

第3章 逐次逼近法

作业:

3、5、6、7、8 (1) 、9、 10、12 (2) 、13、14、15、 18、23

3.1 解线性方程组的迭代解法



3.2 非线性方程的迭代解法



3.1 解线性方程组的迭代法

3.1.1 简单迭代法

3.1.2 迭代法的收敛性





求解线性方程组:

$$Ax = b$$

(3-1)

其中 $A \in \mathbb{R}^{n \times n}, b \in \mathbb{R}^n, x \in \mathbb{R}^n$

直接法:通过有限步四则运算 求得问题的精确解

- 1、舍入误差得问题的近似解;
- 2、破坏问题的稀疏结构;
- 3、程序实现相对复杂;

适合求解中小规模、稠密的线性方程组

迭代法:设计迭代法则,从初始值出 发求得问题的近似解

- 1、问题的近似解;
- 2、保持问题的稀疏结构
- 3、程序设计相对简单

如何构造收敛、快速的迭代公式



大连疆三大学

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

使用迭代法求解线性方程组时,首先要将它变形

$$Ax = b \qquad \longleftarrow \qquad x = Bx + f \qquad (3-2)$$

其中 $B \in \mathbb{R}^{n \times n}, f \in \mathbb{R}^{n}, x \in \mathbb{R}^{n}$

即(3-1)的解是(3-2)的解,反之,(3-2)的解也是(3-1)的解。用不同的方法构造(3-2)就可得到不同的迭代法。(3-2)中的矩阵B称为迭代矩阵。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

称使用

$$x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f$$
 $(k = 0, 1, 2, \cdots)$

求解的方法为迭代法,也称迭代过程或迭代格式.

如果对任意
$$x^{(0)}$$
, 都有 $\lim_{k\to\infty} x^{(k)} = x^*$ 。即 $\lim_{k\to\infty} x_i^{(k)} = x_i^*$, $i = 1, 2, \dots, n$

称该迭代法收敛,否则称迭代法发散.



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

具体迭代过程

取初始向量 $x^{(0)}$

代入
$$x = Bx + f$$
的右端

$$\boldsymbol{x}^{(1)} = \boldsymbol{B}\boldsymbol{x}^{(0)} + \boldsymbol{f}$$

$$\boldsymbol{x}^{(2)} = \boldsymbol{B}\boldsymbol{x}^{(2)} + \boldsymbol{f}$$

$$\boldsymbol{x}^{(3)} = \boldsymbol{B}\boldsymbol{x}^{(2)} + \boldsymbol{f}$$

$$x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f \longrightarrow x^* = Bx^* + f \longleftrightarrow Ax^* = b$$

使用迭代法求解就是求向量序列 $x^{(0)}, x^{(1)}, x^{(2)}, \dots$ 的极限向量

3.1.1 简单迭代法

简单迭代法也称基本迭代法,有些迭代法可以通过对基本迭代法的加速或变形而得到。设线性方程组的一般形式为

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

其中矩阵 $A = (a_{ij})_{n \times n}$ 为非奇异,且 $a_{ii} \neq 0$ $(i = 1, 2, \dots, n)$ 。

对上式移项和变形后可得等价的方程组:





$$\begin{cases} x_{1} = \frac{1}{a_{11}} (b_{1} - a_{12}x_{2} - \dots - a_{1n}x_{n}) \\ \vdots \\ x_{i} = \frac{1}{a_{ii}} (b_{i} - a_{i1}x_{1} - \dots - a_{ii-1}x_{i-1} - a_{ii+1}x_{i+1} - \dots - a_{in}x_{n}) \\ \vdots \\ x_{n} = \frac{1}{a_{nn}} (b_{n} - a_{n1}x_{1} - \dots - a_{nn-1}x_{n-1}) \end{cases}$$

迭代格式

$$\chi_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left[b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} \chi_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} \chi_j^{(k)} \right] \quad (i = 1, 2, \dots, n)$$

Iacobi迭代法





例1 将线性方程组

$$\begin{cases} 8x_1 - 3x_2 + 2x_3 = 20 \implies x_1 = \frac{1}{8}(3x_2 - 2x_3 + 20) \\ 4x_1 + 11x_2 - x_3 = 33 \implies x_2 = \frac{1}{11}(-4x_1 + x_3 + 33) \\ 2x_1 + x_2 + 4x_3 = 12 \implies x_3 = \frac{1}{4}(-2x_1 - x_2 + 12) \end{cases}$$

解:写成Jacobi迭代格式:

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{\substack{j=1\\j \neq i}}^n a_{ij} x_j^{(k)} \right) \quad (i = 1, 2, \dots, n)$$





$$\begin{cases} x_1^{(k+1)} 8 \overline{x}_{18} + 2 x_3 = 3 x_0^{(k)} - 2 x_3^{(k)} \\ x_2^{(k+1)} 4 x_1 + 1 x_2 + 2 x_3 = 3 x_3 + x_3^{(k)} \\ 2 x_1^{1} + x_2 + 4 x_3 = 12 \\ x_3^{(k+1)} = \frac{1}{4} (12 - 2 x_1^{(k)} - x_2^{(k)}) \end{cases}$$

取初始向量
$$x^{(0)} = (0,0,0)^T$$

$$x_1^{(1)} = \frac{20x_i^{(k+1)}}{8}; \quad x_2^{(1)} = \frac{1}{11} = \underbrace{\frac{b_i 3}{11}}_{j \neq i} = \underbrace{\frac{1}{n}}_{j \neq i} a_{ij} x_{j}^{(k)} x_3^{(1)} = \frac{12}{4} = 3;$$





$$x_1^{(1)} = \frac{20}{8}$$

$$x_2^{(1)} = \frac{33}{11} = 3$$

$$x_3^{(1)} = \frac{12}{4} = 3$$

$$x_{1}^{(1)} = \frac{20}{8} \qquad x_{1}^{(2)} = \frac{1}{8} (20 + 3 \times 3 - 2 \times 3) \approx 2.875 \qquad \cdots \qquad x_{1}^{(10)} \approx 3.00032$$

$$x_{2}^{(1)} = \frac{33}{11} = 3 \qquad x_{2}^{(2)} = \frac{1}{11} (33 + 4 \times \frac{20}{8} + 3) \approx 2.3636 \qquad \cdots \qquad x_{2}^{(10)} \approx 1.999838$$

$$x_{3}^{(1)} = \frac{12}{4} = 3 \qquad x_{3}^{(2)} = \frac{1}{4} (12 - 2 \times \frac{20}{8} - 3) \approx 1 \qquad \cdots \qquad x_{3}^{(10)} \approx 0.999881$$

