第1章 绪论

张利军

zlj@nju. edu. cn http://cs. nju. edu. cn/zlj





目录

- □研究对象与特点
- □误差来源与误差分析
- □误差的基本概念
- □误差分析的方法与原则



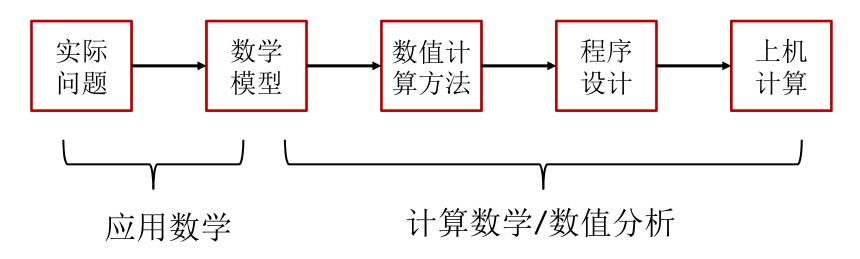
数值分析

□研究各种数学问题求解的数值计算方法

电子计算机成为数 值计算的主要工具

□研究适合于计算机使用的数值计算方法

用计算机解决科学计算问题的过程





数值分析

- □ 研究用计算机解决数学问题的数值方法及其理论
 - 函数的数值逼近、数值微分与数值积分、非线性 方程数值解、数值线性代数、微分方程数值解等
 - 数学的分支,不止研究数学本身,理论与计算紧密结合,着重研究数学问题的数值方法及其理论

□也称为计算方法

- 内容丰富,研究方法深刻,有自身理论体系
- 既有纯数学的高度抽象性与严密科学性,又有应用的广泛性与实际试验的高度技术性
- 与计算机应用密切结合、实用性很强的数学课程



线性方程组数值解

□ 线性代数

- 介绍解存在的唯一性及有关理论、精确解法
- 无法在计算机上求解大规模的方程组

□数值分析

- 研究适合计算机使用的、满足精度要求的、计 算省时间的有效算法及其相关的理论
- 根据计算机容量、字长、速度等指标,研究具体求解步骤和程序设计技巧
- 有的方法在理论上虽不够严格,但通过实际计算、对比分析等手段,证明有效,也应采用



特点

- 1. 面向计算机,要根据计算机特点提供实际可行的有效算法,即算法只能包括加、减、乘、除运算和逻辑运算
- 2. 有可靠的理论分析,能任意逼近并达到精度要求,对近似算法要保证收敛性和数值稳定性,还要对误差进行分析
- 3. 有好的计算复杂性. 时间复杂性好是指节省时间, 空间复杂性好是指节省存储量
- 4. 有数值实验,通过实验证明它是行之有效的



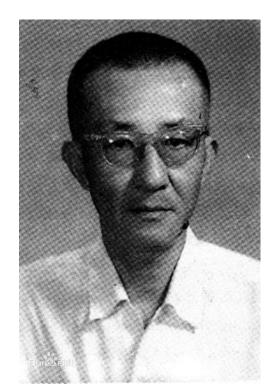
- □ 1955 周恩来领导10年科技规划,提出发展几个新技术,包括计算技术(计算机,程序设计,计算数学),半导体技术,自动化技术。
- □ 1956 成立计算技术研究所筹备处,主任华罗 庚, 手下有两个组(计算机与计算数学)。在 其领导下于数学所成立计算方法讨论班。
- □ 1958 计算所成立,带半军事性质,并且与苏联合作在中科院计算研究所造出104机。 北大、吉大、复旦、南大相继成立计算数学专业。



- □ 1958 "计算数学" 专业
- □ 1984 "计算数学及其应用软件"专业
 - ■加强计算机课程的分量
- □ 1998 "信息与计算科学"专业
 - ■加强信息课程的分量



- □ 冯康(1920年9月9日-1993年8月17日)
 - 1944年冯康毕业于国立中央大学
 - 有限元方法
 - 辛几何算法



https://baike.baidu.com/item/%E5%86%AF%E5%BA%B7/47515?fr=aladdin



□ 冯康(1920年9月9日-1993年8月17日)

