

大学数学习题精解系列

计算方法典型例题分析

(第二版)

孙志忠 编著

科学出版社

北京

内 容 简 介

本书是为理工科院校各专业的学生在学习“计算方法”课程或“数值分析”课程时,更好地理解课程内容、掌握解题思路和方法,提高综合分析能力而编写的辅导教材.包括误差分析、方程求根、线性代数方程组的解法、函数插值、曲线拟合与函数逼近、数值积分与数值微分、常微分方程初值问题的数值解法、矩阵特征值与特征向量的计算共8章.每章先给出内容提要,然后按教学内容的顺序精编若干典型例题,并作分析解答,部分题目给出了多种解法.书末附3份模拟试卷及其参考答案与评分标准.

图书在版编目(CIP)数据

计算方法典型例题分析/孙志忠编著. —2版. —北京:科学出版社,2005
(大学数学习题精解系列)

ISBN 7-03-015640-4

I. 计… II. 孙… III. 计算方法—高等学校—解题 IV. O241-44

中国版本图书馆 CIP 数据核字(2005)第 056650 号

责任编辑:赵 靖 祖翠娥/责任校对:张怡君

责任印制:安春生/封面设计:陈 敬

科学出版社发行 各地新华书店经销

*

2001年3月第一版 开本:B5(720×1000)

2005年8月第二版 印张:17 1/4

2005年8月第五次印刷 字数:323 000

印数:17 001—20 000

定价: 25.00 元

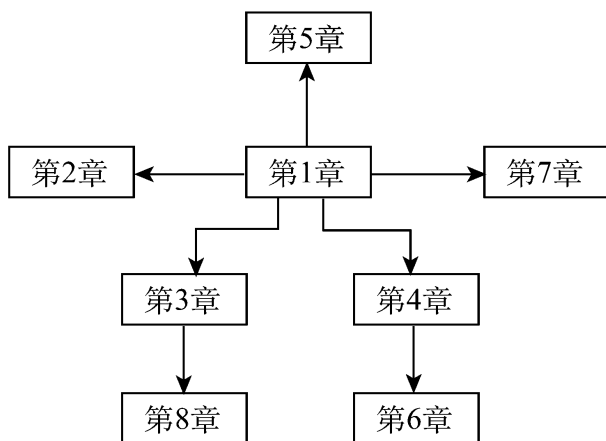
(如有印装质量问题,我社负责调换〈环伟〉)

第二版前言

在“计算方法”或“数值分析”课程的学习过程中,解题是一项非常重要的活动.灵活运用所学知识去分析问题和解决问题是一种能力的训练.为了帮助学生学好计算方法,开拓思路,提高解题技巧,掌握解题方法,我们参照了教育部高等教育司关于高等学校工科本科生“数值计算方法”课程基本要求,并阅读了近几年来国内出版的多本计算方法和数值分析教材,精编了 182 道典型例题,并作了解答,也希望读者用其他方法给出解答.

全书共 8 章.每章先给出内容提要,然后按教学内容的顺序精编典型例题.对每一道例题注重分析和讨论,以便读者更好地理解、掌握解题思路和方法,提高综合分析能力.较难的题目以“*”标注.书末附 3 份模拟试卷及其参考答案.

读者可按如下路径阅读.



本书自 2001 年出版以来,承蒙广大读者的喜爱,已经发行 17000 册.这次趁修订再版的机会,考虑到部分学生的需求,在第 5 章中增添了最佳平方逼近和最佳一致逼近的有关内容.

书中有疏漏及不妥之处,恳请读者指正. Email: zzsun@seu.edu.cn.

编者诚挚地感谢科学出版社的同志们为本书的出版付出的辛勤劳动.

作 者

2005 年 1 月

第一版前言

在“计算方法”或“数值分析”课程的学习过程中,解题是一项非常重要的活动.灵活运用所学知识去分析问题和解决问题是一种能力的训练.为了帮助学生学好计算方法,开拓思路,提高解题技巧,掌握解题方法,我们参照了教育部高等教育司关于高等学校工科本科生“数值计算方法”课程基本要求及近几年来国内出版的多本计算方法的教材,精选了 177 道典型题目作了解答,也希望读者用另外的方法给出解答.

为了便于读者阅读,我们按教学内容的顺序进行编排.对每一道题目注重分析和讨论,以便读者更好地理解、掌握解题思路和方法,提高综合分析能力.较难的题目以“*”标注.书末附 3 份模拟试卷及其参考答案.

书中有疏漏及不妥之处,恳请读者指正.

编者诚挚地感谢科学出版社的同志们为本书的出版付出的辛勤劳动.

作者

目 录

第 1 章 误差分析	1
1.1 内容提要	1
1.2 典型例题分析	3
1.2.1 绝对误差 相对误差 有效数字	3
1.2.2 数据误差的影响	6
1.2.3 设计算法时应注意的几个问题	9
第 2 章 方程求根	15
2.1 内容提要	15
2.2 典型例题分析	19
2.2.1 方程的根与重根	19
2.2.2 二分法	21
2.2.3 迭代法	22
2.2.4 牛顿法	30
2.2.5 割线法	47
第 3 章 线性代数方程组的解法	50
3.1 内容提要	50
3.2 典型例题分析	53
3.2.1 消去法	53
3.2.2 矩阵的三角分解解法	66
3.2.3 向量范数和矩阵范数	74
3.2.4 迭代法	79
第 4 章 函数插值	91
4.1 内容提要	91
4.2 典型例题分析	93
4.2.1 拉格朗日插值多项式	93
4.2.2 差商、差分及牛顿插值多项式	117
4.2.3 分段插值	127
4.2.4 三次样条插值	129
第 5 章 曲线拟合与函数逼近	135
5.1 内容提要	135
5.2 典型例题分析	139

5.2.1	最小二乘原理	139
5.2.2	超定方程组的最小二乘解	149
5.2.3	最佳平方逼近	151
5.2.4	最佳一致逼近	156
第 6 章	数值积分与数值微分	165
6.1	内容提要	165
6.2	典型例题分析	169
6.2.1	插值型求积公式与代数精度	169
6.2.2	复化求积公式	175
6.2.3	龙贝格积分法	181
6.2.4	重积分的计算	183
6.2.5	数值微分	185
第 7 章	常微分方程初值问题的数值解法	195
7.1	内容提要	195
7.2	典型例题分析	198
7.2.1	欧拉方法	198
7.2.2	龙格-库塔方法	208
7.2.3	线性多步法	214
7.2.4	一阶方程组与高阶方程	223
第 8 章	矩阵特征值与特征向量的计算	225
8.1	内容提要	225
8.2	典型例题分析	228
8.2.1	幂法和反幂法	228
8.2.2	雅可比方法	235
8.2.3	QR 方法	237
附录	244
模拟试卷 A	244
模拟试卷 B	245
模拟试卷 C	246
模拟试卷 A 参考答案及评分标准	247
模拟试卷 B 参考答案及评分标准	252
模拟试卷 C 参考答案及评分标准	257

第 1 章 误差分析

1.1 内容提要

本章要求掌握绝对误差、相对误差、有效数字、数据误差的影响及设计算法时应注意的几个问题.

绝对误差与绝对误差限

设 x^* 为准确值, x 是 x^* 的一个近似值, 称 $e = x^* - x$ 为近似值 x 的绝对误差, 简称误差. 如果有数 ϵ 使得 $|e| \leq \epsilon$, 则称 ϵ 为近似值 x 的绝对误差限, 简称误差限.

相对误差和相对误差限

设 x^* 是准确值, x 是 x^* 的一个近似值, 称 $(x^* - x)/x^*$ 为近似值 x 的相对误差, 记作 e_r .

在实际计算中, x^* 是未知的, 常以 $\bar{e}_r = (x^* - x)/x$ 作为相对误差. 事实上

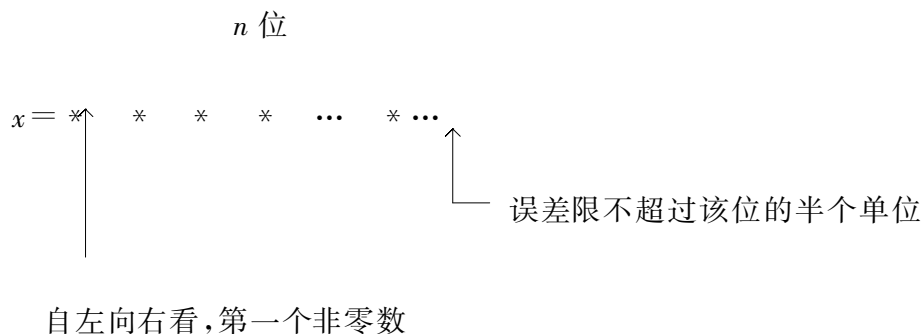
$$\bar{e}_r - e_r = \frac{e_r^2}{1 - e_r}, \quad \bar{e}_r + e_r = \frac{e_r^2}{1 + e_r}.$$

当 e_r 很小时, $\bar{e}_r - e_r$ 是 e_r 的二阶小量; 当 \bar{e}_r 很小时, $\bar{e}_r + e_r$ 是 \bar{e}_r 的二阶小量. 所以 e_r 和 \bar{e}_r 中只要有一个很小, 则另一个也很小, 且它们是同量级的小量.