终止条件为:
$$\|x^{(k+1)} - x^{(k)}\| \leq \varepsilon$$
。

精确解为:
$$x^* = (3, 2, 1)^T$$
。



在Jacobi迭代过程中,对已经算出来的信息未加充分利用,在计算 $x_2^{(k+1)}$ 时 $x_1^{(k+1)}$ 已经算出,计算 $x_i^{(k+1)}$ 时 $x_1^{(k+1)}$, $x_2^{(k+1)}$, \dots , $x_{i-1}^{(k+1)}$ 已经算出。一般说来,后面的计算值 $x_i^{(k+1)}$ 比前面的计算值 $x_i^{(k)}$ 要精确些。 故对 Jacobi迭代法 作如下改进

$$\begin{cases} x_1^{(k+1)} = \frac{1}{8} (20 + 3x_2^{(k)} - 2x_3^{(k)}) \\ x_2^{(k+1)} = \frac{1}{11} (33 - 4 \quad x_1^{(k)} + x_3^{(k)}) \\ x_3^{(k+1)} = \frac{1}{4} (12 - 2 \quad x_1^{(k)} - x_2^{(k)}) \end{cases}$$

$$\begin{cases} x_1^{(k+1)} = \frac{1}{8} (20 + 3x_2^{(k)} - 2x_3^{(k)}) \\ x_2^{(k+1)} = \frac{1}{11} (33 - 4 x_1^{(k+1)} + x_3^{(k)}) \\ x_3^{(k+1)} = \frac{1}{4} (12 - 2 x_1^{(k+1)} - x_2^{(k+1)}) \end{cases}$$





取初始向量 $x^{(0)} = (0,0,0)^T$, 得到

$$x_1^{(1)} = 2.5$$

$$x_2^{(1)} = 3 - 0.363636 \times 2.5 \approx 2.0909091$$

$$x_3^{(1)} = 3 - 0.5 \times 2.5 - 0.25 \times 2.0909091 \approx 1.768939$$

•

$$x_1^{(5)} \approx 2.999843$$
, $x_2^{(5)} \approx 2.000072$, $x_3^{(5)} \approx 1.000061$.

终止条件为: $||x^{(k+1)} - x^{(k)}|| \le 10^{-5}$





Jacobi迭代法

$$x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left[b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_j^{(k)} \right] \quad (i = 1, 2, \dots, n)$$

将迭代格式改写成如下的分量形式,即

$$\begin{cases} x_i^{(k+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^{n} a_{ij} x_j^{(k)} \right) & k = 0, 1, 2, \dots; \\ i = 1, 2, \dots, n \end{cases}$$

称为Gauss-Seidel迭代法。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

若记

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & \cdots & a_{1,i} & \cdots & a_{1,n} \\ a_{2,1} & a_{2,2} & \cdots & \cdots & \cdots & a_{2,n} \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{i,1} & \cdots & a_{i,i-1} & a_{i,i} & \cdots & a_{i,n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ a_{n,1} & \cdots & a_{n,i-1} & \cdots & a_{n,n-1} & a_{n,n} \end{pmatrix}$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

$$D = diag(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn})$$

$$\boldsymbol{L} = \begin{pmatrix} 0 & & & & & 0 \\ -a_{21} & 0 & & & & \\ \vdots & \ddots & \ddots & & & & \vdots \\ -a_{j1} & \cdots & -a_{jj-1} & 0 & & & \vdots \\ \vdots & & \vdots & \ddots & \ddots & & \vdots \\ -a_{n1} & \cdots & -a_{nj-1} & \cdots & -a_{nn-1} & 0 \end{pmatrix} \boldsymbol{U} = \begin{pmatrix} 0 & -a_{12} & \cdots & -a_{1j} & \cdots & -a_{1n} \\ & \ddots & \ddots & \vdots & & \vdots \\ & & 0 & -a_{j-1j} & \cdots & -a_{j-1n} \\ & & & \ddots & \ddots & \vdots \\ & & & 0 & -a_{n-1n} \\ 0 & & & & 0 \end{pmatrix}$$

则

$$A = D - L - U$$





由
$$A=D-L-U$$
,得 $Dx=(L+U)x+b$ 从而

$$\boldsymbol{x} = \boldsymbol{D}^{-1} (\boldsymbol{L} + \boldsymbol{U}) \boldsymbol{x} + \boldsymbol{D}^{-1} \boldsymbol{b}$$

则Jacobi迭代法可写成为:

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{D}^{-1}(\mathbf{L} + \mathbf{U}) \mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{D}^{-1}\mathbf{b}$$
 $k = 0, 1, 2, \cdots$

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{B}_{J} \mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{f}_{J} \quad (k = 0, 1, \cdots)$$





由 A=D-L-U,得(D-L)x=Ux+b从而

$$x = (D - L)^{-1} Ux + (D - L)^{-1} b$$

则Gauss-Seidel迭代法可以写成

$$x^{(k+1)} = (D-L)^{-1}Ux^{(k)} + (D-L)^{-1}b$$

$$\Leftrightarrow B_G = (\mathbf{D} - \mathbf{L})^{-1}U, f_G = (\mathbf{D} - \mathbf{L})^{-1}b$$

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{B}_G \mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{f}_G \quad (k = 0, 1, \cdots)$$

3.1.2 迭代法的收敛性

考虑如下问题:

- ①如何判断迭代过程是否收敛呢?
- ② 迭代格式收敛的充要条件、充分条件是什么?
- ③ 决定迭代收敛速度的因素是什么?

设某种迭代格式为

$$\boldsymbol{x}^{(k+1)} = \boldsymbol{B}\boldsymbol{x}^{(k)} + \boldsymbol{f}$$

且该线性方程组的精确解为 x^* ,则

$$x^* = Bx^* + f$$





第k+1步迭代向量与真实解的差

$$x^{(k+1)} - x^* = Bx^{(k)} - Bx^* =$$

$$B(x^{(k)} - x^*) = \cdots = B^{k+1} (x^{(0)} - x^*)$$

从而

$$\boldsymbol{x}^{(k+1)} \to \boldsymbol{x}^* \qquad \Leftrightarrow \quad \boldsymbol{B}^{k+1} \left(\boldsymbol{x}^{(0)} - \boldsymbol{x}^* \right) \to 0$$

而 $x^{(0)} - x^*$ 是一个非零的常向量、因此只有

$$x^{(k+1)} \rightarrow x^* \Leftrightarrow B^{k+1} \rightarrow 0$$
 (零矩阵)



定理 3.1

$$\lim_{k\to\infty} \boldsymbol{x}^{(k)} = \boldsymbol{x}^*$$

的充分而且必要条件是 $\lim_{k\to\infty} \mathbf{B}^k = \mathbf{O}_{n\times n} \Leftrightarrow \rho(\mathbf{B}) < 1$ 。

定理 3.2 迭代法 $x^{(k+1)} = Bx^{(k)} + f$ 对任意 $x^{(0)}$ 和 f

均收敛的充要条件为: $\rho(B) < 1$ 。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

定理 3.3 (充分条件) 若 ||B|| < 1,则迭代法收敛,

且有
$$||x^{(k)}-x^*|| \le \frac{||B||}{1-||B||} ||x^{(k)}-x^{(k-1)}|| \le \frac{||B||^k}{1-||B||} \cdot ||x^{(1)}-x^{(0)}||$$

