式的根

例：求二阶多项式

$$f(x) = (x-4)(x+6) = x^2 + 2x - 24$$

除以因子 $(x-4)$

解：使用上述伪代码，参数 $n=2, a_2=1, a_1=2, a_0=-24, t=4$

$$r = a_2 = 1 \quad a_2 = 0$$

第一次循环： $s = a_1 = 2 \quad a_1 = r = 1 \quad r = s + rt = 2 + 1(4) = 6$

第二次循环： $s = a_0 = -24 \quad a_0 = r = 6 \quad r = -24 + 6(4) = 0$

结果商是 $a_0 + a_1x = 6 + x$ ，余式为0



牛顿法求多项式根

因 $f(x) = (x - x_k)Q(x) + b_n$ 可得当 $x = x_k$ 时, $f(x_k) = b_n$
而 b_n 又可用前式递推得到。

$f'(x) = (x - x_k)Q'(x) + Q(x)$, 要求 $f'(x_k)$ 就要求 $Q(x_k)$

因此用 $(x - x_k)$ 除 $Q(x)$ 得

$H(x) = c_0x^{n-2} + c_1x^{n-3} + \cdots + c_{n-2}$, 余式为 c_{n-1} , 则有

$$Q(x) = (x - x_k)H(x) + c_{n-1}$$

$$\begin{cases} c_0 = b_0 \\ c_i = b_i + c_{i-1}x_k \end{cases}$$

所以, $f'(x_k) = Q(x_k) = c_{n-1}$



牛顿法求多项式根

所以牛顿法公式可改成

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)} = x_k - \frac{b_n}{c_{n-1}}$$

终止条件可用 $\left| \frac{b_n}{c_{n-1}} \right| < \xi$



贝尔斯托法求根

贝尔斯托法是与牛顿法有松散关系的一种迭代方法，多项式因子形式如下：

$$f_5(x) = (x+1)(x-4)(x-5)(x+3)(x-2)$$

如果除因子不是根，则商是一个四阶多项式且有余项。在此基础上多项式求根可描述为：**1**猜一个根的估计 $x=t$ ；**2**多项式除以因子 $x-t$ ；**3**确定是否有余项，如果没有则正好是根，如果有调整猜测值重复上面过程，直至余式消失。

贝尔斯托法就在以上基础上完成，为了得到复根，采用二次因式 X^2-rx-s



贝尔斯托法求根

$f_n(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \cdots + a_nx^n$ 除以 $x^2 - rx - s$ 得

$f_{n-2}(x) = b_2 + b_3x + \cdots + b_nx^{n-2}$, 余式为 $R = b_1(x - r) + b_0$

和标准综合除法一样, 可以循环实现除以二次因子情况

$$\begin{cases} b_n = a_n \\ b_{n-1} = a_{n-1} + rb_n \\ b_i = a_i + rb_{i+1} + sb_{i+2}, \text{ for } i = n-2, 0 \end{cases}$$

引入二次因式是为了求解复根, 依据是: 如果原多项式的系数都是实数, 则复数根是共扼成对的。因此, 方法归为确定 **r** 和 **s** 的值, 使二次因式整除, 即找到 **r, s** 的值, 使余式为 **0**!



贝尔斯托法求根

要使余式 $R = b_1(x - r) + b_0$ 的结果为零,则 b_0, b_1 为零,初始估计 r 和 s 值好像一般很难直接导致这个结果,所以必须有一个系统方法来修改估计值,使 b_0, b_1 接近0,为此贝尔斯托采用与牛顿法相似的策略.因 b_0, b_1 都是 r 和 s 的函数所以采用泰勒公式展开为:

$$b_1(r + \Delta r, s + \Delta s) = b_1 + \frac{\partial b_1}{\partial r} \Delta r + \frac{\partial b_1}{\partial s} \Delta s$$

$$b_0(r + \Delta r, s + \Delta s) = b_0 + \frac{\partial b_0}{\partial r} \Delta r + \frac{\partial b_0}{\partial s} \Delta s$$



贝尔斯托法求根

令上式为零

$$b_1 = \frac{\partial b_1}{\partial r} \Delta r + \frac{\partial b_1}{\partial s} \Delta s$$

$$b_0 = \frac{\partial b_0}{\partial r} \Delta r + \frac{\partial b_0}{\partial s} \Delta s$$

确定偏导,就可确定 Δr 和 Δs ,即可修改 r 和 s

采用类似牛顿法确定导数值的方法,可以得到偏导值

$$\begin{cases} c_n = b_n \\ c_{n-1} = b_{n-1} + r c_n \\ c_i = b_i + r c_{i+1} + s c_{i+2} \end{cases} \quad i = n-2 \cdots 1$$