如果有常数 ϵ_r 使得 $|e_r| \leq \epsilon_r$ (或 $|\bar{e}_r| \leq \epsilon_r$), 则称 ϵ_r 为近似值 x 的相对误差限.

有效数字

如果近似值 x 的误差限是其某一位上的半个单位, 且该位直到 x 的第一位非零数字一共有 n 位, 则称近似值 x 具有 n 位有效数字.



数据误差的影响

给定函数 $y = f(x_1, x_2)$. 设 x_1, x_2 分别为 x_1^*, x_2^* 的近似值, 则

$$\begin{aligned} e(y) &= f(x_1^*, x_2^*) - f(x_1, x_2) \\ &\approx \frac{\partial f(x_1, x_2)}{\partial x_1} (x_1^* - x_1) + \frac{\partial f(x_1, x_2)}{\partial x_2} (x_2^* - x_2) \\ &= \frac{\partial f(x_1, x_2)}{\partial x_1} e(x_1) + \frac{\partial f(x_1, x_2)}{\partial x_2} e(x_2), \\ e_r(y) &= \frac{e(y)}{y} \approx \frac{\partial f(x_1, x_2)}{\partial x_1} \frac{x_1}{y} e_r(x_1) + \frac{\partial f(x_1, x_2)}{\partial x_2} \frac{x_2}{y} e_r(x_2). \end{aligned}$$

由以上两式可得

$$\begin{aligned} e(x_1 + x_2) &\approx e(x_1) + e(x_2), & e_r(x_1 + x_2) &\approx \frac{x_1}{x_1 + x_2} e_r(x_1) + \frac{x_2}{x_1 + x_2} e_r(x_2), \\ e(x_1 - x_2) &\approx e(x_1) - e(x_2), & e_r(x_1 - x_2) &\approx \frac{x_1}{x_1 - x_2} e_r(x_1) - \frac{x_2}{x_1 - x_2} e_r(x_2), \\ e(x_1 x_2) &\approx x_2 e(x_1) + x_1 e(x_2), & e_r(x_1 x_2) &\approx e_r(x_1) + e_r(x_2), \\ e\left(\frac{x_1}{x_2}\right) &\approx \frac{e(x_1)}{x_2} - \frac{x_1}{x_2^2} e(x_2), & e_r\left(\frac{x_1}{x_2}\right) &\approx e_r(x_1) - e_r(x_2), \quad x_2 \neq 0. \end{aligned}$$

设计算法时要注意的几个问题

(1) 应用数值稳定的递推公式.

设 $x_1, x_2, \dots, x_n, \dots$ 是由递推公式

$$\begin{cases} x_n = F(x_{n-1}), & n=1, 2, \dots, \\ x_0 \text{ 给定} \end{cases} \quad (1.1)$$

得到的. 若 x_0 有误差 e_0 , 则实际上只能得到

$$\begin{cases} \tilde{x}_n = F(\tilde{x}_{n-1}), & n=1, 2, \dots, \\ \tilde{x}_0 = x_0 - e_0, \end{cases}$$

记 $e_n = x_n - \tilde{x}_n, n=1, 2, \dots$. 如果存在不依赖于 n 的常数 C 使得

$$|e_n| \leq C |e_0|, \quad n=1, 2, \dots,$$

则称递推公式(1.1)是数值稳定的. 否则称其为数值不稳定的.

(2) 注意简化运算步骤, 减少运算次数.

(3) 要避免相近数相减.

(4) 多个数相加, 应先将绝对值较小的数相加之后, 再依次与绝对值较大的数相加.

1.2 典型例题分析

1.2.1 绝对误差 相对误差 有效数字

例 1.1 问 $3.142, 3.141, \frac{22}{7}$ 分别作为 π 的近似值各具有几位有效数字?

解 $\pi = 3.14159265\dots$. 记 $x_1 = 3.142, x_2 = 3.141, x_3 = \frac{22}{7}$.

由 $\pi - x_1 = 3.14159\dots - 3.142 = -(3.142 - 3.14159\dots) = -0.00040\dots$ 知

$$\frac{1}{2} \times 10^{-4} < |\pi - x_1| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-3},$$

因而 x_1 具有 4 位有效数字.

由 $\pi - x_2 = 3.14159\dots - 3.141 = 0.00059\dots$ 知

$$\frac{1}{2} \times 10^{-3} < |\pi - x_2| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-2},$$

因而 x_2 具有 3 位有效数字.

由 $\pi - \frac{22}{7} = 3.14159\dots - 3.14285\dots = -0.00126\dots$ 知

$$\frac{1}{2} \times 10^{-3} < \left| \pi - \frac{22}{7} \right| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-2},$$

因而 x_3 具有 3 位有效数字.

例 1.2 (1) 经过四舍五入得出 $x_1 = 6.1025, x_2 = 80.115$, 试问它们分别具有几位有效数字? (2) 求 $x_1 + x_2, x_1 - x_2, x_1 x_2, \frac{x_1}{x_2}$ 的绝对误差限.

解 (1) 记 x_1 和 x_2 的精确值分别为 x_1^* 和 x_2^* , 则有

$$\left| x_1^* - x_1 \right| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-4}, \quad \left| x_2^* - x_2 \right| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-3}.$$

所以 x_1 和 x_2 分别具有 5 位有效数字.

(2) 由于 $\left| e(x_1) \right| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-4}, \left| e(x_2) \right| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-3}$, 所以

$$\left| e(x_1 + x_2) \right| \approx \left| e(x_1) + e(x_2) \right| \leq \left| e(x_1) \right| + \left| e(x_2) \right|$$

$$\leq \frac{1}{2} \times 10^{-4} + \frac{1}{2} \times 10^{-3} = 0.00055,$$

$$|e(x_1 - x_2)| \approx |e(x_1) - e(x_2)| \leq |e(x_1)| + |e(x_2)|$$

$$\leq \frac{1}{2} \times 10^{-4} + \frac{1}{2} \times 10^{-3} = 0.00055,$$

$$|e(x_1 x_2)| \approx |x_2 e(x_1) + x_1 e(x_2)| \leq x_2 |e(x_1)| + x_1 |e(x_2)|$$

$$\leq 80.115 \times \frac{1}{2} \times 10^{-4} + 6.1025 \times \frac{1}{2} \times 10^{-3} = 0.007057,$$

$$\left| e\left(\frac{x_1}{x_2}\right) \right| \approx \left| \frac{1}{x_2} e(x_1) - \frac{x_1}{x_2^2} e(x_2) \right| \leq \frac{1}{x_2} |e(x_1)| + \frac{x_1}{x_2^2} |e(x_2)|$$

$$\leq \frac{1}{80.115} \times \frac{1}{2} \times 10^{-4} + \frac{6.1025}{80.115^2} \times \frac{1}{2} \times 10^{-3}$$

$$= 0.10995 \times 10^{-5}.$$

例 1.3 设 $x_1 = 1.21$, $x_2 = 3.65$, $x_3 = 9.81$ 都精确到二位小数, 试估计由这些数据计算 $x_1 x_2 + x_3$ 的相对误差.