证明
$$x^{(k+1)} - x^{(k)} = Bx^{(k)} - Bx^{(k-1)} = B(x^{(k)} - x^{(k-1)})$$

与阶数 无关

$$x^{(k)} - x^* = x^{(k)} - x^{(k+1)} + x^{(k+1)} - x^*$$

$$= B(x^{(k-1)} - x^{(k)}) + B(x^{(k)} - x^*)$$

$$\| \boldsymbol{x}^{(k)} - \boldsymbol{x}^* \| \le \| \boldsymbol{B} \| \cdot \| \boldsymbol{x}^{(k)} - \boldsymbol{x}^{(k-1)} \| + \| \boldsymbol{B} \| \cdot \| \boldsymbol{x}^{(k)} - \boldsymbol{x}^* \|$$

$$(1-\|\mathbf{B}\|)\|\mathbf{x}^{(k)}-\mathbf{x}^*\| \le \|\mathbf{B}\|\cdot\|\mathbf{x}^{(k)}-\mathbf{x}^{(k-1)}\| \le \cdots \le \|\mathbf{B}\|^k\cdot\|\mathbf{x}^{(1)}-\mathbf{x}^{(0)}\|$$

$$\| \boldsymbol{x}^{(k)} - \boldsymbol{x}^* \| \le \frac{\| \boldsymbol{B} \|}{1 - \| \boldsymbol{B} \|} \cdot \| \boldsymbol{x}^{(k)} - \boldsymbol{x}^{(k-1)} \| \le \frac{\| \boldsymbol{B} \|^k}{1 - \| \boldsymbol{B} \|} \cdot \| \boldsymbol{x}^{(1)} - \boldsymbol{x}^{(0)} \|$$



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

例4 设线性方程组

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 - 2x_3 = 1 \\ x_1 + x_2 + x_3 = 1 \\ 2x_1 + 2x_2 + x_3 = 1 \end{cases}, \text{ probability } A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & -2 \\ 1 & 1 & 1 \\ 2 & 2 & 1 \end{pmatrix}$$

问使用Jacobi法和G-S法求解是否收敛.



(1) 求Jacobi迭代法的迭代矩阵

$$\boldsymbol{B}_{J} = \boldsymbol{D}^{-1}(\boldsymbol{L} + \boldsymbol{U}) = \begin{pmatrix} 0 & -2 & +2 \\ -1 & 0 & -1 \\ -2 & -2 & 0 \end{pmatrix}$$

例
$$\det(\lambda \mathbf{I} - \mathbf{B}_J) = \begin{vmatrix} \lambda & 2 & -2 \\ 1 & \lambda & 1 \\ 2 & 2 & \lambda \end{vmatrix} = \lambda^3 = 0$$

即 $\rho(\mathbf{B}) = 0 < 1$,故Jacobi迭代法收敛.



(2) 求G-S迭代法的迭代矩阵 B_C , 由

$$\det(\lambda \boldsymbol{I} - \boldsymbol{B}_{G}) = \det(\lambda \boldsymbol{I} - (\boldsymbol{D} - \boldsymbol{L})^{-1}\boldsymbol{U})$$

$$= \det((\boldsymbol{D} - \boldsymbol{L})^{-1}(\lambda(\boldsymbol{D} - \boldsymbol{L}) - \boldsymbol{U}))$$

$$= \det((\boldsymbol{D} - \boldsymbol{L})^{-1}) \cdot \det(\lambda(\boldsymbol{D} - \boldsymbol{L}) - \boldsymbol{U}) = 0$$

得

$$\det(\lambda(\mathbf{D} - \mathbf{L}) - \mathbf{U}) = \begin{vmatrix} \lambda & 2 & -2 \\ \lambda & \lambda & 1 \\ 2\lambda & 2\lambda & \lambda \end{vmatrix} = \lambda^3 - 4\lambda^2 + 4\lambda = \lambda(\lambda - 2)^2 = 0$$

进一步得 $\rho(\mathbf{B}_c) = 2 > 1$,故G-S迭代法发散.

注意:并不是对任何情况, G-S迭代比Jacobi迭代收敛速度快.

对于某些特殊的方程组,从方程

组本身就可判定其收敛性.不必求迭代

矩阵的特征值或范数.



定义3.1 如果矩阵 $A = (a_{ij})_{n \times n}$ 的元素满足不等式

$$|a_{ii}| \ge \sum_{j=1, j \ne i}^{n} |a_{ij}|$$
 $(i = 1, 2, \dots, n)$ (3-14)

则称矩阵A为对角占优阵;如果(3-14)中严格不等式成立,称矩阵A为严格对角占优阵.

可以证明严格对角占优阵 A为非奇异矩阵,即 $\det(A) \neq 0$





事实上,如果A奇异,则Ax=0有非零解 $C_1,C_2,...,C_n$

令
$$|c_i| = \max_{1 \le j \le n} \left\{ |c_j| \right\}$$

$$a_{i,1}c_1 + a_{i,2}c_2 + \dots + a_{i,n}c_n = 0$$

$$\Rightarrow a_{i,i}c_i = -\sum_{j \ne i} a_{i,j}c_j$$

$$\Rightarrow |a_{i,i}| \cdot |c_i| \le \sum_{j \ne i} |a_{i,j}| \cdot |c_j|$$

$$\Rightarrow |a_{i,i}| \le \sum_{j \ne i} |a_{i,j}| \cdot |c_j| / |c_i| \le \sum_{j \ne i} |a_{i,j}|$$

与A为严格对角占优矩阵矛盾!



大连疆三大学

$$\begin{pmatrix}
5 & -2 & 2 \\
-1 & 2 & -1 \\
-2 & -2 & 6
\end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix}
4 & -1 & 0 \\
-1 & 4 & -1 \\
0 & -1 & 4
\end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix}
4 & -1 & 0 \\
-1 & 4 & -1 \\
0 & -1 & 4
\end{pmatrix}$$

对角占优矩阵

严格对角占优矩阵

定理3.4 (充分性条件) 若线性方程组

$$Ax = b$$

中的A为严格对角占优阵,则Jacobi法和 Gauss-Seidel法均收敛。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

证(1)Jacobi迭代矩阵为

$$\boldsymbol{B}_{J} = \boldsymbol{D}^{-1}(\boldsymbol{L} + \boldsymbol{U}) = \begin{pmatrix} 0 & -\frac{a_{12}}{a_{11}} & \cdots & -\frac{a_{1n}}{a_{11}} \\ -\frac{a_{21}}{a_{22}} & 0 & \cdots & -\frac{a_{2n}}{a_{22}} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -\frac{a_{n1}}{a_{nn}} & -\frac{a_{n2}}{a_{nn}} & \cdots & 0 \end{pmatrix}$$