中国近代数学能够超越西方或与之并驾齐驱的主要原因有三个,主要是讲能够在数学历史上很出名的有三个:一个是陈省身教授在示性类方面的工作,一个是华罗庚在多复变函数方面的工作,一个是冯康在有限元计算方面的工作。

(1997年春丘成桐在清华大学所作题为"中国数学发展之我见"的报告)



研究分支

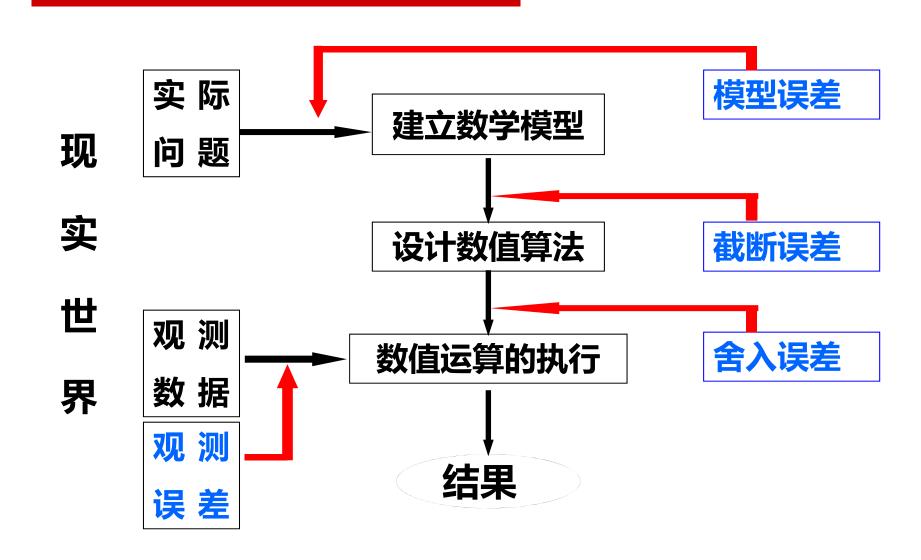
- 1. 微分方程数值解是信息与计算数学的主要分支。(气象、物理、力学等诸多领域)
- 2. 数值代数和最优化是科学计算、运筹学的基础学科。(在材料科学、生命科学、信息科学、交通、通讯以及金融中的计算问题)
- 3. 反问题无疑是最热门的方向之一。(图像处理、信号处理)
- 4. 计算数学的应用型分支:与具体的应用结合 形成新的学科,比如说计算流体力学、计算 空气动力学、计算力学、计算物理



目录

- □研究对象与特点
- □误差来源与误差分析
- □误差的基本概念
- □误差分析的方法与原则







- □ 1. 模型误差
 - 数学模型与实际问题之间出现的误差
 - 只有实际问题提法正确,建立数学模型时又抽象、简化得合理,才能得到好的结果
 - 这种误差难以用数量表示,通常都假定数学模型是合理的,这种误差可忽略不计
- □ 2. 观测误差
 - 在数学模型中往往还有一些根据观测得到的物理量,如温度、长度、电压等
 - 由观测产生的误差,本课程也不讨论这种误差



- □ 3. 截断误差/方法误差
 - 当数学模型不能得到精确解时,通常要用数值 方法求它的近似解
 - 近似解与精确解之间的误差
 - 例:用Taylor多项式近似函数f(x)

$$P_n(x) = f(0) + \frac{f'(0)}{1!}x + \frac{f''(0)}{2!}x^2 + \dots + \frac{f^{(n)}(0)}{n!}x^n$$

截断误差(泰勒余项定理):

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

其中 ξ 在0与x之间



□ 3. 截断误差/方法误差

■ 真实函数

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \cdots$$

$$\sin(x) = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \frac{x^7}{7!} + \cdots$$

$$\ln(1+x) = x - \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} - \frac{x^4}{4} + \cdots$$



□ 3. 截断误差/方法误差

■ 真实函数

$$e^{x} = 1 + x + \frac{x^{2}}{2!} + \frac{x^{3}}{3!} + \dots + \frac{x^{n}}{n!} + \dots$$

■近似函数

$$P_n(x) = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots + \frac{x^n}{n!}$$