解 记 $x_1 = 1.21$, $x_2 = 3.65$, $x_3 = 9.81$, $u = x_1 x_2$, $v = u + x_3$, 则

$$|e(x_1)| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-2}, \quad |e_r(x_1)| = \left| \frac{e(x_1)}{x_1} \right| \leq \frac{\frac{1}{2} \times 10^{-2}}{1.21},$$

$$|e(x_2)| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-2}, \quad |e_r(x_2)| = \left| \frac{e(x_2)}{x_2} \right| \leq \frac{\frac{1}{2} \times 10^{-2}}{3.65},$$

$$|e(x_3)| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-3}, \quad |e_r(x_3)| = \left| \frac{e(x_3)}{x_3} \right| \leq \frac{\frac{1}{2} \times 10^{-3}}{9.81}.$$

因为

$$e_r(u) = e_r(x_1 x_2) \approx e_r(x_1) + e_r(x_2),$$

$$e_r(v) = e_r(u + x_3) \approx \frac{u}{u + x_3} e_r(u) + \frac{x_3}{u + x_3} e_r(x_3)$$

$$\approx \frac{x_1 x_2}{x_1 x_2 + x_3} [e_r(x_1) + e_r(x_2)] + \frac{x_3}{x_1 x_2 + x_3} e_r(x_3),$$

所以

$$\begin{aligned}
|e_r(v)| &\approx \left| \frac{x_1 x_2}{x_1 x_2 + x_3} (e_r(x_1) + e_r(x_2)) + \frac{x_3}{x_1 x_2 + x_3} e_r(x_3) \right| \\
&\leq \frac{x_1 x_2}{x_1 x_2 + x_3} \left(|e_r(x_1)| + |e_r(x_2)| \right) + \frac{x_3}{x_1 x_2 + x_3} |e_r(x_3)| \\
&\leq \frac{1.21 \times 3.65}{1.21 \times 3.65 + 9.81} \times \left(\frac{1}{2} \times 10^{-2} + \frac{1}{2} \times 10^{-2} \right) \\
&\quad + \frac{9.81}{1.21 \times 3.65 + 9.81} \times \frac{1}{2} \times 10^{-2} \\
&= 0.00206.
\end{aligned}$$

例 1.4 采用迭代法计算 $\sqrt{7}$, 取

$$\begin{cases} x_0 = 2, \\ x_{k+1} = \frac{1}{2} \left[x_k + \frac{7}{x_k} \right], \quad k=0, 1, 2, \dots \end{cases}$$

若 x_k 是 $\sqrt{7}$ 的具有 n 位有效数字的近似值, 求证 x_{k+1} 是 $\sqrt{7}$ 的具有 $2n$ 位有效数字的近似值.

解 首先我们证明 $\lim_{k \rightarrow \infty} x_k = \sqrt{7}$. 由

$$x_{k+1} - \sqrt{7} = \frac{1}{2} \left[x_k + \frac{7}{x_k} \right] - \sqrt{7} = \frac{1}{2x_k} (x_k - \sqrt{7})^2, \quad k=0, 1, 2, \dots$$

知 $x_{k+1} - \sqrt{7} \geq 0$, $k=0, 1, 2, \dots$, 即 $x_k \geq \sqrt{7}$, $k=1, 2, 3, \dots$. 因而

$$x_1 - \sqrt{7} = \frac{1}{2x_0} (x_0 - \sqrt{7})^2 = \frac{1}{4} (\sqrt{7} - 2)^2, \quad (1.2)$$

$$|x_{k+1} - \sqrt{7}| \leq \frac{1}{2\sqrt{7}} (x_k - \sqrt{7})^2, \quad k=1, 2, 3, \dots \quad (1.3)$$

递推可得

$$\begin{aligned}
|x_{k+1} - \sqrt{7}| &\leq (x_k - \sqrt{7})^2 \leq [(x_{k-1} - \sqrt{7})^2]^2 = (x_{k-1} - \sqrt{7})^{2^2} \\
&\leq [(x_{k-2} - \sqrt{7})^2]^{2^2} = (x_{k-2} - \sqrt{7})^{2^3} \leq \dots \\
&\leq (x_1 - \sqrt{7})^{2^k} \leq \left[\frac{1}{4} (\sqrt{7} - 2)^2 \right]^{2^k} \\
&= \left[\frac{\sqrt{7} - 2}{2} \right]^{2^{k+1}}, \quad k=0, 1, 2, \dots
\end{aligned}$$

所以 $\lim_{k \rightarrow \infty} x_k = \sqrt{7}$.

设 x_k 是 $\sqrt{7}$ 的具有 n 位有效数字的近似值, 即 $|x_k - \sqrt{7}| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-(n-1)}$, 则由 (1.3) 式知

$$\begin{aligned} |x_{k+1} - \sqrt{7}| &\leq \frac{1}{2\sqrt{7}} (x_k - \sqrt{7})^2 \leq \frac{1}{2\sqrt{7}} \left[\frac{1}{2} \times 10^{-(n-1)} \right]^2 \\ &\leq \frac{10}{4\sqrt{7}} \times \frac{1}{2} \times 10^{-(2n-1)} \leq \frac{1}{2} \times 10^{-(2n-1)}. \end{aligned}$$

因而 x_{k+1} 是 $\sqrt{7}$ 的具有 $2n$ 位有效数字的近似值.

1.2.2 数据误差的影响

例 1.5 设 $x > 0$, x 的相对误差限为 δ , 求 x^n 和 $\ln x$ 的相对误差限.

解 由已知条件知 $|e_r(x)| \leq \delta$. 由一元函数 $y = f(x)$ 的相对误差公式

$$e_r(y) \approx f'(x) \frac{x}{f(x)} e_r(x)$$

有

$$e_r(x^n) \approx nx^{n-1} \cdot \frac{x}{x} \cdot e_r(x) = ne_r(x), \quad |e_r(x^n)| \approx |ne_r(x)| \leq n\delta;$$

$$e_r(\ln x) \approx \frac{1}{x} \cdot \frac{x}{\ln x} e_r(x) = \frac{1}{\ln x} e_r(x), \quad |e_r(\ln x)| \approx \left| \frac{e_r(x)}{\ln x} \right| \leq \frac{\delta}{|\ln x|}.$$

例 1.6 设 $y = \ln x$. 当 $x \approx a$ ($a > 0$) 时, 如果已知对数 $\ln a$ 的绝对误差限为 $\frac{1}{2} \times 10^{-n}$, 试估计真数 a 的相对误差限及有效数字位数.

解 由 $y = \ln x$ 知 $dy = \frac{dx}{x}$. 因而 $e(y) \approx e_r(x)$. 于是

$$e(\ln a) \approx e_r(a).$$

由 $|e(\ln a)| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-n}$ 得到

$$|e_r(a)| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-n},$$

又由 $e(a) = a e_r(a)$ 得

$$|e(a)| \leq a \times \frac{1}{2} \times 10^{-n}.$$

设 $a = (0. \beta_1 \beta_2 \dots) \times 10^m$, $\beta_1 \geq 1$, 则

$$|e(a)| \leq 10^m \times \frac{1}{2} \times 10^{-n}.$$

因而真数 a 具有 n 位有效数字.

例 1.7 设计算球体积允许其相对误差限为 1%, 问测量球半径的相对误差限最大为多少?

解 记球半径为 R , 球体积为 V . 由题意知 $|e_r(V)| \leq 1\%$. 由公式 $V = \frac{4}{3}\pi R^3$ 知 $dV = 4\pi R^2 dR$, 于是

$$\frac{dV}{V} = \frac{4\pi R^2 dR}{\frac{4}{3}\pi R^3} = 3 \frac{dR}{R}.$$

因而

$$|e_r(R)| \approx \frac{1}{3} |e_r(V)| \leq \frac{1}{3} \times 1\% = 0.33\%,$$

即测量球半径的相对误差限最大为 0.33%.

例 1.8 真空中自由落体运动距离 s 和时间 t 的关系是 $s = \frac{1}{2}gt^2$, g 是重力加速度. 现设 g 是准确的, 而对 t 的测量有 ± 0.1 秒的误差. 证明当 t 增加时, 距离的绝对误差增加, 而相对误差却减少.

解 由 $s = \frac{1}{2}gt^2$ 得 $ds = gtdt$, 因而

$$e(s) \approx gte(t), \quad e_r(s) = \frac{e(s)}{s} \approx \frac{gte(t)}{\frac{1}{2}gt^2} = \frac{2}{t}e(t).$$

于是

$$|e(s)| \approx gt|e(t)|, \quad |e_r(s)| \approx \frac{2}{t}|e(t)|.$$

易知当 $|e(t)|$ 固定时, $|e(s)|$ 随着 t 的增加而增加, 而 $|e_r(s)|$ 随着 t 的增加而减少.

例 1.9 已测量某长方形场地长 $a = 110$ 米, 宽 $b = 80$ 米. 若

$$|a - a^*| \leq 0.1(\text{米}), \quad |b - b^*| \leq 0.1(\text{米}),$$

试求其面积的绝对误差限和相对误差限.