则 B_J 的每一行每个元素取绝对值的和为 $\frac{1}{|a_{ii}|}\sum_{i\neq i} |a_{ij}|$ $(i=1,2,\cdots,n)$

严格对角占优
$$\longrightarrow \frac{1}{|a_{ii}|} \sum_{j \neq i} |a_{ij}| < 1 \longrightarrow \|\mathbf{B}_J\|_{\infty} = \max_i \sum_{j \neq i} \left| \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \right| < 1 \longrightarrow 收敛$$





(2) G-S迭代矩阵为 $B_G = (D-L)^{-1}U$, 其特征值 λ 满足

$$\det(\lambda \boldsymbol{I} - (\boldsymbol{D} - \boldsymbol{L})^{-1}\boldsymbol{U}) = \det((\boldsymbol{D} - \boldsymbol{L})^{-1}(\lambda(\boldsymbol{D} - \boldsymbol{L}) - \boldsymbol{U}))$$
$$= \det(\boldsymbol{D} - \boldsymbol{L})^{-1} \cdot \det[\lambda(\boldsymbol{D} - \boldsymbol{L}) - \boldsymbol{U}] = 0$$

因为 $\det(\mathbf{D} - \mathbf{L})^{-1} \neq 0$,则有

$$\det(C) = \det(\lambda(D - L) - U) = 0$$
 (3-16)





假设
$$|\lambda| \ge 1$$

$$C = \lambda(D - L) - U = \begin{pmatrix} \lambda a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ \lambda a_{21} & \lambda a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ \lambda a_{n1} & \lambda a_{n2} & \cdots & \lambda a_{nn} \end{pmatrix}$$

由于A为严格对角占优阵,则应有 $(i=1,2,\cdots,n)$

$$|\lambda||a_{ii}| > |\lambda| \sum_{j \neq i} |a_{ij}| = \sum_{j \neq i} |\lambda||a_{ij}| \ge \sum_{j=1}^{i-1} |\lambda||a_{ij}| + \sum_{j=i+1}^{n} |a_{ij}|$$

即矩阵 C 为严格对角占优阵,故 $det(C) \neq O$,与(3-16)式矛盾

 B_G 的所有特征值的绝对值均小于1,即 $\rho(B_G)$ < 1 G-S迭代法收敛.

若A为对称正定矩阵:

- 1、若2D-A为正定矩阵,则Jacobi迭代法收敛
- 2、Gauss-Seidel迭代法收敛



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

迭代改善法

对良态或者不十分严重病态的线性方程组,与直接法结合对已得近似解进行精度改善.

1)用三角分解法(带列主元LU分解)求Ax=b

$$PA = LU$$
 $\Rightarrow PAx = LUx = Pb$

$$\Rightarrow \begin{cases} Ly = Pb \\ Ux = y \end{cases}$$

得到计算解 \tilde{x}



2)求x的修正向量 2

用双精度计算余向量 $r=b-A\tilde{x}=Ax-A\tilde{x}=Az$

$$PAz = LUz = Pr \implies \begin{cases} Ly = Pr \\ Uz = y \end{cases}$$

故 $x = \tilde{x} + z$ 即为近似解 \tilde{x} 的改进解.

3)反复对近似解进行改善,即反复2)的过程.



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

例3 见书P57-58

$$Ax = b$$
 直接法得初始近似解 $\rightarrow x^* \approx x^{(1)}$

余量
$$r^{(1)} = b - Ax^{(1)}$$
 利用余量求修正量 $\rightarrow Az^{(1)} = r^{(1)}$

$$\xrightarrow{\text{修正}} x^{(2)} = x^{(1)} + z^{(1)}$$

余量
$$\mathbf{r}^{(2)} = \mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}^{(2)}$$
 利用余量求修正量 $\mathbf{A}\mathbf{z}^{(2)} = \mathbf{r}^{(2)}$
$$\xrightarrow{\text{修正}} \mathbf{x}^{(3)} = \mathbf{x}^{(2)} + \mathbf{z}^{(2)}$$



3.2 非线性方程的迭代解法

求解非线性方程问题

设非线性方程

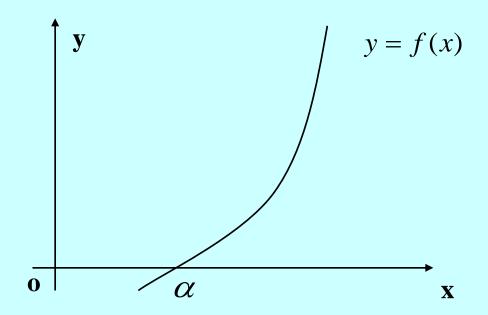
$$f(x) = 0$$

求数 α , 使 $f(\alpha) \equiv 0$, 则称 α 为方程的根, 或称函数 f(x) 的零点。





求 f(x) = 0 的根就是求 y = f(x) 与 X 轴的交点 α



如果 f(x) = 0在区间 [a,b] 上仅有一个根,则称 [a,b] 为方程的单根区间; 若方程在 [a,b] 上有多个根,则称 [a,b] 为方程的多根区间。

方程的单根区间和多根区间统称为方程的有根区间。 为了研究方便,我们主要研究方程在单根区间上的求解 方法。



简单迭代法

首先将方程 f(x) = 0 化为一个与它同解的方程

$$x = \varphi(x) \tag{3-18}$$

其中 $\varphi(x)$ 为 X 的连续函数。即如果数 α 使 $f(\alpha) \equiv 0$, 则也有 $\alpha \equiv \varphi(\alpha)$, 反之,若 $\alpha \equiv \varphi(\alpha)$,则也有 $f(\alpha) \equiv 0$

任取一个初始值 x_0 ,代入(3-18)的右端,得到 $x_1 = \varphi(x_0)$ 再将 x_1 代入(3-18)右端得 $x_2 = \varphi(x_1)$,继为之,得到一个数列, 其一般表示形式为

$$x_{k+1} = \varphi(x_k)$$
 $(k = 0, 1, 2, \dots)$ (3-19)

通常称(3-19)为求解非线性方程的简单迭代法,也称迭代法或迭代过程或迭代格式, $\varphi(x)$ 称为迭代函数, X_k 称第k步的迭代值或简称迭代值。

如果由迭代格式产生的数列收敛,即

$$\lim_{k\to\infty} x_k = \alpha$$

则称迭代法收敛,否则称迭代法发散。若迭代法收敛于 α ,则 α 就是方程(3-17)的根,即有 $f(\alpha) \equiv 0$ 。



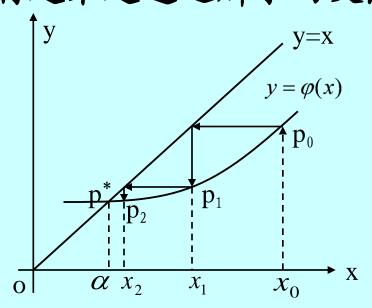
DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

几何直观:

在曲线 $y = \varphi(x)$ 上得到点列 P_1, P_2, \dots ,其横坐标分别为由公式

$$x_{k+1} = \varphi(x_k)$$
 $(k = 0, 1, 2, \cdots)$

所确定的迭代值 x_1, x_2, \dots , 若迭代法收敛 $\lim_{k\to\infty} x_k = \alpha$, 则点列 P_1, P_2, \dots 将越来越逼近所求的交点 $P(\alpha) = P^*$ 。





DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY



用迭代法求
$$f(x) = 2x^3 - x - 1 = 0$$
的根。

化方程为等价方程

$$x = \sqrt[3]{\frac{x+1}{2}} = \varphi(x)$$

取初始值 $x_0 = 0$,则迭代值为

$$x_1 = \sqrt[3]{\frac{1}{2}} \approx 0.79$$
 $x_2 = \sqrt[3]{\frac{1+0.79}{2}} \approx 0.964$

$$x_3 = \sqrt[3]{\frac{1+0.964}{2}} \approx 0.994$$

$$x_k \rightarrow 1$$

x=1就是方程 f(x)=0 的根。

化方程为等价方程

$$x = 2x^3 - 1 = \varphi(x)$$

取初始值 $x_0 = 0$,则迭代值为

$$x_1 = 2 \times 0 - 1 = -1$$

$$x_2 = 2(-1)^3 - 1 = -3$$

$$x_3 = 2(-3)^3 - 1 = -55$$

$$x_k \rightarrow -\infty$$

迭代法发散。



迭代法的收敛与发散,依赖于迭代函数的构造,迭 代函数构造的方法很多。

例如,
$$f(x) = 0 \Leftrightarrow x = x \pm f(x)$$

 $\Leftrightarrow x = x \pm k(x) f(x)$

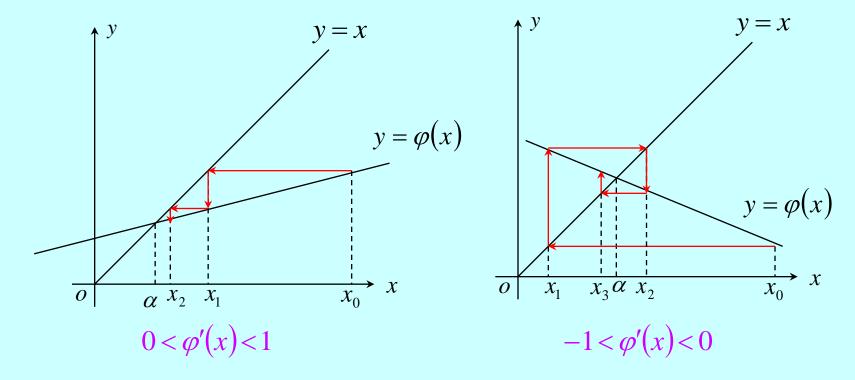
迭代函数

$$\varphi(x) = x \pm f(x)$$

$$\varphi(x) = x \pm k(x) f(x) \quad (k(x) \neq 0)$$

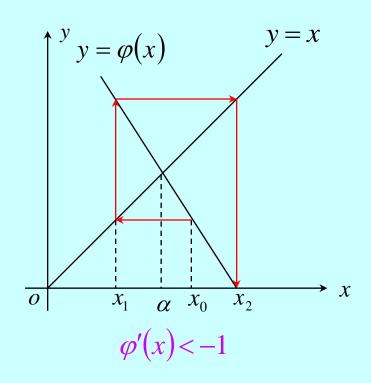
迭代函数须满足什么条件, 迭代法才能收敛?

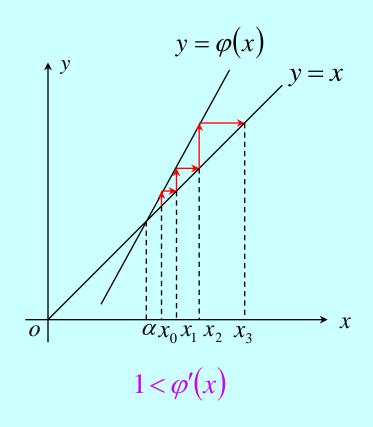




从而,迭代函数满足条件: $|\varphi'(x)| < 1$ 时,迭代法收敛。







从而,当 $\varphi'(x) < -1$ 或 $1 < \varphi'(x)$ 时,迭代法发散。





定理3.5 设迭代函数 $\varphi(x)$ 满足

- (1) 当 $x \in [a,b]$ 时, $a \le \varphi(x) \le b$
- (2) 存在正数 0 < L < 1,对任意 $x \in [a,b]$ 均有 $|\varphi'(x)| \le L$

则 $x = \varphi(x)$ 在 [a,b] 内存在唯一根 α ,且对任意初始值 $x_0 \in [a,b]$,迭代法

$$x_{k+1} = \varphi(x_k)$$
 $(k = 0,1,2,\cdots)$

收敛于 α ,且

1.
$$|x_k - \alpha| \le \frac{L}{1 - L} |x_k - x_{k-1}|$$
 (3-20)

2.
$$|x_k - \alpha| \le \frac{L^k}{1 - L} |x_1 - x_0|$$
 (3-21)



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

证 满足条件(1)、(2)时,易证方程 $x = \varphi(x)$

在 [a,b]内存在唯一根 α 。事实上,令 $f(x) = x - \varphi(x)$

由 $x \in [a,b]$ 时, $a \le \varphi(x) \le b$

$$f(a) = a - \varphi(a) \le 0 \qquad f(b) = b - \varphi(b) \ge 0$$

$$|\varphi'(x)| \le L < 1 \implies f'(x) = 1 - \varphi'(x) > 0$$

连续函数f(x)在[a,b]上单调,且在端点取值异号,故在 [a,b]上有唯一根.

$$0 = f(\alpha) = \alpha - \varphi(\alpha) \iff \alpha = \varphi(\alpha)$$





根据微分中值定理可得

$$x_{k+1} - \alpha = \varphi(x_k) - \varphi(\alpha) = \varphi'(\xi_1)(x_k - \alpha)$$
$$x_{k+1} - x_k = \varphi(x_k) - \varphi(x_{k-1}) = \varphi'(\xi_2)(x_k - x_{k-1})$$

其中 $\xi_1, \xi_2 \in [a,b]$ 由条件 (2) 得

$$\begin{cases} |x_{k+1} - \alpha| = |\varphi'(\xi_1)| |x_k - \alpha| \le L |x_k - \alpha| \\ |x_{k+1} - x_k| = |\varphi'(\xi_2)| |x_k - x_{k-1}| \le L |x_k - x_{k-1}| \end{cases}$$
(3-22)

又因为

$$|x_{k} - \alpha| \le |x_{k} - x_{k+1}| + |x_{k+1} - \alpha| \le L|x_{k} - x_{k-1}| + L|x_{k} - \alpha|$$