■ 截断误差为

$$e^{x} - P_{n}(x) = \frac{x^{n+1}}{(n+1)!}e^{\theta x}, \qquad 0 < \theta < 1$$



□ 4. 舍入误差

- 由于计算机的字长有限,原始数据在计算机上 表示会产生误差
- 计算过程又可能产生新的误差
- 例:用3.14159近似代替 π ,产生的误差 $R = \pi 3.14159 = 0.0000026 ...$ 就是舍入误差

$$\sqrt{2} = 1.41421356237 \dots \approx 1.4142$$

$$ln(2) = 0.69314718056 \dots \approx 0.6931$$

NANTING LITTLE TO THE PARTY OF THE PARTY OF

多种误差同时出现

- □ 例: 近似计算 $\int_0^1 e^{-x^2} dx$ (= 0.747...)
 - 将 e^{-x^2} 作Taylor展开后再积分:

$$\int_{0}^{1} e^{-x^{2}} dx = \int_{0}^{1} \left(1 - x^{2} + \frac{x^{4}}{2!} - \frac{x^{6}}{3!} + \frac{x^{8}}{4!} - \cdots \right) dx$$

$$= 1 - \frac{1}{3} + \frac{1}{2!} \times \frac{1}{5} - \frac{1}{3!} \times \frac{1}{7} + \frac{1}{4!} \times \frac{1}{9} - \cdots$$

$$S_{4}$$



多种误差同时出现(续)

- 取 $\int_0^1 e^{-x^2} dx \approx S_4$,则 $R_4 = \frac{1}{4!} \times \frac{1}{9} \frac{1}{5!} \times \frac{1}{11} + \cdots$ 称为截断误差
- 这里 $|R_4| < \frac{1}{4!} \times \frac{1}{9} < 0.005$ $S_4 = 1 \frac{1}{3} + \frac{1}{10} \frac{1}{42}$

$$\approx 1 - 0.333 + 0.1 - 0.024 = 0.743$$

- 舍入误差< 0.0005 × 2 = 0.001
- 总体误差< 0.005 + 0.001 = 0.006



误差分析

- □ 误差分析/估计
 - 研究计算结果的误差是否满足精度要求
 - 本课程主要讨论算法的截断误差与舍入误差
- **回 例1.1** 计算 $I_n = e^{-1} \int_0^1 x^n e^x dx (n = 0,1,...)$
 - ,并估计误差
 - 分部积分公式:

$$\int_{a}^{b} u(x)v'(x) \, dx = [u(x)v(x)]_{a}^{b} - \int_{a}^{b} u'(x)v(x) \, dx$$



■ $\diamondsuit u(x) = x^n, v(x) = e^x, 有:$

$$I_n = e^{-1} \int_0^1 x^n e^x \, \mathrm{d}x$$

$$= e^{-1} \left([x^n e^x]_0^1 - n \int_0^1 x^{n-1} e^x \, dx \right)$$

$$= e^{-1} \left(e^1 - n \int_0^1 x^{n-1} e^x \, dx \right)$$

$$=1-nI_{n-1}$$



■ 计算 I_n 的递推公式:

$$I_n = 1 - nI_{n-1} \ (n = 1, 2, ...)$$

$$I_0 = e^{-1} \int_0^1 e^x dx = 1 - e^{-1}$$

■ 为计算 I_0 ,先计算 e^{-1}

$$e^{-1} \approx 1 + (-1) + \frac{(-1)^2}{2!} + \dots + \frac{(-1)^k}{k!}$$

并取k = 7,用四位小数计算,则得 $e^{-1} \approx 0.3679$,截断误差

$$R_7 = \left| e^{-1} - 0.3679 \right| \le \frac{1}{8!} < \frac{1}{4} \times 10^{-4}$$



■ 初始值 $I_0 \approx 0.6321 = \tilde{I}_0$,用先前递推公式

方案 (A)
$$\begin{cases} \tilde{I}_0 = 0.6321, \\ \tilde{I}_n = 1 - n\tilde{I}_{n-1} \ (n = 1, 2, ...) \end{cases}$$