解 由题意知 $a = 110$, $b = 80$, $|e(a)| \leq 0.1$, $|e(b)| \leq 0.1$, $|e_r(a)| =$

$$\left| \frac{e(a)}{a} \right| \leq \frac{0.1}{110}, \quad |e_r(b)| = \left| \frac{e(b)}{b} \right| \leq \frac{0.1}{80}.$$

面积 $S = ab$. 计算面积 S 的绝对误差限为

$$\begin{aligned} |e(S)| &\approx |be(a) + ae(b)| \leq b|e(a)| + a|e(b)| \\ &\leq 80 \times 0.1 + 110 \times 0.1 = 19, \end{aligned}$$

计算面积 S 的相对误差限为

$$\begin{aligned} |e_r(S)| &\approx |e_r(a) + e_r(b)| \leq |e_r(a)| + |e_r(b)| = \frac{0.1}{110} + \frac{0.1}{80} \\ &= 0.00216. \end{aligned}$$

例 1.10 由图 1.1 知道三角形一边和两邻角的近似值为 $a=100, \beta=45^\circ, \gamma=45^\circ$. 假设 a, β, γ 的观测误差限分别为 $0.1, 0.1^\circ, 0.1^\circ$, 试计算另外的边和角, 并给出误差的界.

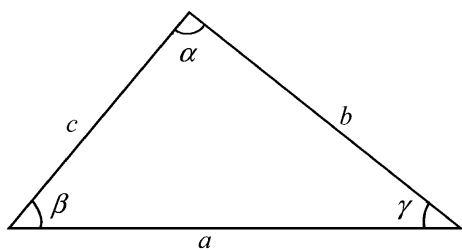


图 1.1

解 由题意知 $a=100, \beta=45^\circ = \frac{\pi}{4}, \gamma=$

$$45^\circ = \frac{\pi}{4}, \quad |e(a)| \leq 0.1, \quad |e(\beta)| \leq 0.1^\circ =$$

$\frac{\pi}{1800}, |e(\gamma)| \leq 0.1^\circ = \frac{\pi}{1800}$. 根据三角形内角和为 π 知

$$\alpha = \pi - \beta - \gamma = \frac{\pi}{2},$$

$$|e(\alpha)| \approx |-e(\beta) - e(\gamma)| \leq |e(\beta)| + |e(\gamma)| \leq \frac{\pi}{1800} + \frac{\pi}{1800} = \frac{\pi}{900} = 0.2^\circ.$$

由正弦定理有

$$b = a \frac{\sin \beta}{\sin \alpha} = 100 \times \frac{\sin \frac{\pi}{4}}{\sin \frac{\pi}{2}} = 50\sqrt{2},$$

$$c = a \frac{\sin \gamma}{\sin \alpha} = 100 \times \frac{\sin \frac{\pi}{4}}{\sin \frac{\pi}{2}} = 50\sqrt{2}.$$

由

$$db = \frac{\sin \beta}{\sin \alpha} da + a \frac{\cos \beta}{\sin \alpha} d\beta - a \frac{\sin \beta \cos \alpha}{\sin^2 \alpha} d\alpha$$

知

$$e(b) \approx \frac{\sin \beta}{\sin \alpha} e(a) + a \frac{\cos \beta}{\sin \alpha} e(\beta) - a \frac{\sin \beta \cos \alpha}{\sin^2 \alpha} e(\alpha),$$

因而

$$\begin{aligned} |e(b)| &\approx \left| \frac{\sin \beta}{\sin \alpha} e(a) + a \frac{\cos \beta}{\sin \alpha} e(\beta) - a \frac{\sin \beta \cos \alpha}{\sin^2 \alpha} e(\alpha) \right| \\ &\leq \frac{\sin \beta}{\sin \alpha} |e(a)| + a \frac{\cos \beta}{\sin \alpha} |e(\beta)| + a \frac{\sin \beta \cos \alpha}{\sin^2 \alpha} |e(\alpha)| \\ &= \frac{\sin \frac{\pi}{4}}{\sin \frac{\pi}{2}} \times 0.1 + 100 \times \frac{\cos \frac{\pi}{4}}{\sin \frac{\pi}{2}} \times \frac{\pi}{1800} + 100 \times \frac{\sin \frac{\pi}{4} \cos \frac{\pi}{2}}{\sin^2 \left[\frac{\pi}{2} \right]} \times \frac{\pi}{900} \\ &= 0.194. \end{aligned}$$

同理 $|e(c)| \leq 0.194$.

1.2.3 设计算法时应注意的几个问题

例 1.11 设 $I_n = \int_0^1 x^n e^{x-1} dx$, 求证:

- (1) $I_n = 1 - nI_{n-1}$, $n = 1, 2, 3, \dots$;
- (2) 正向递推时误差传播逐步放大, 逆向递推时误差传播逐步衰减.

解 (1) 当 $n \geq 1$ 时,

$$\begin{aligned} I_n &= \int_0^1 x^n e^{x-1} dx = \int_0^1 x^n de^{x-1} = x^n e^{x-1} \Big|_{x=0}^1 - \int_0^1 e^{x-1} dx^n \\ &= 1 - n \int_0^1 x^{n-1} e^{x-1} dx = 1 - nI_{n-1}. \end{aligned}$$

(2) 正向递推 由 I_{n-1} 计算 I_n :

$$I_n = 1 - nI_{n-1}, \quad n = 1, 2, 3, \dots.$$

若已知 I_{n-1} 的一个近似值 \tilde{I}_{n-1} , 则实际算得的 I_n 的近似值为

$$\tilde{I}_n = 1 - n\tilde{I}_{n-1}.$$

将以上两式相减得

$$I_n - \tilde{I}_n = (-n)(I_{n-1} - \tilde{I}_{n-1}),$$

两边取绝对值得

$$|I_n - \tilde{I}_n| = n |I_{n-1} - \tilde{I}_{n-1}|.$$

I_{n-1} 的误差将放大 n 倍传到 I_n . 因而正向递推时误差传播逐步放大.

逆向递推 由 I_n 计算 I_{n-1} :

$$I_{n-1} = \frac{1}{n}(1 - I_n), \quad n = N, N-1, N-2, \dots, 1.$$

若已知 I_n 的一个近似值 \tilde{I}_n , 则实际算得的 I_{n-1} 的近似值为

$$\tilde{I}_{n-1} = \frac{1}{n}(1 - \tilde{I}_n).$$

将以上两式相减得

$$I_{n-1} - \tilde{I}_{n-1} = \left[-\frac{1}{n} \right] (I_n - \tilde{I}_n),$$

两边取绝对值得

$$|I_{n-1} - \tilde{I}_{n-1}| = \frac{1}{n} |I_n - \tilde{I}_n|.$$

I_n 的误差将缩小 n 倍传到 I_{n-1} . 因而逆向递推时误差传播逐步衰减.

例 1.12 利用秦九韶算法计算多项式

$$p(x) = x^7 - 2x^6 - 3x^4 + 4x^3 - x^2 + 6x - 1$$

在 $x = 2$ 处的值 $p(2)$.

解 将所给多项式的系数按降幂排列, 缺项系数看成零.

	1	-2	0	-3	4	-1	6	-1
2		2	0	0	-6	-4	-10	-8
	1	0	0	-3	-2	-5	-4	-9

所以 $p(2) = -9$.

例 1.13 计算

$$(10 - \sqrt{99})^{10}.$$

取 $\sqrt{99} \approx 9.9499$, 分析下述两种运算各具有几位有效数字.

$$(1) (10 - \sqrt{99})^{10} \approx (10 - 9.9499)^{10} = 0.99627047 \times 10^{-13};$$

$$(2) \frac{1}{(10 + \sqrt{99})^{10}} \approx \frac{1}{(10 + 9.9499)^{10}} = 0.10013658 \times 10^{-12}.$$

解 记 $x^* = \sqrt{99}$, $x = 9.9499$, $u = (10 - x)^{10}$, $v = \frac{1}{(10 + x)^{10}}$, 则有

$$|e(x)| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-4}, \quad u'(x) = -10(10 - x)^9, \quad v'(x) = -\frac{10}{(10 + x)^{11}}.$$

由 $e(u) \approx u'(x)e(x) = -10(10 - x)^9 e(x)$ 知

$$\begin{aligned} |e(u)| &\approx |-10(10 - x)^9 e(x)| \leq 10(10 - 9.9499)^9 \times \frac{1}{2} \times 10^{-4} \\ &= 0.19886 \times \frac{1}{2} \times 10^{-14} < \frac{1}{2} \times 10^{-14} \\ &= \frac{1}{2} \times 10^{-1} \times 10^{-13}. \end{aligned} \quad (1.4)$$

由(1.4)式可断定算式(1)至少具有 1 位有效数字. 由 $e(v) \approx v'(x)e(x) = -\frac{10}{(10 + x)^{11}}e(x)$ 知

$$\begin{aligned} |e(v)| &\approx \left| -\frac{10}{(10 + x)^{11}}e(x) \right| \leq \frac{10}{(10 + 9.9499)^{11}} \times \frac{1}{2} \times 10^{-4} \\ &= 0.50194 \times \frac{1}{2} \times 10^{-17} \leq \frac{1}{2} \times 10^{-17} \\ &= \frac{1}{2} \times 10^{-5} \times 10^{-12}. \end{aligned} \quad (1.5)$$

由(1.5)式知算式(2)至少具有 5 位有效数字.