贝尔斯托法求根

其中 $\frac{\partial b_0}{\partial r} = c_1, \frac{\partial b_0}{\partial s} = \frac{\partial b_1}{\partial r} = c_2, \frac{\partial b_1}{\partial s} = c_3$, 所以有下式成立

$$c_2 \Delta r + c_3 \Delta s = -b_1$$

$$c_1 \Delta r + c_2 \Delta s = -b_0$$

解上式即可得到 Δr 和 Δs , 并以此来改进 r 和 s 的估计

每步计算误差 $|\xi_{a,r}| = \left| \frac{\Delta r}{r} \right| 100\%$ 和 $|\xi_{a,s}| = \left| \frac{\Delta s}{s} \right| 100\%$

当两个误差都低于给定的终止条件时, 可以得到根

$$x = \frac{r \pm \sqrt{r^2 + 4s}}{2}$$



贝尔斯托法求根

此时,存在三种可能:

- 1.商式是一个三阶或高阶数多项式,这种情况下,应用新式求r和s值,前面的r和s可做为这个应用的初始值
- 2.商式是二次的,可利用求根公式得到值;
- 3.商式是一次多项式,对于这种情况,余下的单根由式

$$x = -\frac{s}{r} \text{ 可求得}$$



贝尔斯托法求根

例:使用贝尔斯托法求下面多项式的根:

$$f_5(x) = x^5 - 3.5x^4 + 2.75x^3 + 2.125x^2 - 3.875x + 1.25$$

使用初始估计为 $r = s = -1$,并迭代满足条件 $\xi = 1\%$

主要利用以下三组式子进行计算

$$\begin{cases} b_n = a_n \\ b_{n-1} = a_{n-1} + rb_n \\ b_i = a_i + rb_{i+1} + sb_{i+2}, \text{ for } i = n-2, 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} c_n = b_n \\ c_{n-1} = b_{n-1} + rc_n \\ c_i = b_i + rc_{i+1} + sc_{i+2} \quad i = n-2 \cdots 1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} c_2 \Delta r + c_3 \Delta s = -b_1 \\ c_1 \Delta r + c_2 \Delta s = -b_0 \end{cases}$$



贝尔斯托法求根

解:使用上面提供的公式计算并得到

$$b_5 = 1 \quad b_4 = -4.5 \quad b_3 = 6.25 \quad b_2 = 0.375 \quad b_1 = 10.5$$

$$b_0 = 11.375$$

$$c_5 = 1 \quad c_4 = -5.5 \quad c_3 = 10.75 \quad c_2 = -4.875 \quad c_1 = -16.375$$

因此,求解 Δr 和 Δs 的联立方程组为

$$\begin{cases} -4.875\Delta r + 10.75\Delta s = 10.5 \\ -16.375\Delta r - 4.875\Delta s = -11.375 \end{cases}$$

得到 $r = -0.6442, s = 0.1381$

$$\text{近似误差为 } |\xi_{a,r}| = \left| \frac{0.3558}{-0.6442} \right| = 55.23\%, |\xi_{a,s}| = \left| \frac{1.1381}{0.1381} \right| = 824.1\%$$



贝尔斯托法求根

下一步,使用修正的 r, s 重复计算

$$b_5 = 1 \quad b_4 = -4.1442 \quad b_3 = 5.5578 \quad b_2 = -2.0276 \quad b_1 = -1.8013$$

$$b_0 = 2.1304$$

$$c_5 = 1 \quad c_4 = -4.7884 \quad c_3 = 8.7806 \quad c_2 = -8.3454 \quad c_1 = 4.7874$$

因此,求解 Δr 和 Δs 的联立方程组为

$$\begin{cases} -8.3454\Delta r + 8.7806\Delta s = 1.8013 \\ 4.7874\Delta r - 8.3454\Delta s = -2.1304 \end{cases}$$

得到 $r = -0.5111, s = 0.4697$

$$\text{近似误差为 } |\xi_{a,r}| = 26\%, |\xi_{a,s}| = \left| \frac{1.1381}{0.1381} \right| = 70.6\%$$



贝尔斯托法求根

四次迭代之后, $r = -0.5(|\xi_{a,r}| = 0.063\%)$, $s = 0.5(|\xi_{a,s}| = 0.04\%)$

$$x = \frac{-0.5 \pm \sqrt{(-0.5)^2 + 4(0.5)}}{2} = 0.5, -1.0$$

商是三阶方程

$$f(x) = x^3 - 4x^2 + 5.25x - 2.5$$

将上面的估计结果 $r = -0.5, s = 0.5$ 作为初始值, 再应用贝尔斯托公式得到估计为 $r = 2, s = -1.249$, 计算根为

$$x = \frac{2 \pm \sqrt{2^2 + 4(-1.249)}}{2} = 1 \pm 0.499i$$

还剩一阶 $x = -\frac{s}{r} = 2$