

九章丛书

数值分析

第五版

同步辅导及习题全解

主 编 孙雨雷 冯君淑

- ◆ 知识点窍 ◆ 逻辑推理 ◆ 习题全解
- ◆ 全真考题 ◆ 名师执笔 ◆ 题型归类



中国水利水电出版社
www.waterpub.com.cn

新版

高校经典教材同步辅导丛书

数值分析（第五版）同步辅导及习题全解

主 编 孙雨雷 冯君淑



中国水利水电出版社
www.waterpub.com.cn

内容提要

本书是为了配合清华大学出版社出版的、李庆扬、王能超、易大义主编的《数值分析》(第五版)教材而编写的配套辅导书。

本书共九章,分别介绍数值分析与科学计算引论、插值法、函数逼近与快速傅里叶变换、数值积分与数值微分、解线性方程组的直接方法、解线性方程组的迭代法、非线性方程与方程组的数值解法、矩阵特征值计算、常微分方程初值问题数值解法。全书按教材内容,对各章的重点、难点做了较深刻的分析。针对各章节全部习题给出详细解题过程,并附以知识点窍和逻辑推理,思路清晰、逻辑性强,循序渐进地帮助读者分析并解决问题,各章还附有典型例题与解题技巧,以及历年考研真题评析。

本书可作为工科各专业、本科学生、《数值分析》课程教学辅导材料和复习参考用书,也可作为工科考研强化复习的指导书及《数值分析》课程教师的教学参考书。

图书在版编目(CIP)数据

数值分析(第五版)同步辅导及习题全解 / 孙雨雷,
冯君淑主编. — 北京:中国水利水电出版社, 2011.8
(高校经典教材同步辅导丛书)
ISBN 978-7-5084-8845-5

I. ①数… II. ①孙… ②冯… III. ①数值分析—高等学校—教学参考资料 IV. ①O241

中国版本图书馆CIP数据核字(2011)第145682号

策划编辑:杨庆川 责任编辑:杨元泓 封面设计:李佳

书 名	高校经典教材同步辅导丛书 数值分析(第五版)同步辅导及习题全解
作 者	主 编 孙雨雷 冯君淑
出版发行	中国水利水电出版社 (北京市海淀区玉渊潭南路1号D座 100038) 网址: www.waterpub.com.cn E-mail: mchannel@263.net (万水) sales@waterpub.com.cn 电话: (010) 68367658 (营销中心)、82562819 (万水)
经 售	全国各地新华书店和相关出版物销售网点
排 版	北京万水电子信息有限公司
印 刷	北京市梦宇印务有限公司
规 格	170mm×227mm 16开本 10.75印张 223千字
版 次	2011年8月第1版 2011年8月第1次印刷
印 数	0001—7000册
定 价	18.80元

凡购买我社图书,如有缺页、倒页、脱页的,本社营销中心负责调换

版权所有·侵权必究

编 委 会

(排名不分先后)

程丽园	李国哲	陈有志	苏昭平
郑利伟	罗彦辉	邢艳伟	范家畅
孙立群	李云龙	刘 岩	崔永君
高泽全	于克夫	尹泉生	林国栋
黄 河	李思琦	刘 闯	侯朝阳

前言

《数值分析》是数学系专业基础课程之一。为了帮助读者更好地学好这门课程,掌握更多知识,我们根据多年的教学经验编写了这本与此教材配套的《数值分析(第五版)同步辅导及习题全解》。本书旨在使广大读者理解基本概念,掌握基本知识,学会基本解题方法与解题技巧,提高应试能力。

本书是清华大学出版社出版的、李庆扬、王能超、易大义主编的《数值分析》(第五版)配套的学习辅导书,主要由以下几个部分组成:

1. **学习导引。**说明本章包括的主要内容,学习的重点以及需要掌握的知识点。
2. **知识点归纳。**对每章知识点做了简练概括,梳理了各知识点之间的脉络联系,突出各章主要定理及重要公式,使读者在各章学习过程中目标明确,有的放矢。
3. **典型例题与解题技巧。**该部分选取了一些具有启发性或综合性较强的经典例题,对所给例题先进行分析,再给出详细解答,意在抛砖引玉。
4. **课后习题全解。**教材中课后习题丰富、层次多样,许多基础性问题从多个角度帮助学生理解基本概念和基本理论,促其掌握基本解题方法。我们对教材的课后习题给了详细的解答。