注: 由 $u^* = v^*$ 及 $u - u^* = u - v + v - v^*$ 知

$$\begin{aligned} |u - u^*| &\geq |u - v| - |v - v^*| \\ &\geq 0.50953 \times 10^{-15} - 0.25097 \times 10^{-17} \\ &= 0.50702 \times 10^{-15} > \frac{1}{2} \times 10^{-15}. \end{aligned}$$

由上式和(1.4)式可断定 u 只具有 1 位有效数字.

事实上, $(10 - \sqrt{99})^{10} = \frac{1}{(10 + \sqrt{99})^{10}} = 0.10013786 \times 10^{-12}$. 因而

$$|u^* - u| = 0.10013786 \times 10^{-12} - 0.99627047 \times 10^{-13} = 0.51081 \times 10^{-15},$$

$$|v^* - v| = 0.10013786 \times 10^{-12} - 0.10013658 \times 10^{-12} = 0.128 \times 10^{-17}.$$

易知 u 具有 1 位有效数字, v 具有 5 位有效数字.

例 1.14 利用等价变换使下列表达式的计算结果比较精确.

$$(1) \frac{1}{1+2x} - \frac{1-x}{1+x}, |x| \ll 1;$$

$$(2) \sqrt{x + \frac{1}{x}} - \sqrt{x - \frac{1}{x}}, x \gg 1;$$

$$(3) \int_x^{x+1} \frac{dt}{1+t^2}, x \gg 1;$$

$$(4) \ln(x - \sqrt{x^2 - 1}), x \gg 1;$$

$$(5) e^x - 1, |x| \ll 1;$$

$$(6) 1 - \cos x, |x| \ll 1;$$

$$(7) \frac{1 - \cos x}{\sin x}, |x| \ll 1.$$

解 (1)

$$\frac{1}{1+2x} - \frac{1-x}{1+x} = \frac{(1+x) - (1-x)(1+2x)}{(1+2x)(1+x)} = \frac{2x^2}{(1+2x)(1+x)}.$$

(2)

$$\sqrt{x + \frac{1}{x}} - \sqrt{x - \frac{1}{x}} = \frac{\frac{2}{x}}{\sqrt{x + \frac{1}{x}} + \sqrt{x - \frac{1}{x}}}.$$

(3)

$$\begin{aligned} \int_x^{x+1} \frac{dt}{1+t^2} &= \arctan(x+1) - \arctan(x) \\ &= \arctan\left[\tan\left[\arctan(x+1) - \arctan(x)\right]\right] \\ &= \arctan \frac{(x+1) - x}{1 + (x+1)x} = \arctan \frac{1}{1 + (x+1)x}. \end{aligned}$$

(4)

$$\ln(x - \sqrt{x^2 - 1}) = \ln \frac{1}{x + \sqrt{x^2 - 1}} = -\ln(x + \sqrt{x^2 - 1}).$$

(5)

$$e^x - 1 \approx x + \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{6}x^3 + \frac{1}{24}x^4.$$

(6)

$$1 - \cos x = 2\sin^2\left(\frac{x}{2}\right),$$

或

$$1 - \cos x \approx 1 - \left[1 - \frac{x^2}{2} + \frac{x^4}{24}\right] = \frac{x^2}{2} - \frac{x^4}{24} = x^2 \left(\frac{1}{2} - \frac{x^2}{24}\right).$$

(7)

$$\frac{1 - \cos x}{\sin x} = \frac{2\sin^2\left(\frac{x}{2}\right)}{2\sin\left(\frac{x}{2}\right)\cos\left(\frac{x}{2}\right)} = \tan \frac{x}{2}.$$

例 1.15 试计算 $f(x) = \frac{1+x-e^x}{x^2}$ 当 $x=0.001$ 时的值, 要求具有 6 位有效数.

解 由泰勒展开式知

$$\begin{aligned} f(x) &= \frac{1}{x^2} \left[1+x - \left(1+x + \frac{1}{2}x^2 + \frac{1}{6}x^3 + \frac{e^\zeta}{24}x^4 \right) \right] \\ &= - \left[\frac{1}{2} + \frac{1}{6}x + \frac{e^\zeta}{24}x^2 \right], \quad \zeta \in (0, x). \end{aligned}$$

当 $x=0.001$ 时,

$$\left| \frac{e^\zeta}{24}x^2 \right| \leq \frac{e^{0.001}}{24}(0.001)^2 = 0.4171 \times 10^{-7} \leq \frac{1}{2} \times 10^{-7}.$$

因而所求具有 6 位有效数的近似值为

$$f(0.001) \approx - \left[\frac{1}{2} + \frac{1}{6} \times 0.001 \right] = -0.500167.$$

例 1.16 在计算机上对 $1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \cdots + \frac{1}{n}$ 自左至右求和:

$$S_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}.$$

若 n 很大, S_n 将不随 n 的增加而增加, 试说明原因.

解 这主要是由于在计算机中作加法运算需先对位而造成的. 例如, 设这台计算机具有 7 位精度, 即字长 $t=7$. 由 S_n 的性质知, S_n 单调增加且趋向于 $+\infty$, 另一方面通项 $\frac{1}{n}$ 单调减少趋于零, 所以

$$\frac{1}{m+1} \\ S_m$$

为单调减少序列. 因而必存在 m 使得

$$\frac{1}{S_m} < \frac{1}{2} \times 10^{-7}.$$

设 $S_m = 0.a_1 a_2 \cdots a_7 \times 10^p$, $a_1 \neq 0$, 则

$$\begin{aligned} S_m + \frac{1}{m+1} &= 0.a_1 a_2 \cdots a_7 \times 10^p + \frac{1}{m+1} \\ &= 0.a_1 a_2 \cdots a_7 \times 10^p + 0.0000000 \times 10^p \\ &= (0.a_1 a_2 \cdots a_7 + 0.0000000) \times 10^p = 0.a_1 a_2 \cdots a_7 \times 10^p \\ &= S_m, \end{aligned}$$

即

$$S_{m+1} = S_m.$$

同理, 当 $k > m$ 时,

$$\begin{aligned} S_m + \frac{1}{m+1} + \cdots + \frac{1}{k} &= \left[S_m + \frac{1}{m+1} \right] + \cdots + \frac{1}{k} \\ &= \left[S_m + \frac{1}{m+2} \right] + \cdots + \frac{1}{k} = \cdots = S_m, \end{aligned}$$

即

$$S_k = S_m.$$

第2章 方程求根

2.1 内容提要

本章要求掌握方程根的概念,求根步骤,求根的四方法(二分法,迭代法,牛顿法,割线法).

根的概念

给定方程 $f(x) = 0$. 如果有 x^* 使得 $f(x^*) = 0$, 则称 x^* 为 $f(x) = 0$ 的根, 或 $f(x)$ 的零点. 设有正整数 m 使得

$$f(x) = (x - x^*)^m g(x),$$

且 $g(x^*) \neq 0$, 则当 $m \geq 2$ 时, 称 x^* 为 $f(x) = 0$ 的 m 重根; 当 $m = 1$ 时, 称 x^* 为 $f(x) = 0$ 的单根.

求根步骤

(1) 确定所给方程存在多少根, 找出每一个根所在的区间. 所找区间要越小越好, 这样的区间称为根区间或隔根区间.

(2) 求出含根区间中的根.

二分法

设 $f(x)$ 在 $[a, b]$ 上连续, $f(a)f(b) < 0$, 则 $f(x) = 0$ 在 (a, b) 内至少有一根. 记 $a_0 = a, b_0 = b$. 一般地, 设 $f(a_n)f(b_n) < 0$, 则 $x^* \in (a_n, b_n)$. 取 $[a_n, b_n]$ 的中点 $x_n = \frac{1}{2}(a_n + b_n)$, 则有 $|x^* - x_n| \leq \frac{b_n - a_n}{2}$. 如果 $\left| \frac{b_n - a_n}{2} \right| \leq \epsilon$ (ϵ 为给定精度), 则取 $x^* \approx x_n$, 停止计算. 否则计算 $f(x_n)$. 如果 $f(x_n) = 0$, 则 $x^* = x_n$, 停止计算. 否则 $f(a_n)f(x_n) < 0$ 和 $f(x_n)f(b_n) < 0$ 两式中有且仅有一式成立. 若 $f(a_n)f(x_n) < 0$, 令 $a_{n+1} = a_n, b_{n+1} = x_n$; 若 $f(x_n)f(b_n) < 0$, 令 $a_{n+1} = x_n, b_{n+1} = b_n$. 我们有 $f(a_{n+1})f(b_{n+1}) < 0$ 且 $b_{n+1} - a_{n+1} = \frac{1}{2}(b_n - a_n)$. 重复以上过程.