将上式移项整理后,得 $(1-L)|x_k-\alpha| \le L|x_k-x_{k-1}|$,从而

$$|x_k - \alpha| \leq \frac{L}{1 - L} |x_k - x_{k-1}|$$

即 (3-20) 成立。再反复使用 (3-22) 的第2式, 得

$$|x_k - x_{k-1}| \le L |x_{k-1} - x_{k-2}| \le \dots \le L^{k-1} |x_1 - x_0|$$

将上式代入 (3-20) 即得 (3-21) 成立。

又因为L<1,所以根据(3-21)得

$$\lim_{k\to\infty} |x_k - \alpha| = 0 \quad \text{of } \quad \lim_{k\to\infty} x_k = \alpha$$

故迭代法收敛。



迭代法收敛依据I:

当迭代函数满足定理3.5的条件(难以验证)

L较小

相邻两次计算值的偏差 $|x_k - x_{k-1}| \le \delta$ (事先给定的精度)

迭代过程就可以终止, x_k 就可作为 α 的近似值。

L的大小可作出估计时,估计所需要的迭代次数

$$|x_k - \alpha| \le \frac{L^k}{1 - L} |x_1 - x_0| < \delta \implies k \ge \log_L \frac{\delta(1 - L)}{|x_1 - x_0|}$$



迭代法收敛依据II:

使用迭代法时往往在根 α 的附近进行。

假定 $\varphi'(x)$ 在 α 的 附近连续且满足:

$$|\varphi'(\alpha)| < 1$$

则一定存在 α 的某个邻域 $S:|x-\alpha| \leq \delta$, $\varphi(x)$ 在S上满足定理3.5的条件。故在S中任取初始值 x_0 ,迭代格式

$$x_k = \varphi(x_{k-1})$$

收敛于方程的根 α , 即 $f(\alpha) \equiv 0$, 称此收敛为局部收敛.



DUT 大连疆三大爱

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY



例2 求方程 $x = e^{-x}$ 在 x = 0.5 附近的一个根,要求

精度 $\delta = 10^{-3}$ 。 $(f(x) = xe^x - 1 = 0)$

解 由于 $\varphi'(x) = (e^{-x})' = -e^{-x}$, 故当 $x \in [0.5, 0.6]$ 时,

$$|\varphi'(x)| = |-e^{-x}| = e^{-x} \le 0.61 < 1$$

因此, 迭代格式 $x_{k+1} = e^{-x_k}$, 对于初始值 $x_0 = 0.5$ 是收敛的。

迭代停止条件

$$|x_k - x_{k-1}| \approx \frac{1 - L}{L} \delta = \frac{1 - 0.61}{0.61} \times 10^{-3} = 0.64 \times 10^{-3}$$



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

迭代的数值结果表

k	X_k	e^{-x_k}	$ x_{k+1}-x_k $
0	0.5	0.606531	0.106531
1	0.606531	0.545239	0.061292
2	0.545239	0.579703	0.034464
3	0.579703	0.560065	0.019638
4	0.560065	0.571172	0.011107
5	0.571172	0.564863	0.006309
6	0.564863	0.568439	0.003576
7	0.568439	0.566409	0.002030
8	0.566409	0.567560	0.001151
9	0.567560	0.566907	0.000653
10	0.566907	0.567277	0.000370



DUT 3



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

定理3.5误差估计式

$$\left| x_k - \alpha \right| \le \frac{L^k}{1 - L} \left| x_1 - x_0 \right|$$

L或 $|\varphi'(x)|$ 在 [a,b] 上的值越小,迭代的收敛速度就越快。 L < 1 且接近于1时,迭代法虽然收敛,但收敛速度很慢。

为了使收敛速度有定量的判断,特介绍收敛速度的阶的概念,作为判断迭代法收敛速度的重要标准。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

设迭代格式 $x_{k+1}=\varphi(x_k)$, 当 $k\to\infty$ 时, $x_{k+1}\to\alpha$ 并记 $e_k=x_k-\alpha$ 。

定义3.2

若存在实数 $p \ge 1$ 和 c > 0 满足

$$\lim_{k \to \infty} \frac{|e_{k+1}|}{|e_k|^p} = c \tag{3-23}$$

则称迭代法是p 阶收敛。当p=1 时,称线性收敛,当p>1 时称超线性收敛,当p=2 时称平方收敛。

P越大迭代法的收敛速度也越快。但是在实际使用中P很难直接确定,常常采用一些其他的方法来确定收敛的阶。使用Taylor展开式是一种常用的方法。





如果 $\varphi(x)$ 在根 α 处充分光滑(各阶导数存在),则可对 $\varphi(x)$ 在 α 处进行 Taylor 展开,得

$$x_{k+1} = \varphi(x_k) = \varphi(\alpha) + \varphi'(\alpha)(x_k - \alpha) + \frac{\varphi''(\alpha)}{2!}(x_k - \alpha)^2 + \dots + \frac{\varphi^{(p-1)}(\alpha)}{(p-1)!}(x_k - \alpha)^{p-1} + \frac{\varphi^{(p)}(\xi_k)}{p!}(x_k - \alpha)^p$$

如果 $\varphi'(\alpha) = \varphi''(\alpha) = \dots = \varphi^{(p-1)}(\alpha) = 0$, 但是 $\varphi^{(p)}(\alpha) \neq 0$, 则 $x_{k+1} - \varphi(\alpha) = x_{k+1} - \alpha =$

$$\Pr \qquad \lim_{k \to \infty} \frac{|x_{k+1} - \alpha|}{|x_k - \alpha|^p} = \lim_{k \to \infty} \frac{|\phi^{(p)}(\xi_k)|}{p!} = \frac{|\phi^{(p)}(\alpha)|}{p!}$$

上式说明迭代法具有 P 阶收敛

大连疆三大学

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

定理3.6 如果 $x = \varphi(x)$ 中的迭代函数 $\varphi(x)$ 在根 α

附近满足:

(1) $\varphi(x)$ 存在 P 阶导数且连续;

(2)
$$\varphi'(\alpha) = \varphi''(\alpha) = \cdots = \varphi^{(p-1)}(\alpha) = 0, \varphi^{(p)}(\alpha) \neq 0$$
,则迭代法

 $X_{k+1} = \varphi(X_k)$ 是 P 阶收敛。





例 取迭代函数 $\varphi(x) = x + \alpha(x^2 - 5)$

要使如下迭代法收敛到 $x^* = \sqrt{5}$, 则 α 应取何值?