由于时间较仓促,编者水平有限,难免书中有疏漏之处,敬请各位同行和读者给予批评、指正。

编者
2011年8月

目 录

第一章 绪 论	1
学习导引	1
知识点归纳	1
典型例题与解题技巧	2
课后习题全解	4
第二章 插 值 法	10
学习导引	10
知识点归纳	10
典型例题与解题技巧	13
课后习题全解	16
第三章 函数逼近与曲线拟合	30
学习导引	30
知识点归纳	30
典型例题与解题技巧	36
课后习题全解	39
第四章 数值积分与数值微分	52
学习导引	52
知识点归纳	52
典型例题与解题技巧	56
课后习题全解	59
第五章 解线性方程组的直接方法	72
学习导引	72
知识点归纳	72
典型例题与解题技巧	76
课后习题全解	79
第六章 解线性方程组的迭代法	92
学习导引	92

知识点归纳	92
典型例题与解题技巧	94
课后习题全解	96
第七章 非线性方程求根	104
学习导引	104
知识点归纳	104
典型例题与解题技巧	108
课后习题全解	111
第八章 矩阵特征值问题计算	123
学习导引	123
知识点归纳	123
典型例题与解题技巧	125
课后习题全解	128
第九章 常微分方程初值问题数值解法	138
学习导引	138
知识点归纳	138
典型例题与解题技巧	142
课后习题全解	146
考研考试指导	154
——常考题型十二例——	154

第一章

绪论

学习导引

本章简要地介绍了数值分析的研究对象,近似计算过程中的一些基本概念,如误差、有效数字、误差限以及计算中需要注意的一些现象.本章重点是一些概念的理解以及误差估计的方法.

知识点归纳

一、误差度量

1. 数值分析研究的两类误差

舍入误差和截断误差.由于计算机字长的有限性,对相关数据进行存储表示时便产生舍入误差,计算机必须在有限的时间内得到运行结果,于是无穷的运算过程必须截断为有限过程,由此产生截断误差.

2. 误差的度量方式

设 x^* 是真值 x 的一个近似值.绝对误差为 $e^* = x^* - x$,相对误差为 $e_r^* = \frac{e^*}{x} \approx \frac{e^*}{x^*}$.绝对误差限 ε^* 和相对误差限 ε_r^* 分别是 $|e^*|$ 和 $|e_r^*|$ 的上限.

3. 有效数字的定义

若近似值 x^* 的误差限是某一位的半个单位,该位到 x^* 的第一位非零数字共有 n 位,就说 x^* 有 n 位有效数字.它可表示为

$$x^* = \pm 10^m \times (a_1 + a_2 \times 10^{-1} + \cdots + a_n \times 10^{-(n-1)}) \quad (1.1)$$

其中 $a_i (i = 1, 2, \cdots, n)$ 是 0 到 9 中的一个数字, $a_1 \neq 0, m$ 为整数,且

$$|x - x^*| \leq \frac{1}{2} \times 10^{m-n+1}.$$

4. 有效数字和相对误差的关系

定理 1.1 如果形如式(1.1)的 x^* 有 n 位有效数字,则

$$|\varepsilon_r^*| \leq \frac{1}{2a_1} \times 10^{1-n}$$

定理 1.2 如果形如式(1.1)的 x^* 的相对误差限满足

$$|\varepsilon_r^*| \leq \frac{1}{2(a_1 + 1)} \times 10^{1-n}$$

则 x^* 至少有 n 位有效数字.

5. 误差限的运算

两个近似数 x_1^* 与 x_2^* , 其误差限分别为 $\varepsilon(x_1^*)$ 及 $\varepsilon(x_2^*)$, 它们进行加、减、乘、除运算得到的误差限分别为

$$\begin{aligned} \varepsilon(x_1^* \pm x_2^*) &= \varepsilon(x_1^*) + \varepsilon(x_2^*) \\ \varepsilon(x_1^* x_2^*) &\approx |x_1^*| \varepsilon(x_2^*) + |x_2^*| \varepsilon(x_1^*) \\ \varepsilon(x_1^* / x_2^*) &\approx \frac{|x_2^*| \varepsilon(x_1^*) + |x_1^*| \varepsilon(x_2^*)}{|x_2^*|^2} \quad (x_2^* \neq 0). \end{aligned}$$