\overline{n}	\tilde{I}_n (A)	I_n^* (B)	n	\tilde{I}_n (A)	I_n^* (B)
0	0.6321	0.6321	5	0.1480	0.1455
1	0.3679	0.3679	6	0.1120	0.1268
2	0.2642	0.2643	7	0.2160	0.1121
3	0.2074	0.2073	8	-0.728	0.1035
4	0.1704	0.1708	9	7.552	0.0684



- \blacksquare $\tilde{I}_8 < 0$,与 $\tilde{I}_n > 0$ 相矛盾
- $\tilde{I}_9 = 7.552$,同样有问题

$$\frac{e^{-1}}{n+1} = e^{-1} \left(\min_{0 \le x \le 1} e^x \right) \int_0^1 x^n \, \mathrm{d}x < I_n$$

$$I_n < e^{-1} \left(\max_{0 \le x \le 1} e^x \right) \int_0^1 x^n \, \mathrm{d}x = \frac{1}{n+1}$$

- 初值 \tilde{I}_0 有误差 $E_0 = I_0 \tilde{I}_0$
- 各步计算的误差 $E_n = I_n \tilde{I}_n$ 满足关系

$$E_n = -nE_{n-1} \ (n = 1, 2, ...) \Rightarrow E_n = (-1)^n n! E_0$$



- 例如n = 8,若 $|E_0| = \frac{1}{2} \times 10^{-4}$,则 $|E_8| = 8! \times |E_0| > 2$
- 当 n = 9时,根据前面的上下界:

$$\frac{e^{-1}}{10} < I_9 < \frac{1}{10}$$

■粗略取

$$I_9 \approx \frac{1}{2} \left(\frac{1}{10} + \frac{e^{-1}}{10} \right) = 0.0684 = I_9^*$$

根据递推公式

方案 (B)
$$\begin{cases} I_9^* = 0.0684, \\ I_{n-1}^* = \frac{1}{n} (1 - I_n^*) (n = 9,8, \dots 1) \end{cases}$$

差之毫厘、谬以千里



例1.1 (续)

- I_0^* 与 I_0 的误差不超过 10^{-4} 。由于 $|E_0^*| = \frac{1}{n!} |E_n^*|$, E_0^* 比 E_n^* 缩小了n!倍。尽管 E_9^* 较大,但误差逐步缩小
- 方案 (A) 计算时,初值 \tilde{I}_0 较准确,但误差逐步扩大

\overline{n}	\tilde{I}_n (A)	I_n^* (B)	n	\tilde{I}_n (A)	I_n^* (B)
0	0.6321	0.6321	5	0.1480	0.1455
1	0.3679	0.3679	6	0.1120	0.1268
2	0.2642	0.2643	7	0.2160	0.1121
3	0.2074	0.2073	8	-0.728	0.1035
4	0.1704	0.1708	9	7.552	0.0684



目录

- □研究对象与特点
- □误差来源与误差分析
- □误差的基本概念
- □误差分析的方法与原则



误差与误差限

口 定义1.1 设x为准确值, x^* 为x的近似值,称 $e^* = x^* - x$

为近似值的绝对误差,简称误差

- e*可正可负: 当绝对误差为正时,叫做强近似值; 当绝对误差为负时,叫做弱近似值
- 通常准确值x和误差e*都是未知的
- □ 估计出误差的绝对值不超过某正数*ε**, 称为 近似值的误差限
 - 总是正数
 - $|x x^*| \le \varepsilon^*$,也可表示为 $x = x^* \pm \varepsilon^*$



误差与误差限

- □ 例: 用米刻度的米尺测量一长度x (单位: mm)
 - 读出和该长度接近的刻度 x^* , x^* 是x的近似值, 它的误差限是0.5, 于是

$$|x^* - x| \le 0.5$$

■ 如读出的长度为765,则有

$$|765 - x| \le 0.5$$

从上式仍不知道准确的x是多少,但知道

$$764.5 \le x \le 765.5$$

即 $x \in [764.5, 765.5]$



误差的局限

- □误差限的大小不能完全表示近似值的好坏
 - 例: 有两个量 $x = 10 \pm 1$, $y = 1000 \pm 5$, 则 $x^* = 10$, $\varepsilon_x^* = 1$, $y^* = 1000$, $\varepsilon_y^* = 5$