迭代法

1. 迭代格式的构造及其敛散性条件

求 $f(x) = 0$ 在区间 $[a, b]$ 内的根. 将其改写成等价形式

$$x = \varphi(x), \quad (2.1)$$

构造迭代格式

$$x_{k+1} = \varphi(x_k), \quad k = 0, 1, 2, \dots, \quad (2.2)$$

给定 x_0 , 可得序列 $\{x_k\}_{k=0}^{\infty}$. 称 $\varphi(x)$ 为迭代函数, 称 $\{x_k\}_{k=0}^{\infty}$ 为迭代序列.

定理 2.1 设 $\varphi(x)$ 在 $[a, b]$ 上具有一阶连续导数, 且满足如下两个条件:

① 当 $x \in [a, b]$ 时, $\varphi(x) \in [a, b]$; ② 存在正常数 $L < 1$, 使得对任意 $x \in [a, b]$ 有 $|\varphi'(x)| \leq L$, 则

(1) 方程(2.1) 在 $[a, b]$ 上有唯一根 x^* ;

(2) 对任意 $x_0 \in [a, b]$, 迭代格式(2.2) 收敛, 且 $\lim_{k \rightarrow \infty} x_k = x^*$;

(3) $|x^* - x_k| \leq \frac{L}{1-L} |x_k - x_{k-1}|, k = 1, 2, \dots;$

(4) $|x^* - x_k| \leq \frac{L^k}{1-L} |x_1 - x_0|, k = 1, 2, \dots;$

(5) $\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{x^* - x_{k+1}}{x^* - x_k} = \varphi'(x^*)$.

定理 2.2 设方程(2.1) 在区间 $[a, b]$ 内有根 x^* , 且当 $x \in [a, b]$ 时 $|\varphi'(x)| \geq 1$, 则对任意初值 $x_0 \in [a, b]$ 且 $x_0 \neq x^*$, 迭代格式(2.2) 发散.

2. 迭代法的局部收敛性

对于方程(2.1), 若在 x^* 的某个邻域 $S = \{x \mid |x - x^*| \leq \delta\}$ 内, 对任意初值 $x_0 \in S$, 迭代格式(2.2) 收敛, 则称迭代格式(2.2) 是局部收敛的.

定理 2.3 设方程(2.1) 有根 x^* , 且在 x^* 的某个邻域 $S = \{x \mid |x - x^*| \leq \delta\}$ 内, $\varphi(x)$ 存在一阶连续的导数, 则

(1) 当 $|\varphi'(x^*)| < 1$ 时, 迭代格式(2.2) 局部收敛;

(2) 当 $|\varphi'(x^*)| > 1$ 时, 迭代格式(2.2) 发散.

3. 迭代法的收敛速度

设序列 $\{x_k\}_{k=0}^{\infty}$ 收敛于 x^* , 记 $e_k = x^* - x_k, k = 0, 1, 2, \dots$. 如果存在非零常数 c 和正数 p , 使得

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{e_{k+1}}{e_k^p} = c,$$

则称序列 $\{x_k\}_{k=0}^{\infty}$ 是 p 阶收敛的.

当 $p = 1$ 且 $0 < |c| < 1$ 时, 称为线性收敛; 当 $p > 1$ 时, 称为超线性收敛. 特别, 当 $p = 2$ 时, 称为平方收敛. p 越大, 收敛越快.

定理 2.4 若 $\varphi(x)$ 在 x^* 附近的某个邻域内有 p ($p \geq 1$) 阶连续导数, 且

$$\varphi(x^*) = x^*, \quad \varphi'(x^*) = 0, \dots, \varphi^{(p-1)}(x^*) = 0, \quad \varphi^{(p)}(x^*) \neq 0,$$

则对任意靠近于 x^* 的初值 x_0 , 迭代公式(2.2) 是 p 阶收敛的, 且有

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{x^* - x_{k+1}}{(x^* - x_k)^p} = \frac{(-1)^{p-1} \varphi^{(p)}(x^*)}{p!}.$$

如果 $p = 1$, 要求 $|\varphi'(x^*)| < 1$.

4. 艾特肯加速法

设已有迭代格式(2.2), 且是收敛的, 则下列算法称为艾特肯(Aitken)加速法:

$$x_{k+1} = \Phi(x_k), \quad k = 0, 1, 2, \dots, \quad (2.3)$$

其中

$$\Phi(x) = \frac{x\varphi(\varphi(x)) - \varphi(x)^2}{\varphi(\varphi(x)) - 2\varphi(x) + x}.$$

定理 2.5 设在 x^* 附近, $\varphi(x)$ 有 $p+1$ 阶导数, 则对一个充分靠近 x^* 的初值 x_0 , 有

(1) 如果(2.2) 是线性收敛, 则(2.3) 是 2 阶收敛;

(2) 如果(2.2) 是 p ($p \geq 2$) 阶收敛, 则(2.3)

是 $2p-1$ 阶收敛.

牛顿法

1. 牛顿迭代公式及局部收敛性

设 x_k 为 $f(x) = 0$ 的一个近似值, 在点 $(x_k, f(x_k))$ 作 $f(x)$ 的切线(图 2.1)

$$y = f(x_k) + f'(x_k)(x - x_k).$$

该切线与 x 轴交点的横坐标作为新的根的近似值

x_{k+1} , 即

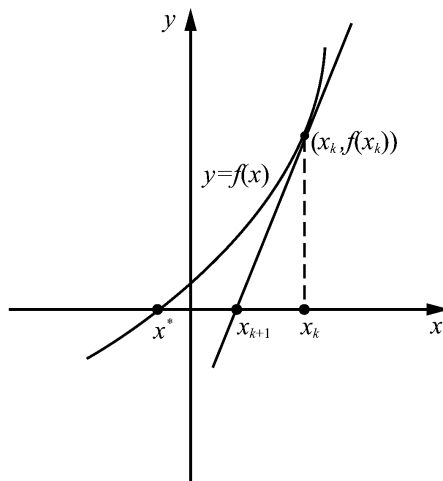


图 2.1

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}. \quad (2.4)$$

(2.4) 式称为牛顿公式,它是局部收敛的.

当 x^* 为单根时,有

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{x^* - x_{k+1}}{(x^* - x_k)^2} = -\frac{f''(x^*)}{2f'(x^*)};$$

当 x^* 是 $m(m \geq 2)$ 重根时,有

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{x^* - x_{k+1}}{x^* - x_k} = 1 - \frac{1}{m}.$$

2. 求重根的修正牛顿公式

(1) 重数 m 已知: $x_{k+1} = x_k - m \frac{f(x_k)}{f'(x_k)};$

(2) 重数 m 未知: $x_{k+1} = x_k - \frac{u(x_k)}{u'(x_k)}, u(x) = \frac{f(x)}{f'(x)}.$

割线法

设 x_{k-1}, x_k 是方程 $f(x) = 0$ 的两个近似根.以 $(x_{k-1}, f(x_{k-1}))$ 和 $(x_k, f(x_k))$

两点作 $f(x)$ 的割线(图 2.2)

$$y = f(x_k) + \frac{f(x_k) - f(x_{k-1})}{x_k - x_{k-1}}(x - x_k).$$

该割线与 x 轴交点的横坐标作为新的近似根,即

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

(2.5)

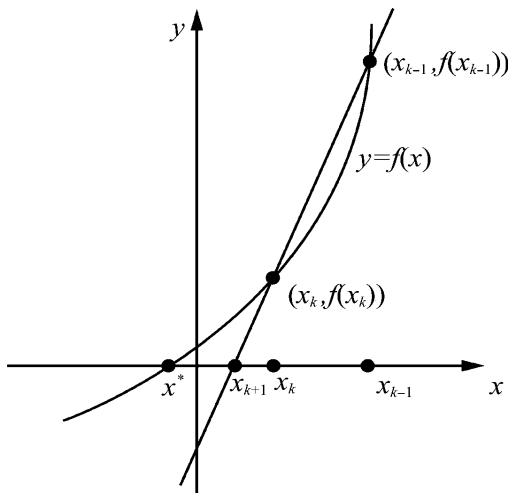


图 2.2

(2.5) 式称为割线公式,它也是局部收敛的.

2.2 典型例题分析

2.2.1 方程的根与重根

例 2.1 判断下列方程有几个实根,并求出其隔根区间:

(1) $x^3 - 5x - 3 = 0$;

(2) $x = 2 - e^{-x}$.

解 (1) 设 $f(x) = x^3 - 5x - 3$, 则 $f'(x) = 3x^2 - 5 = 3\left(x^2 - \frac{5}{3}\right)$.