且其收敛阶是多少? $x_{k+1} = \varphi(x_k)$

解: $|\varphi'(x)| = |1 + 2\alpha x|$ \Rightarrow $|\varphi'(\sqrt{5})| = |1 + 2\alpha \sqrt{5}| < 1$

 $-1 < 1 + 2\alpha \sqrt{5} < 1 \implies -\frac{1}{\sqrt{5}} < \alpha < 0$

当 $\alpha = -\frac{1}{2\sqrt{5}}$ 时, $\varphi'(\sqrt{5}) = 0$ 其收敛阶 p = 2

当 $\alpha \neq -\frac{1}{2\sqrt{5}}$ 时, $0 \neq \left| \varphi'\left(\sqrt{5}\right) \right| < 1$ 其收敛阶 p=1







设 f(x)=0 且 $f(\alpha)=0, f'(\alpha)\neq 0$ 证明由

$$x = x - \frac{f(x)}{f'(x)} = \varphi(x)$$
 (3-24)

建立的迭代格式至少是平方收敛。



根据定理3.6, 只需证明 $\varphi'(\alpha) = 0$ 。因为

$$\varphi'(\alpha) = \left[x - \frac{f(x)}{f'(x)} \right]_{x=\alpha}' = \left[1 - \frac{(f'(x))^2 - f(x)f''(x)}{(f'(x))^2} \right]_{x=\alpha} = \left[\frac{f(x)f''(x)}{(f'(x))^2} \right]_{x=\alpha} = 0$$

故该迭代法至少是平方收敛。

由(3-24)式建立的迭代法就是有名的Newton法。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

构造收敛迭代法

非线性方程

$$f(x) = 0$$

迭代函数

$$x = \varphi(x) = x - k(x)f(x) \quad (k(x) \neq 0)$$

 $|\varphi'(x)|$ 在根 α 附近越小, 其局部收敛速度越快,

$$\varphi'(\alpha) = 1 - k''(\alpha)f(\alpha) - k(\alpha)f'(\alpha) = 1 - k(\alpha)f'(\alpha) = 0$$

若 $f'(\alpha) \neq 0$ (即不是的重根),则 $k(\alpha) = \frac{1}{f'(\alpha)}$

取
$$k(x) = \frac{1}{f'(x)}$$
 得

$$x = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$$



大连疆三大管

定理3.7 设方程 f(x)=0 的根为 α , 且 $f'(\alpha)\neq 0$

则迭代法

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}$$
 $(k = 0,1,2,\dots)$ (3-26)

至少是平方收敛、并称(3-26)为Newton迭代法。



DUT 大连疆三大登

DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

为了避免求导数,利用导数的近似式替代 f'(x)

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

将它代入 (3-26) 得

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{\left[\frac{f(x_k) - f(x_{k-1})}{x_k - x_{k-1}}\right]} = x_k - \frac{f(x_k)}{f(x_k) - f(x_{k-1})}(x_k - x_{k-1})$$

则

$$x_{k+1} =$$

收敛阶为 $p = \frac{1+\sqrt{5}}{2} \approx 1.618$ 超线性收敛,低于Newton法

Newton法与弦截法的几何意义如下:

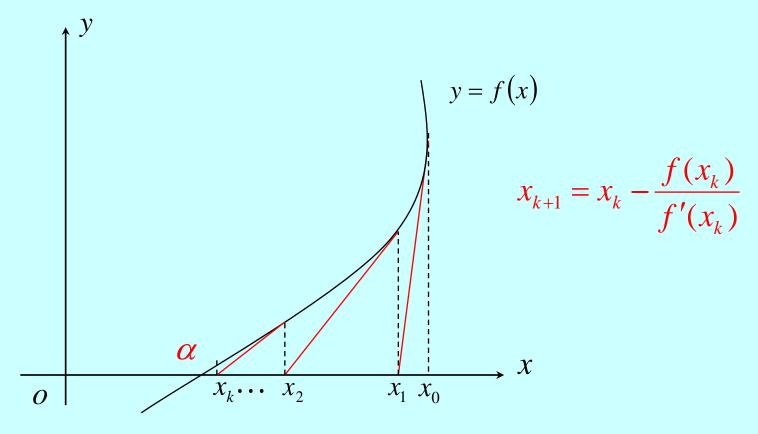
使用Newton迭代格式,由 x_k 得到 x_{k+1} ,在几何上就是过曲线上的B点作切线 p_1 , p_1 与 x 轴的交点即为 x_{k+1} 。故Newton法也称切线法。

弦截法在几何上是一种以直代曲的近似方法。即用弦Q来替代曲线AB。用 Q_i 在X轴上截取的值,即 Q_i 与X轴的交点 X_{k+i} 作为 α 的近似值,故称弦截法。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

Newton 迭代法的几何意义

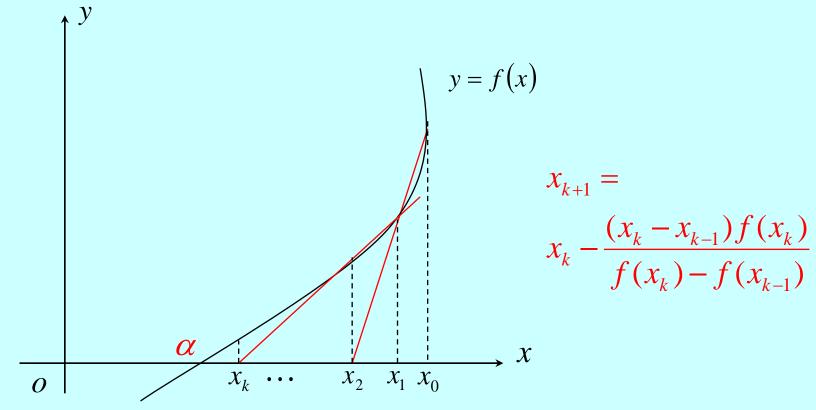


使用Newton迭代格式,就是过曲线上的点 x_k 作切线与x轴的交点即为 x_{k+1} ,故Newton法也称切线法。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

快速弦截法 (割线法) 的几何意义

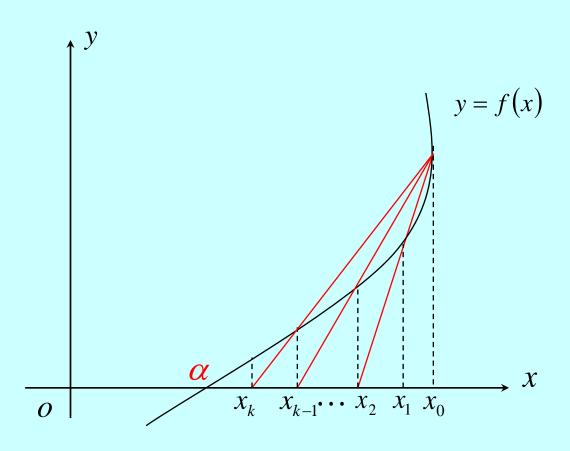


在几何上是一种以直代曲的近似方法。即用弦来替代曲线用在轴上截取的值,即弦与X轴的交点 X_k 作为 α 的近似值,故称弦截法。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