二、浮点数系统

对于 $s+t+2$ 位的浮点数系(s 表示二进制阶码数值的二进制位数, t 表示尾数的二进制位数, 其他两位表示阶码和尾数的符号), 机器数绝对值的范围是 $2^{-2^s} \sim 2^{2^s-1}$, 实数表示的相对舍入误差限是 2^{-t} . 当数据的绝对值大于 2^{2^s-1} 时, 计算机非正常停机, 称之为上溢, 当非零数据的绝对值小于 2^{-2^s} , 用机器零表示精度损失, 称之为下溢.

三、误差传播

如果在运算过程中舍入误差能够得到控制, 或者舍入误差的增长不影响产生可靠的结果, 则称该算法是数值稳定的.

函数值绝对误差传播公式如下

$$f(x^*) - f(x) \approx f'(x^*)(x^* - x) \quad (1.2)$$

$$f(x_1^*, \dots, x_n^*) - f(x_1, \dots, x_n) \approx \sum_{i=1}^n \frac{\partial f(x_1^*, \dots, x_n^*)}{\partial x_i} (x_i^* - x_i) \quad (1.3)$$

$$\varepsilon(f(x^*)) \approx |f'(x^*)| \varepsilon(x^*) \quad (1.4)$$

四、数值稳定性

不同的教材对数值方法稳定性的定义有所不同, 有的要求随计算过程的深入误差不增长, 有的则要求误差增长速度不能太快. 只要不影响产生具有有效数字的近似值即认为是稳定的. 读者应注意教材中的定义. 随着学习的深入, 会针对各种具体算法给出稳定性的确切定义.

典型例题与解题技巧

例 1 求 $\sqrt{3}$ 的近似值, 使其绝对误差限精确到 $\frac{1}{2} \times 10^{-1}$, $\frac{1}{2} \times 10^{-2}$, $\frac{1}{2} \times 10^{-3}$.

【逻辑推理】 本题考查了绝对误差限的知识.

【解题过程】 因为 $\sqrt{3} = 1.73205\cdots$, 由于

$$\varepsilon^*(1.7) = |\sqrt{3} - 1.7| = 0.03205\cdots < 0.05$$

$$\varepsilon^*(1.73) = |\sqrt{3} - 1.73| = 0.00205\cdots < 0.005$$

$$\varepsilon^*(1.732) = |\sqrt{3} - 1.732| = 0.00005 < 0.0005$$

所以 $x_1^* = 1.7, x_2^* = 1.73, x_3^* = 1.732$.

例2 下列数据作为 $x = e$ 的近似值, 试确定它们各有几位有效数字, 并确定相对误差限.

$$x_1^* = 2.7, x_2^* = 2.71, x_3^* = 2.72$$

【逻辑推理】 本题考查了有效数字与相对误差的基础知识.

【解题过程】 $x_1^* = 2.7 = 10^0 \times 2.7$, 于是有 $m = 0$, 由

$$\begin{aligned} |e(x_1^*)| &= |x_1^* - x| = |2.7 - e| = 0.018\cdots \\ &\leq \frac{1}{2} \times 10^{-1} = \frac{1}{2} \times 10^{0-2+1} \end{aligned}$$

可知 x_1^* 具有两位有效数字. 利用不等式

$$\begin{aligned} |e_r(x_1^*)| &= \frac{|e_r(x_1^*)|}{|x_1^*|} = \frac{0.018\cdots}{2.7} \\ &\leq \frac{0.019}{2.7} \approx 0.0070 \end{aligned}$$

得相对误差限 $\varepsilon_r(x_1^*) \approx 0.0070$.

同理可求得 x_2^* 和 x_3^* 的有效数字及相对误差限.

例3 请给出一种算法计算 x^{256} , 要求乘法次数尽可能少.