当 $|x| < \sqrt{\frac{5}{3}}$ 时, $f'(x) < 0$, $f(x)$ 为减函数; 当 $|x| > \sqrt{\frac{5}{3}}$ 时, $f'(x) > 0$, $f(x)$ 为增函数. $f\left(-\sqrt{\frac{5}{3}}\right) = \frac{10}{3}\sqrt{\frac{5}{3}} - 3 > 0$, $f\left(\sqrt{\frac{5}{3}}\right) = -\frac{10}{3}\sqrt{\frac{5}{3}} - 3 < 0$, $f(0) = -3 < 0$, $f(-2) = -1 < 0$, $f(3) = 9 > 0$. 根据以上信息, 可作 $f(x)$ 的图像(图 2.3). 由图 2.3 可见 $f(x) = 0$ 有三个根 $x_1^* \in \left[-2, -\sqrt{\frac{5}{3}}\right]$, $x_2^* \in \left[-\sqrt{\frac{5}{3}}, 0\right]$, $x_3^* \in \left[\sqrt{\frac{5}{3}}, 3\right]$.

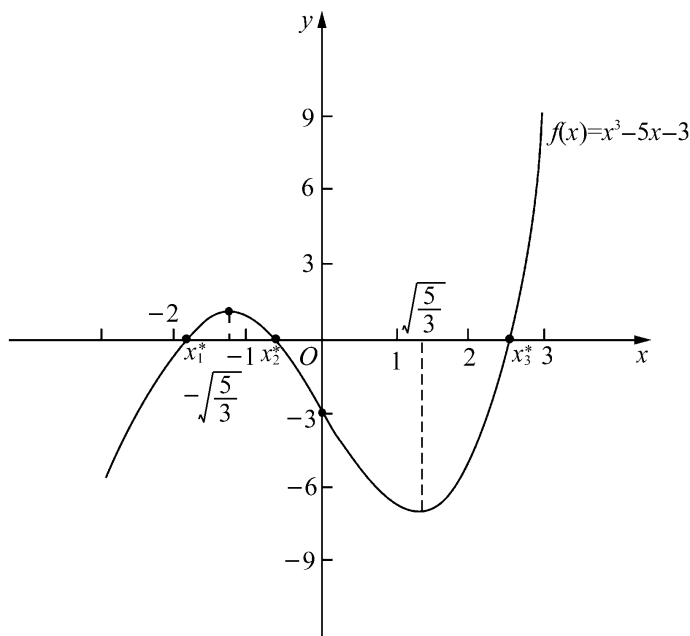


图 2.3

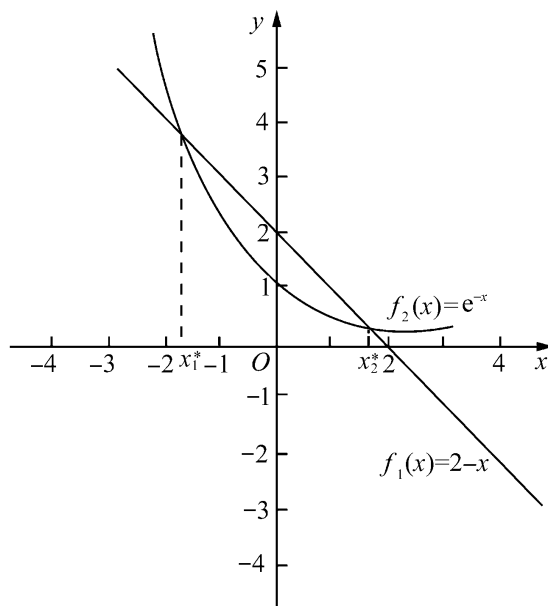


图 2.4

(2) 将原方程改写为 $2 - x = e^{-x}$.

记 $f_1(x) = 2 - x$, $f_2(x) = e^{-x}$. 作函数 $f_1(x)$ 和 $f_2(x)$ 的图像(图 2.4). 由图

2.4 可知 $f_1(x)$ 和 $f_2(x)$ 有两个交点, 其横坐标 $x_1^* \in (-2, -1)$, $x_2^* \in (1, 2)$. 因而所给方程有两个根 $x_1^* \in (-2, -1)$, $x_2^* \in (1, 2)$.

例 2.2 设 $f(x)$ 具有 m 阶连续导数, 证明 x^* 是 $f(x)$ 的 m 重零点的充分必要条件为

$$f(x^*) = 0, f'(x^*) = 0, \dots, f^{(m-1)}(x^*) = 0, f^{(m)}(x^*) \neq 0.$$

证 必要性. 设 x^* 是 $f(x)$ 的 m 重零点, 则

$$f(x) = (x - x^*)^m g(x), \quad \text{且} \quad g(x^*) \neq 0,$$

$$\begin{aligned} f^{(k)}(x) &= \sum_{i=0}^k C_k^i [(x - x^*)^m]^{(i)} g^{(k-i)}(x) \\ &= \sum_{i=0}^k C_k^i m(m-1)\cdots(m-i+1)(x - x^*)^{m-i} g^{(k-i)}(x). \end{aligned}$$

当 $0 \leq k \leq m-1$ 时,

$$\begin{aligned} f^{(k)}(x^*) &= \sum_{i=0}^k C_k^i m(m-1)\cdots(m-i+1)(x^* - x^*)^{m-i} g^{(k-i)}(x^*) \\ &= 0; \end{aligned}$$

当 $k = m$ 时,

$$\begin{aligned} f^{(m)}(x^*) &= \sum_{i=0}^m C_m^i m(m-1)\cdots(m-i+1)(x^* - x^*)^{m-i} g^{(m-i)}(x^*) \\ &= m! g(x^*) \neq 0. \end{aligned}$$

充分性. 设 x^* 使得

$$f(x^*) = 0, f'(x^*) = 0, \dots, f^{(m-1)}(x^*) = 0, f^{(m)}(x^*) \neq 0.$$

由泰勒公式得

$$\begin{aligned} f(x) &= f(x^*) + f'(x^*)(x - x^*) + \cdots + \frac{f^{(m-1)}(x^*)}{(m-1)!} (x - x^*)^{m-1} \\ &\quad + \frac{f^{(m)}[x^* + \theta(x - x^*)]}{m!} (x - x^*)^m \\ &= \frac{f^{(m)}[x^* + \theta(x - x^*)]}{m!} (x - x^*)^m, \end{aligned}$$

其中 $0 < \theta < 1$. 令

$$g(x) = \frac{1}{m!} f^{(m)} \left[x^* + \theta(x - x^*) \right],$$

则有

$$f(x) = (x - x^*)^m g(x) \quad \text{且} \quad g(x^*) = \frac{1}{m!} f^{(m)}(x^*) \neq 0.$$

根据定义 x^* 为 $f(x)$ 的 m 重零点.

例 2.3 设 $f(x) = 0$ 在 $[a, b]$ 上有根 x^* . 根的第 k 次近似值为 x_k , 且 $x_k \in [a, b]$, 证明

$$|x^* - x_k| \leq \frac{|f(x_k)|}{m},$$

其中 $m = \min_{x \in [a, b]} |f'(x)|$.

证 由泰勒展开式得

$$f(x^*) = f(x_k) + f'(\xi_k)(x^* - x_k) = 0,$$

其中 ξ_k 介于 x_k 和 x^* 之间. 由上式解得

$$x^* - x_k = -\frac{f(x_k)}{f'(\xi_k)},$$

两边取绝对值得到

$$|x^* - x_k| = \frac{|f(x_k)|}{|f'(\xi_k)|} \leq \frac{|f(x_k)|}{m}.$$

2.2.2 二分法

例 2.4 证明方程

$$e^x + 10x - 2 = 0$$

存在唯一实根 $x^* \in (0, 1)$. 用二分法求出此根, 要求误差不超过 $\frac{1}{2} \times 10^{-2}$.

解 记 $f(x) = e^x + 10x - 2$, 则对任意 $x \in \mathbf{R}$, $f'(x) = e^x + 10 > 0$. 因而 $f(x)$ 是严格单调的, $f(x) = 0$ 最多有一根. 又因为 $f(0) = -1 < 0$, $f(1) = e + 8 > 0$, 所以 $f(x) = 0$ 有唯一实根 $x^* \in (0, 1)$.

用二分法求解. 要使 $|x_k - x^*| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-2}$, 只要

$$\frac{1-0}{2^{k+1}} \leq \frac{1}{2} \times 10^{-2},$$

解得 $k \geq \frac{2}{\lg 2} = 6.64$. 取 $k = 7$. 所以只要二等分 7 次, 即可求得满足精度要求的根.