单步弦截法的几何意义

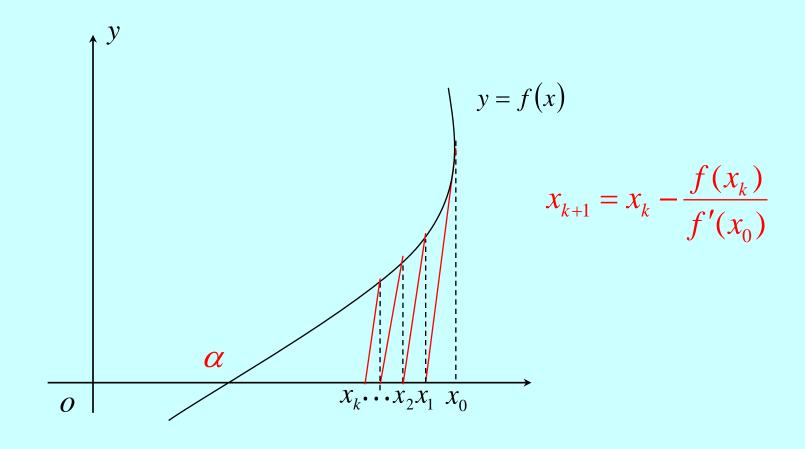


$$x_{k+1} = x_k - \frac{(x_k - x_0) f(x_k)}{f(x_k) - f(x_0)}$$



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

平行线法的几何意义



从Newton和弦截法的迭代格式中可以看到,

弦截法不需要求导数值,需要有两个初始值,收敛速度慢

Newton需要求导数值,只需要一个初始值,收敛速度快

初始点需要在真实解附近选择

3.2.3 多根区间上的逐次逼近法

方程 f(x) = 0在多根区间 [a,b] 上,根的情况主要有两种:

- 1、均为单根。
 - > 寻找单根区间
 - > 对每个单根区间求根
- 2、有重根。
 - > 寻找单根区间
 - > 对每个单根区间快速求根



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

- 一、 [a,b] 是 f(x)=0 仅有单根的多根区间
- 1) 求单根区间 设 f(x)=0 在 [a,b] 上有 m 个根。
- 1、将 [a,b] 分成n 个小区间 $[b_0,b_1],[b_1,b_2],\cdots,[b_{n-1},b_n]$
- 2、计算 $f(b_i)(i=1,2,\dots,n)$ 的值

若 $f(b_i) \cdot f(b_{i+1}) < 0$, f(x) = 0 在 $[b_i, b_{i+1}]$ 上至少有一个根。

若有根区间的个数为m,则所得到的有根区间就都是单根区间若有根区间的个数小于m,再将小区间对分,计算在对分点处函数值再搜索有根区间,直到有根区间的个数是m为止。





2) 在单根区间 [c,d]上求根

二分法基本思想:

将区间
$$[c,d]$$
 对分,对分点为 $x_0 = \frac{1}{2}(c+d)$,计算 $f(x_0)$

若
$$f(x_0)$$
与 $f(c)$ 同号,令 $x_0 = c_1, d = d_1$

若
$$f(x_0)$$
与 $f(c)$ 异号,令 $c=c_1,x_0=d_1$

新的有根区间 $[c_1,d_1]$ 为其长度为原来区间的一半

继续下去,有根区间为 $[c_n,d_n]$, 其长度为 $d_n-c_n=\frac{1}{2^n}(d-c)$

 $d_n - c_n$ 达到根的精度要求,

$$x_n = \frac{1}{2}(d_n + c_n)$$
 就可作为根 α 的近似值。



DUT



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

$$c \qquad c_{\overline{1}} \stackrel{c+d}{=} \stackrel{d}{\underline{t}} \qquad d\underline{t} = d$$

$$f(c) \cdot f(t) > 0 \qquad f(d) \cdot f(t) < 0$$

$$[c, d] \supset [c_1, d_1] \supset \cdots \supset [c_n, d_n]$$

$$|x - \alpha| < \frac{d - c}{2^n}$$

二分法作用:

1、用于求方程的近似根。有根区间趋于零的速度较慢

UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

- 2、可用于求迭代法的初始值:从某个区间 $[c_i,d_i]$ 开始使用其他迭代法求解,将 c_i 或 d_i 作为迭代法的初始值。
- 3、是一种好的并行算法。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY



求 $f(x) = x^3 - 11.1x^2 + 38.79x - 41.769 = 0$ 在[0,8]中的三个根。



1、将有根区间[0,8]三等分, 得 [0,2.7] [2.7,5.4] [5.4,8]

2、搜索单根区间:

[0,2.7]
$$f(0) \cdot f(2.7) = (-41.768) \cdot (1.728) < 0$$

[2.7,5.4]
$$f(2.7) \cdot f(5.4) = (1.728) \cdot (1.485) > 0$$

[5.4,8]
$$f(5.4) \cdot f(8) = (1.485) \cdot (70.151) > 0$$

[2.7,4]
$$f(2.7) \cdot f(4) = (1.7) \cdot (-0.209) < 0$$

[4,5.4]
$$f(4) \cdot f(5.4) = (-0.2) \cdot (1.4) < 0$$

3、用单根算法, 求 [0, 2.7], [2.7, 4], [4, 5.4]上的根。





二、
$$f(x) = 0$$
 在 $[a,b]$ 上有重根

设 α 是 f(x) = 0的 m 重根, 其中 $m \ge 2$ 整数, 则有

$$f(x) = (x - \alpha)^m g(x)$$
 $\exists g(\alpha) \neq 0$

此时 $f(\alpha) = f'(\alpha) = f''(\alpha) = \cdots = f^{(m-1)}(\alpha) = 0, f^{(m)}(\alpha) \neq 0$

由
$$f(x) = (x - \alpha)^m g(x)$$
 且 $g(\alpha) \neq 0$

$$\varphi(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)} = x - \frac{(x - \alpha)^m g(x)}{m(x - \alpha)^{m-1} g(x) + (x - \alpha)^m g'(x)}$$

从而得到在这种条件下的Newton法线性收敛



为了提高收敛的阶, 可取

$$\varphi(x) = x - m \frac{f(x)}{f'(x)}$$

从而

$$\varphi'(\alpha)=1-\frac{m}{m}=0,$$

故新迭代法至少是平方收敛的。



DALIAN UNIVERSITY OF TECHNOLOGY



求方程 $f(x) = x^4 - 4x^2 + 4 = 0$ 二重根 $\sqrt{2}$ 的计算值。

解

(1) 使用Newton法

$$x_{k+1} = \varphi(x_k) = x_k - \frac{x_k^4 - 4x_k^2 + 4}{4x_k^3 - 8x_k} = x_k - \frac{x_k^2 - 2}{4x_k}$$

(2) 使用
$$x_{k+1} = x_k - 2\frac{x_k^2 - 2}{4x_k} = x_k - \frac{x_k^2 - 2}{2x_k}$$

上述两种方法都取初始值 $x_0 = 1.5$,计算结果见下表。

1	1.453333	1.416667
2	1.436607	1.414216
3	1.425498	1.414214

方法(2)的收敛速度较方法(1)快。