【逻辑推理】 要尽可能地减少运算量, 其中一种思路是尽可能运用已经计算出的结果. 如 $x^{256} = (x^{128})^2$, 当 x^{128} 计算出来之后, 再需一次乘法便可以得到 x^{256} ; 而 $x^{128} = (x^{64})^2$, 同样地, 当 x^{64} 计算出来后, 再需一次乘法就可以计算出 x^{128} ; 依此类推, 这样就得到一种比普通乘法次数要少得多的算法.

$$\begin{aligned} \text{【解题过程】 } x^{256} &= x^{128} \times x^{128} = x^{64} \times x^{64} \times x^{128} \\ &= x^{32} \times x^{32} \times x^{64} \times x^{128} \\ &= x^{16} \times x^{16} \times x^{32} \times x^{64} \times x^{128} \\ &= x^8 \times x^8 \times x^{16} \times x^{32} \times x^{64} \times x^{128} \\ &= x \times x \times x^2 \times x^4 \times x^8 \times x^{16} \times x^{32} \times x^{64} \times x^{128} \end{aligned}$$

这样共需要 8 次乘法就可以计算出结果.

例4 试给出一种计算积分 $I_n = e^{-1} \int_0^1 x^n e^x dx$ 近似值的稳定递推算法.

【逻辑推理】 本题考查了算法的稳定性的知识.

【解题过程】 经分部积分有 $I_n = 1 - nI_{n-1}$, 虽然从 $I_0 = 1 - e^{-1}$ 出发, 可以建立一种递推算法, 但当对 I_0 近似时, 因在递推公式中出现 nI_{n-1} , 随着递推过程的进行, 导致算法误差迅速增长, 因而是一种不稳定算法. 但从该递推公式中解出 I_{n-1} , 就可以得到误差迅速减小的递推算法.

课后习题全解

1. 设 $x > 0$, x 的相对误差为 δ , 求 $\ln x$ 的误差.

【解题过程】 $\ln x - \ln x^* = \ln \frac{x}{x^*} = \ln \frac{x - x^* + x^*}{x^*} = \ln(\delta + 1) \approx \delta$.

2. 设 x 的相对误差为 2%, 求 x^n 的相对误差.

【解题过程】 $e(x^n) \approx nx^{n-1}(x - x^*)$

$$e_r(x^n) \approx n \frac{x^{n-1}(x - x^*)}{x^n} = n \frac{x - x^*}{x} = ne_r(x) = 0.02n.$$

3. 下列各数都是经过四舍五入得到的近似数, 即误差限不超过最后一位的半个单位, 试指出它们是几位有效数字:

$$x_1^* = 1.1021, x_2^* = 0.031, x_3^* = 385.6, x_4^* = 56.430, x_5^* = 7 \times 1.0.$$

【解题过程】 $x_1^* = 1.1021$ 有 5 位有效数字; $x_2^* = 0.031$ 有 2 位有效数字; $x_3^* = 385.6$ 有 4 位有效数字; $x_4^* = 56.430$ 有 5 位有效数字; $x_5^* = 7 \times 1.0$ 有 1 位有效数字.

4. 利用公式(1.4) (在课本中是公式(2.3)) 求下列各近似值的误差限:

$$(i) x_1^* + x_2^* + x_4^*; (ii) x_1^* \cdot x_2^* \cdot x_3^*; (iii) x_2^* / x_4^*.$$

其中 $x_1^*, x_2^*, x_3^*, x_4^*$ 均为第 3 题所给的数.

$$\begin{aligned} \text{【解题过程】 } (i) e^*(x_1^* + x_2^* + x_4^*) &\leq e(x_1^*) + e(x_2^*) + e(x_4^*) \\ &= \frac{1}{2} \times 10^{-4} + \frac{1}{2} \times 10^{-3} + \frac{1}{2} \times 10^{-3} \\ &\leq 1.052 \times 10^{-3} = \varepsilon^*. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (ii) e^*(x_1^* \cdot x_2^* \cdot x_3^*) &\approx x_2^* \cdot x_3^* (x_1 - x_1^*) + x_1^* \cdot x_3^* \cdot (x_2 - x_2^*) + x_1^* \cdot x_2^* (x_3 - x_3^*) \\ &\approx 0.215 = \varepsilon^*. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (iii) e^*(x_2^* / x_4^*) &\leq \left| \frac{1}{x_4^*} (x_2 - x_2^*) - \frac{x_2^*}{(x_4^*)^2} (x_4 - x_4^*) \right| \\ &= \left| \frac{x_2^*}{x_4^*} e_r(x_2) - \frac{x_2^*}{x_4^*} e_r(x_4) \right| \\ &\leq \left| \frac{x_2^*}{x_4^*} \right| [|e_r(x_2)| + |e_r(x_4)|] \\ &= \frac{0.031}{56.430} \left[\frac{\frac{1}{2} \times 10^{-3}}{0.031} + \frac{\frac{1}{2} \times 10^{-3}}{56.430} \right] \\ &\leq 10^{-5} = \varepsilon^*. \end{aligned}$$