计算过程列于表 2.1. 所以, $x^* \approx \frac{1}{2}(0.0859375 + 0.09375) \approx 0.09$.

表 2.1

k	a_k [$f(a_k)$ 的符号]	x_k [$f(x_k)$ 的符号]	b_k [$f(b_k)$ 的符号]
0	0(-)	0.5(+)	1(+)
1	0(-)	0.25(+)	0.5(+)
2	0(-)	0.125(+)	0.25(+)
3	0(-)	0.0625(-)	0.125(+)
4	0.0625(-)	0.09375(+)	0.125(+)
5	0.0625(-)	0.078125(-)	0.09375(+)
6	0.078125(-)	0.0859375(-)	0.09375(+)
7	0.0859375(-)		0.09375(+)

2.2.3 迭代法

例 2.5 用迭代法求方程 $e^x - 4x = 0$ 的根, 精确至 3 位有效数.

解 记 $f(x) = e^x - 4x$, $f_1(x) = e^x$, $f_2(x) = 4x$.

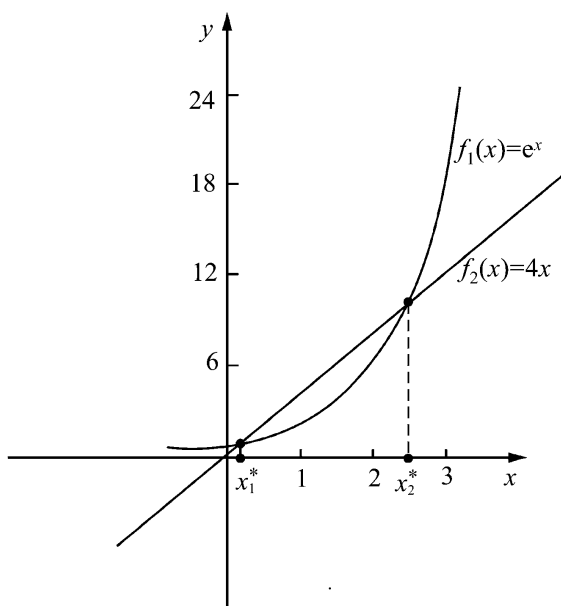


图 2.5

作 $f_1(x)$ 和 $f_2(x)$ 的图像, 见图 2.5. 由图 2.5 可知, 两曲线有两个交点, 其横坐标分别为 $x_1^* \in (0, 1)$, $x_2^* \in (2, 3)$. 因而 $f(x) = 0$ 有两个根 x_1^* 和 x_2^* .

首先, 求 x_1^* . 将 $f(x) = 0$ 在区间 $[0, 1]$ 内改写成等价形式:

$$x = \frac{1}{4}e^x.$$

记 $\varphi(x) = \frac{1}{4}e^x$, 则 $\varphi'(x) = \frac{1}{4}e^x$. 当 $x \in (0, 1)$ 时, $\varphi(x) \in [\varphi(0), \varphi(1)] = \left[\frac{1}{4}, \frac{1}{4}e\right] \in [0, 1]$, $|\varphi'(x)| \leq \varphi'(1) =$

$\frac{e}{4} < 1$, 因而迭代格式

$$x_{k+1} = \frac{1}{4} e^{x_k}, \quad k = 0, 1, 2, \dots$$

对任意 $x_0 \in [0, 1]$ 均收敛. 取 $x_0 = 0.5$, 计算得 $x_1 = 0.4122$, $x_2 = 0.3775$, $x_3 = 0.3675$, $x_4 = 0.3600$, $x_5 = 0.3583$, $x_6 = 0.3577$, $x_7 = 0.3575$. 所以 $x_1^* = 0.358$.

其次, 求 x_2^* . 将 $f(x) = 0$ 在区间 $[2, 3]$ 内改写成等价形式

$$x = \ln(4x).$$

记 $\varphi(x) = \ln(4x)$, 则 $\varphi'(x) = \frac{1}{x}$. 当 $x \in [2, 3]$ 时, $\varphi(x) \in [\varphi(2), \varphi(3)] =$

$[\ln 8, \ln 12] \subset [2, 3]$, $|\varphi'(x)| \leq \frac{1}{2} < 1$, 因而迭代格式

$$x_{k+1} = \ln(4x_k), \quad k = 0, 1, 2, \dots$$

对任意 $x_0 \in [2, 3]$ 均收敛. 取 $x_0 = 2.5$, 计算得 $x_1 = 2.303$, $x_2 = 2.221$, $x_3 = 2.184$, $x_4 = 2.167$, $x_5 = 2.156$, $x_7 = 2.155$. 所以 $x_2^* = 2.16$.

例 2.6 证明对任何初始值 $x_0 \in \mathbf{R}$, 由迭代公式

$$x_{k+1} = \cos x_k, \quad k = 0, 1, 2, \dots \quad (2.6)$$

所产生的序列 $\{x_k\}_{k=0}^{\infty}$ 都收敛于方程 $x = \cos x$ 的根.

证 记 $\varphi(x) = \cos x$, 则 $\varphi'(x) = -\sin x$.

(1) 先考虑区间 $[-1, 1]$. 当 $x \in [-1, 1]$ 时, $\varphi(x) = \cos x \in [-1, 1]$, $|\varphi'(x)| \leq |\varphi'(1)| = \sin 1 < 1$. 故对任意初值 $x_0 \in [-1, 1]$, 由迭代公式(2.6)产生的序列 $\{x_k\}_{k=1}^{\infty}$ 都收敛于方程 $x = \cos x$ 的根.

(2) 对任意初值 $x_0 \in \mathbf{R}$, 有 $x_1 = \cos x_0 \in [-1, 1]$. 将此 x_1 看成新的迭代初值, 则由(1)可知, 由迭代公式(2.6)产生的序列 $\{x_k\}_{k=1}^{\infty}$ 都收敛于方程 $x = \cos x$ 的根.

例 2.7 证明由迭代格式

$$x_{k+1} = \frac{x_k}{2} + \frac{1}{x_k}, \quad k = 0, 1, 2, \dots \quad (2.7)$$

产生的序列对于 $x_0 \geq 1$ 均收敛于 $\sqrt{2}$.

证 记 $\varphi(x) = \frac{x}{2} + \frac{1}{x}$, 则 $\varphi'(x) = \frac{1}{2} - \frac{1}{x^2}$. 取正数 $L \geq 1 + \frac{1}{\sqrt{2}}$.

考虑区间 $[1, L]$, 其中 $L > \sqrt{2}$. 当 $x \in [1, L]$ 时, $\varphi(x) \geq 2 \sqrt{\frac{x}{2} \cdot \frac{1}{x}} = \sqrt{2}$. 又当

$x \in [1, \sqrt{2}]$ 时, $\varphi(x) \leq \frac{\sqrt{2}}{2} + 1 \leq L$; 当 $x \in [\sqrt{2}, L]$ 时, $\varphi(x) = x + \frac{2-x^2}{2x} \leq x \leq L$. 故当 $x \in [1, L]$ 时, 有 $\varphi(x) \in [1, L]$. 另外当 $x \in [1, L]$ 时, $|\varphi'(x)| \leq \frac{1}{2} < 1$. 所以对任意 $x_0 \in [1, L]$, 由迭代格式(2.7) 产生的序列收敛于方程

$$x = \frac{x}{2} + \frac{1}{x} \tag{2.8}$$

在 $[1, L]$ 内的唯一根 x^* . 由 L 的任意性, 对任意 $x_0 \geq 1$, 由迭代格式(2.7) 产生的序列均收敛于方程(2.8) 在 $[1, \infty)$ 内的唯一根. 在(2.7) 的两边令 k 趋向于无穷, 得

$$x^* = \frac{x^*}{2} + \frac{1}{x^*},$$

于是 $x^* = \sqrt{2}$.

例 2.8 利用适当的迭代格式证明

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \sqrt{2 + \sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}} = 2.$$

k 个 2

证 考虑迭代格式

$$\begin{cases} x_0 = 0, \\ x_{k+1} = \sqrt{2 + x_k}, \quad k = 0, 1, 2, \dots, \end{cases} \tag{2.9}$$

则

$$\begin{aligned} x_1 &= \sqrt{2}, \\ x_2 &= \sqrt{2 + \sqrt{2}}, \\ &\dots\dots\dots \\ x_k &= \sqrt{2 + \sqrt{2 + \dots + \sqrt{2}}}. \end{aligned}$$

k 个 2

记 $\varphi(x) = \sqrt{2 + x}$, 则 $\varphi'(x) = \frac{1}{2\sqrt{2 + x}}$. 当 $x \in [0, 2]$ 时, $\varphi(x) \in [\varphi(0),$