虽然 ε_y^* 比 ε_x^* 大4倍,但

$$\frac{\varepsilon_y^*}{y^*} = \frac{5}{1000} = 0.5\% < \frac{\varepsilon_x^*}{x^*} = \frac{1}{10} = 10\%$$

说明y*近似y的程度比x*近似x的程度好

□ 在判断近似值好坏时,除考虑误差大小外, 还应考虑准确值x本身的大小



相对误差

 \Box 近似值的误差 e^* 与准确值x的比值

$$\frac{e^*}{x} = \frac{x^* - x}{x}$$

称为近似值 x^* 的相对误差,记作 e_r^*

□ 由于x未知,通常取

$$e_{\mathbf{r}}^* = \frac{e^*}{x^*} = \frac{x^* - x}{x^*}$$

■ 当 $e_{\mathbf{r}}^* = e^*/x^*$ 较小时,近似合理

$$\frac{e^*}{x} - \frac{e^*}{x^*} = \frac{e^*(x^* - x)}{x^*x} = \frac{(e^*)^2}{x^*(x^* - e^*)} = \frac{(e^*/x^*)^2}{1 - (e^*/x^*)}$$



相对误差限

 \square 相对误差也可正可负,它的绝对值上界称为相对误差限,记作 ε_r^*

$$\varepsilon_r^* = \frac{\varepsilon^*}{|x^*|}$$

- 例: 有两个量 $x = 10 \pm 1$, $y = 1000 \pm 5$

$$\frac{\varepsilon_x^*}{|x^*|} = \frac{1}{10} = 10\% > \frac{\varepsilon_y^*}{|y^*|} = \frac{5}{1000} = 0.5\%$$

所以,y*近似y的程度比x*近似x的程度好



四舍五入

- □ 当准确值*x*有多位数时,常常按四舍五入的原则得到*x*的前几位近似值*x**
- \square 例: $x = \pi = 3.14159265 \cdots$
 - 取前3位, $x_3^* = 3.14$, $\varepsilon_3^* \le 0.002$ $e_3^* = |\pi 3.14| \le 0.002 \le \frac{1}{2} \times 10^{-2}$
 - 取前5位, $x_5^* = 3.1416$, $\varepsilon_5^* \le 0.0000008$ $e_5^* = |\pi - 3.1416| \le 0.0000008 \le \frac{1}{2} \times 10^{-4}$

误差都不超过末位数字的半个单位



有效数字

- □ 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
 - $x_3^* = 3.14$,3位有效数字
 - x_5^* = 3.1416, 5位有效数字

有效数字 其他形式: $x^* = \pm 0. a_1 a_2 ... a_n \times 10^m$



- \square 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
- □可以写成标准形式

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

■ 其中 a_1 是1到9中的一个数字; $a_2,...,a_n$ 是0到9 中的一个数字: m为整数, 目

$$e^* = |x - x^*| \le \frac{1}{2} \times 10^{m-n+1}$$



□ 例1.2 按四舍五入原则写出下列各数具有五 位有效数字的近似数

 $187.9325 \quad 0.03785551 \quad 8.000033 \quad 2.7182818$

187.93 0.037856 8.0000 2.7183

□ 例: $x = \sqrt{3} \approx 1.732050808$,判断下面的有 效数字有几位

近似值	有效数字	原因
1.73	3	$\left \sqrt{3} - 1.73 \right < 0.5 \times 10^{-2} = 0.5 \times 10^{0-3+1}$
1.7321	5	$\left \sqrt{3} - 1.7321 \right < 0.5 \times 10^{-4} = 0.5 \times 10^{0-5+1}$
1.7320	4	$\left \sqrt{3} - 1.7320 \right > 0.5 \times 10^{-4} = 0.5 \times 10^{0-5+1}$