5. 计算球体积要使相对误差限为 1%, 问度量半径 R 允许的相对误差限是多少?

$$\text{【逻辑推理】 } e_r(V) = \frac{\frac{4}{3}\pi R^3 - \frac{4}{3}\pi R^{*3}}{\frac{4}{3}\pi R^3} = \frac{R - R^*}{R} \cdot \frac{R^2 + R^*R + R^{*2}}{R^2}$$

$$\approx \frac{R - R^*}{R} \cdot \frac{3R^2}{R^2} = \frac{R - R^*}{R} \cdot 3 = 1\%$$

故
$$\frac{R - R^*}{R} = \frac{1}{300}$$

6. 设 $Y_0 = 28$, 按递推公式

$$Y_n = Y_{n-1} - \frac{1}{100} \sqrt{783} (n = 1, 2, \dots)$$

计算到 Y_{100} , 若取 $\sqrt{783} \approx 27.982$ (5 位有效数字), 试问计算 Y_{100} 将有多大误差?

【逻辑推理】 本题考查了绝对误差限的知识.

【解题过程】 解法一 设 $Y = \sqrt{783} Y^* = 27.983$

$$\delta = |Y - Y^*| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-3}$$

$$Y_0 = 28, Y_0^* = 28, \delta_0 = |Y_0 - Y_0^*| = 0$$

$$|Y_1 - Y_1^*| = \left| \left(28 - \frac{1}{100} \sqrt{783} \right) - \left(28 - \frac{1}{100} \times 27.983 \right) \right|$$

$$\leq \frac{1}{100} \delta$$

$$|Y_2 - Y_2^*| = \left| \left(Y_1 - \frac{1}{100} \sqrt{783} \right) - \left(Y_1^* - \frac{1}{100} \times 27.983 \right) \right|$$

$$= |(Y_1 - Y_1^*) - \frac{1}{100}(Y - Y^*)|$$

$$\leq \frac{1}{100} \delta + \frac{1}{100} \delta = \frac{2}{100} \delta$$

由递推公式可得

$$|Y_n - Y_n^*| \leq \frac{n}{100} \delta$$

则
$$|Y_{100} - Y_{100}^*| \leq \frac{100}{100} \delta = \delta = \frac{1}{2} \times 10^{-3}$$

即计算 Y_{100} 的误差限不超过 $\frac{1}{2} \times 10^{-3}$.

解法二 设 $Y = \sqrt{783}, Y^* = 27.983$.

$$\delta = |Y - Y^*| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-3}$$

$$Y_n - Y_{n-1} = -\frac{1}{100} \sqrt{783}, Y_0 = 28$$

由等差数列公式

$$Y_n = Y_0 - \frac{100}{100} \sqrt{783} = 28 - \sqrt{783}$$

所以
$$|Y_n - Y_n^*| = |Y - Y^*| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-3}.$$

7. 求方程 $x^2 - 56x + 1 = 0$ 的两个根,使它至少具有 4 位有效数字($\sqrt{783} \approx 27.982$).

【解题过程】 解方程 $x^2 - 56x + 1 = 0$ 得

$$x = \frac{56 \pm \sqrt{56^2 - 4}}{2} = 28 \pm \sqrt{\frac{3132}{4}} = 28 \pm \sqrt{783}$$

由第 6 题知 $\sqrt{783} \approx 27.982$ 具有 5 位有效数字,故可取

$$x_1 = 28 + \sqrt{783} \approx 28 + 27.982 = 55.982$$

$$x_2 = 28 - \sqrt{783} = \frac{1}{28 + \sqrt{783}} \approx \frac{1}{55.982} = 0.01786.$$

8. 当 $x \approx y$ 时计算 $\ln x - \ln y$ 有效位数会损失. 改用 $\ln x - \ln y = \ln \frac{x}{y}$ 是否就能减少舍入误差?

(提示:考虑对数函数何时出现病态).

【解题过程】 考虑对数函数的病态性问题,设 $f(x) = \ln x$, 则其条件数为

$$C_p = \left| \frac{xf'(x)}{f(x)} \right| = \left| \frac{x \frac{1}{x}}{\ln x} \right| = \left| \frac{1}{\ln x} \right|$$

则 $x \approx 1$ 时, C_p 充分大, 问题为病态

对于 $\ln x - \ln y = \ln \frac{x}{y}$, 由于 $x \approx y$, 即 $\frac{x}{y} \approx 1$

故用 $\ln x - \ln y = \ln \frac{x}{y}$ 不能减少舍入误差.

9. 正方形的边长大约为 100cm, 应怎样测量才能使其面积误差不超过 1cm^2 ?

【解题过程】 设正方形的边长为 x , 则其面积为 $y = x^2$. 由题设知 x 的近似值 $x^* = 100\text{cm}$. 记 y^* 为 y 的近似值, 则依 (1.2) 式知

$$\begin{aligned} e(y^*) &= y^* - y = (x^2)'|_{x=x^*} (x^* - x) \\ &= 2x^* (x^* - x) = 200(x^* - x) \end{aligned}$$

又由题意知

$$e(y^*) \approx 200e(x^*) \leq 1$$

故

$$e(x^*) < \frac{1}{200} = 0.005(\text{cm})$$

10. 设 $S = \frac{1}{2}gt^2$, 假定 g 是准确的, 而对 t 的测量有 ± 0.1 秒的误差, 证明当 t 增大时 S 的绝对误差增大, 而相对误差却减小.

【证明】 因为 $e(S) = S - S^* = gt(t - t^*) = gte(t)$

$$e_r(S) = \frac{S - S^*}{S} = \frac{gt(t - t^*)}{\frac{1}{2}gt^2} = \frac{2e(t)}{t}$$

由上述 S 的绝对误差 $e(S)$ 与其相对误差 $e_r(S)$ 的表达式易知, 当 t 增大时, $e(S)$ 增大, 而 $e_r(S)$ 减小.

11. 序列 $\{y_n\}$ 满足递推关系

$$y_n = 10y_{n-1} - 1 \quad (n = 1, 2, \dots)$$

若 $y_0 = \sqrt{2} \approx 1.41$ (三位有效数字), 计算到 y_{10} 时误差有多大? 这个计算过程稳定吗?

【逻辑推理】 本题考查了误差估计和算法稳定性的知识.

【解题过程】 因 $y_0 = \sqrt{2}, y_0^* = 1.41$, 而

$$|y - y_0^*| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-2} = \delta$$

于是有

$$|y_1 - y_1^*| = |10y_0 - 1 - 10y_0^* + 1| = 10|y_0 - y_0^*| \leq 10\delta$$

$$|y_2 - y_2^*| = |10y_1 - 1 - 10y_1^* + 1| = 10|y_1 - y_1^*| \leq 10^2\delta$$

类推有

$$|y_{10} - y_{10}^*| \leq 10^{10}\delta = \frac{1}{2} \times 10^8$$

即计算到 y_{10} , 其误差限为 $10^{10}\delta$, 亦即若在 y_0 处有误差限为 δ , 则 y_{10} 的误差将扩大 10^{10} 倍, 可见这个计算过程是不稳定的.

12. 计算 $f = (\sqrt{2} - 1)^6$, 取 $\sqrt{2} \approx 1.4$, 利用下列算式计算, 哪一个得到的结果最好?

$$\frac{1}{(\sqrt{2} + 1)^6}, (3 - 2\sqrt{2})^3, \frac{1}{(3 + 2\sqrt{2})^3}, 99 - 70\sqrt{2}.$$

【解题过程】 $(\sqrt{2} - 1)^6 = 0.0050506\dots$, 取 $\sqrt{2} \approx 1.4$, 则

$$(1) \frac{1}{(\sqrt{2} + 1)^6} \approx \frac{1}{(1.4 + 1)^6} = \frac{1}{2.4^6} \approx 0.0052328$$

$$(2) (3 - 2\sqrt{2})^3 \approx (3 - 2 \times 1.4)^3 \approx 0.008$$

$$(3) \frac{1}{(3 + 2\sqrt{2})^3} \approx \frac{1}{(3 + 2.8)^3} \approx 0.0051253$$

$$(4) 99 - 70\sqrt{2} \approx 99 - 70 \times 1.4 = 1$$

经比较可知, 以 $\frac{1}{(3 + 2\sqrt{2})^3}$ 计算得到的结果最好.