□ 例1.2 按四舍五入原则写出下列各数具有五 位有效数字的近似数

 $187.9325 \quad 0.03785551 \quad 8.000033 \quad 2.7182818$

187.93 0.037856 8.0000 2.7183

□ 例: $x = \sqrt{3} \approx 1.732050808$,判断下面的有 效数字有几位

近似值	有效数字	原因
1.73	3	$\left \sqrt{3} - 1.73 \right < 0.5 \times 10^{-2} = 0.5 \times 10^{0-3+1}$
1.7321	5	$\left \sqrt{3} - 1.7321 \right < 0.5 \times 10^{-4} = 0.5 \times 10^{0-5+1}$
1.7320	4	$\left \sqrt{3} - 1.7320 \right < 0.5 \times 10^{-3} = 0.5 \times 10^{0-4+1}$

NANILIAN DEPTHE

例1.3

- □ 重力常数g,如果以m/s²为单位, $g \approx$ 9.80 m/s²; 如果以km/s²为单位, $g \approx$ 0.00980 km/s²,它们都具有3位有效数字

$$|g - 9.80| \le \frac{1}{2} \times 10^{-2} = \frac{1}{2} \times 10^{0-3+1}$$

■ 按第二种写法

$$|g - 0.00980| \le \frac{1}{2} \times 10^{-5} = \frac{1}{2} \times 10^{-3-3+1}$$

- 绝对误差限: $\frac{1}{2} \times 10^{-2} \text{ m/s}^2$ 、 $\frac{1}{2} \times 10^{-5} \text{ km/s}^2$
- 相对误差限: $\varepsilon_{\rm r}^* = 0.005/9.8$

NANJITAG UNITA

讨论

- □ 重力常数g,如果以m/s²为单位, $g \approx$ 9.80 m/s²; 如果以km/s²为单位, $g \approx$ 0.00980 km/s²,它们都具有3位有效数字
- □ 有效位数与小数点后有多少位数无关
- \square m相同的情况下,有效位数越多,绝对误差限 越小 $\varepsilon^* = \frac{1}{2} \times 10^{m-n+1}$
- □ 绝对误差与误差限是有量纲的
- □相对误差与相对误差限是无量纲的



有效数字与相对误差限

□ 定理1.1 对于下面的近似数

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

 $若x^*$ 具有n位有效数字,则其相对误差限为

$$\varepsilon_{\rm r}^* \le \frac{1}{2a_1} \times 10^{-(n-1)}$$

反之,若x*的相对误差限满足

$$\varepsilon_{\rm r}^* \le \frac{1}{2(a_1+1)} \times 10^{-(n-1)}$$

则x*至少具有n位有效数字

□ 有效位数越多,相对误差限越小



定理1.1 (证明)

□ 由x*的形式可知

$$a_1 \times 10^m \le |x^*| \le (a_1 + 1) \times 10^m$$

 \square 当 x^* 有n位有效数字时,有

$$\frac{|x - x^*|}{|x^*|} \le \frac{0.5 \times 10^{m - n + 1}}{a_1 \times 10^m} = \frac{1}{2a_1} \times 10^{-(n - 1)}$$

口 反之, 若 $\varepsilon_{r}^{*} \leq \frac{1}{2(a_{1}+1)} \times 10^{-(n-1)}$, 有

$$|x - x^*| \le |x^*| \varepsilon_r^*$$

$$\leq (a_1 + 1) \times 10^m \times \frac{1}{2(a_1 + 1)} \times 10^{-(n-1)} = \frac{1}{2} \times 10^{m-n+1}$$

NANITAGE BYTTH

例1.4

- □ 要使√20的近似值的相对误差限小于0.1%, 要取几位有效数字?
 - 根据**定理1.1**,知

$$\varepsilon_{\rm r}^* \le \frac{1}{2a_1} \times 10^{-(n-1)}$$

- 易得当n = 4时,

$$\varepsilon_{\rm r}^* \le \frac{1}{8} \times 10^{-3} < 10^{-3} = 0.1\%$$

■ 此时, $\sqrt{20} \approx 4.472$



几点说明

- 1. 用四舍五入法取准确值的前n位作为近似值
 - ,则x*必有n位有效数字
- 2. 有效数字位数相同的两个近似数,绝对误差 限不一定相同
 - 单位可能不同,见例1.3
- 3. 将任何数乘以10^m(m为整数),等于移动该数的小数点,并不影响它的有效数字的位数
- 4. 准确值被认为具有无穷位有效数字