13. $f(x) = \ln(x - \sqrt{x^2 - 1})$, 求 $f(30)$ 的值, 若开平方用 6 位函数表, 问求对数时误差有多大? 若改用另一等价公式

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

计算, 求对数时误差有多大?

【解题过程】 设 $y = x - \sqrt{x^2 - 1}$, 则 $f(x) = \ln y$. 由 (1.2) 及 (1.4) 式知

$$\varepsilon(f^*) = \frac{1}{y^*} (y^* - y) \varepsilon(f^*) \approx \frac{1}{|y^*|} |y^* - y|$$

而由题意知 $|y^* - y| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-4}$, $|y^*| = 0.0167$, 所以

$$\varepsilon(f^*) \approx \frac{|y^* - y|}{|y^*|} \leq \frac{\frac{1}{2} \times 10^{-4}}{0.0167} \approx 0.3 \times 10^{-2}$$

若用等价公式 $\ln(x - \sqrt{x^2 - 1}) = -\ln(x + \sqrt{x^2 + 1})$ 计算, 此时令 $y = x + \sqrt{x^2 + 1}$, 则

$$|y^*| = 59.9833$$

故
$$\varepsilon(f^*) \approx \frac{|y^* - y|}{|y^*|} \leq \frac{\frac{1}{2} \times 10^{-4}}{59.9833} \approx 0.834 \times 10^{-6}.$$

14. 用秦九韶算法求多项式 $p(x) = 3x^5 - 2x^3 + x + 7$ 在 $x = 3$ 处的值.

【解题过程】 利用公式 $\begin{cases} b_0 = a_0 \\ b_i = b_{i-1}x^* + a_i, i = 1, 2, \dots, n \end{cases}$ 构造出下列计算表格:

	x^5 系数	x^4 系数	x^3 系数	x^2 系数	x 系数	常数项
$x^* = 3$	$a_0 = 3$	$a_1 = 0$	$a_2 = -2$	$a_3 = 0$	$a_4 = 1$	$a_5 = 7$
		$b_0x^* = 9$	$b_1x^* = 27$	$b_2x^* = 75$	$b_3x^* = 225$	$b_4x^* = 678$
	$b_0 = 3$	$b_1 = 9$	$b_2 = 25$	$b_3 = 75$	$b_4 = 226$	$b_5 = 685$

此处 $b_5 = p(3) = 685$.

15. 用迭代法 $x_{k+1} = \frac{1}{1+x_k}$ ($k = 0, 1, \dots$) 求方程 $x^2 + x - 1 = 0$ 的正根 $x^* = \frac{-1+\sqrt{5}}{2}$, 取 $x_0 = 1$, 计算到 x_5 , 问 x_5 有几位有效数字.

【解题过程】 按题给迭代公式, 计算 x_5

$$\begin{aligned} x_0 &= 1 & x_3 &= 0.59999999\dots \\ x_1 &= 0.5 & x_4 &= 0.625 \\ x_2 &= 0.6666666\dots & x_5 &= 0.6153846\dots \end{aligned}$$

由公式 $|x^* - x^5| \leq \frac{1}{2} \times 10^{-n}$ 可得 $0.00266 \leq \frac{1}{2} \times 10^{-n}$

此时 n 取使上述不等式成立的最大整数, 则 n 即为 x_5 的有效数字, 可知 $n = 2$.

16. 用不同的方法计算积分 $\int_0^{1/2} e^x dx$

(1) 用原函数计算到 6 位小数.

(2) 用复合梯形公式(4.7), 取步长 $h = \frac{1}{4}$.

(3) 利用 T_1 及 T_2 的松弛法(4.8) 求 S_1 .

【解题过程】 (1) $\int_0^{1/2} e^x dx = e^x \Big|_0^{1/2} = \sqrt{e} - 1 \approx 0.648721$.

(2) 利用复合梯形公式, 当步长 $h = \frac{1}{4}$ 时, 即取点:

$$x_0 = 0, x_1 = \frac{1}{4}, x_2 = \frac{1}{2}$$

$$\begin{aligned}
 \text{则} \quad \int_0^{\frac{1}{2}} e^x dx &\approx \frac{1}{8}f(x_0) + \frac{1}{4}f(x_1) + \frac{1}{8}f(x_2) \\
 &= \frac{1}{8} + \frac{1}{4}e^{\frac{1}{4}} + \frac{1}{8}e^{\frac{1}{2}} \\
 &\approx 0.652097.
 \end{aligned}$$

(3) 取 $a = 0, b = \frac{1}{2}, c = \frac{a+b}{2} = \frac{1}{4}$, 则

$$T_1 = \frac{b-a}{2}[f(a) + f(b)] = \frac{1}{4}(1 + e^{\frac{1}{2}})$$

$$T_2 = \frac{b-a}{4}[f(a) + 2f(c) + f(b)] = \frac{1}{8}(1 + 2e^{\frac{1}{4}} + e^{\frac{1}{2}})$$

则取 $\omega = \frac{1}{3}$, 利用松弛法求得

$$\begin{aligned}
 \delta_1 &= \frac{4}{3}T_2 - \frac{1}{3}T_1 \\
 &= \frac{1}{6}(1 + 2e^{\frac{1}{4}} + e^{\frac{1}{2}}) - \frac{1}{12}(1 + e^{\frac{1}{2}}) \\
 &= \frac{1}{12} + \frac{1}{3}e^{\frac{1}{4}} + \frac{1}{12}e^{\frac{1}{2}} \\
 &\approx 0.648735
 \end{aligned}$$

17. 将 15 题迭代前后的值加权平均构成迭代公式

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

验证: 若取 $\omega = \frac{7}{25}$, 则上述公式比 15 题迭代收敛快.

【解题过程】 分别用 15 题的迭代公式与本题加权平均后的迭代公式迭代计算, 得结果如下表.

	$x_{k+1} = \frac{1}{1+x_k}$	有效数字位数	$x_{k+1} = \omega x_k + (1-\omega) \frac{1}{1+x_k}$	有效数字位数
x_0	1		1	
x_1	0.5		0.64	1
x_2	0.666667	1	0.618024	4
x_3	0.6	1	0.618034	5
x_4	0.625	1	0.618034	5

显然加权平均迭代公式收敛的速度更快.

第二章

插值法

学习导引

插值法是古老而实用的数学方法,本章主要是利用插值法构造插值函数. 我们主要研究如何求出插值多项式,分段插值函数,样条插值函数;讨论插值多项式 $P(x)$ 的存在的唯一性、收敛性及误差估计.

知识点归纳

一、定义

已知函数 $y = f(x)$ 在互异节点 $\{x_i\}_{i=0}^n \subset [a, b]$ 处的函数值为 $\{y_i = f(x_i)\}_{i=0}^n$, 若存在简单函数 $P(x)$, 使得

$$P(x_i) = y_i \quad (i = 0, 1, \dots, n) \quad (2.1)$$

成立, 则称 $P(x)$ 是 $f(x)$ 关于节点 $\{x_i\}_{i=0}^n$ 的一个插值函数.

其中

$\{x_i\}_{i=0}^n$ —— 插值节点, $[a, b]$ —— 插值区间,

$f(x)$ —— 被插值函数, 式(2.1) —— 插值条件

用 $P(\bar{x})$ 的值作为 $f(\bar{x})$ 的近似值, 当 $\bar{x}$ 在节点形成的区间上时, 称该方法为内插法; 当 $\bar{x}$ 不在节点形成的区间上但在插值区间上, 则称该方法为外插法.

当插值函数 $P(x)$ 为多项式时, 称 $P(x)$ 是 $f(x)$ 的一个插值多项式. 插值余项

插值余项 $R(x) \stackrel{\text{def}}{=} f(x) - P(x)$, 插值余项又称为截断误差.

二、插值多项式的存在唯一性定理

定理 2.1 满足插值条件(2.1)的不超过 n 次的插值多项式 $P(x)$ 是存在且唯一的.

推论 2.1 若 $f(x)$ 是不超过 n 次的多项式, 则它的关于 $n+1$ 个互异节点 $\{x^i\}_{i=0}^n$ 的不超过 n 次的插值多项式 $P(x)$ 与被插值函数 $f(x)$ 恒等, 即有