数值运算的误差估计

 \square 两个近似数 x_1^* 和 x_2^* ,其误差限分别为 $\varepsilon(x_1^*)$ 和 $\varepsilon(x_2^*)$,则

$$\varepsilon(x_1^* \pm x_2^*) = \varepsilon(x_1^*) + \varepsilon(x_2^*)$$

$$\varepsilon(x_1^*x_2^*) \approx |x_1^*|\varepsilon(x_2^*) + |x_2^*|\varepsilon(x_1^*)$$

$$\varepsilon \left(\frac{x_1^*}{x_2^*}\right) \approx \frac{|x_1^*|\varepsilon(x_2^*) + |x_2^*|\varepsilon(x_1^*)}{|x_2^*|^2} \quad (x_2^* \neq 0)$$

□ 当自变量有误差时,计算函数值也会产生 误差,其误差限可用Taylor展开式来估计



一元函数的误差估计

 \Box 设f(x)是一元函数,x的近似值为 x^* ,以 $f(x^*)$ 近似f(x),根据Taylor展开

$$f(x) - f(x^*) = f'(x^*)(x - x^*) + \frac{f''(\xi)}{2}(x - x^*)^2$$

- 其中 ξ 介于x与x*之间
- 上式取绝对值,得 $|f(x) f(x^*)| \leq |f'(x^*)| \varepsilon(x^*) + \frac{|f''(\xi)|}{2} \varepsilon^2(x^*)$
- $\Box f'(x^*) 与 f''(x^*) 的 比值不太大,误差限$ $\varepsilon(f(x^*))$ 近似为 $\varepsilon(f(x^*)) \approx |f'(x^*)| \varepsilon(x^*)$



- \square 当f为多元函数时,计算 $A = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$
- \square 如果 x_1, x_2, \dots, x_n 的近似值为 $x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*$,则 A的近似值为 $A^* = f(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*)$
 - 函数值 A^* 的误差 $e(A^*)$ 由Taylor展开得

$$e(A^*) = A^* - A = f(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*) - f(x_1, x_2, \dots, x_n)$$

$$\approx \sum_{k=1}^{n} \left(\frac{\partial f(x_1^*, x_2^*, \cdots, x_n^*)}{\partial x_k} \right) (x_k^* - x_k) = \sum_{k=1}^{n} \left(\frac{\partial f}{\partial x_k} \right)^* e_k^*$$



- \square 当f为多元函数时,计算 $A = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$
- \square 如果 x_1, x_2, \dots, x_n 的近似值为 $x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*$,则 A的近似值为 $A^* = f(x_1^*, x_2^*, \dots, x_n^*)$
 - A^* 的误差限为

$$\varepsilon(A^*) \approx \sum_{k=1}^n \left| \left(\frac{\partial f}{\partial x_k} \right)^* \right| \varepsilon(x_k^*)$$

■ A^* 的相对误差限

$$\varepsilon_{\mathrm{r}}^* = \varepsilon_{\mathrm{r}}(A^*) = \frac{\varepsilon(A^*)}{|A^*|} \approx \sum_{k=1}^k \left| \left(\frac{\partial f}{\partial x_k} \right)^* \right| \frac{\varepsilon(x_k^*)}{|A^*|}$$



- □ **例1.5** 已测得某场地长l的值为 $l^* = 110$ m,宽d的值为 $d^* = 80$ m,已知 $|l l^*| \le 0.2$ m, $|d d^*| \le 0.1$ m,试求面积S = ld的绝对误差限和相对误差限

$$\varepsilon(S^*) \approx \left| \left(\frac{\partial S}{\partial l} \right)^* \right| \varepsilon(l^*) + \left| \left(\frac{\partial S}{\partial d} \right)^* \right| \varepsilon(d^*)$$

其中
$$\left(\frac{\partial S}{\partial l}\right)^* = d^* = 80 \text{ m}, \quad \left(\frac{\partial S}{\partial d}\right)^* = l^* = 110 \text{ m},$$

$$\varepsilon(l^*) = 0.2 \text{ m}, \quad \varepsilon(d^*) = 0.1 \text{ m}$$



- □ **例1.5** 已测得某场地长l的值为 $l^* = 110$ m,宽d的值为 $d^* = 80$ m,已知 $|l l^*| \le 0.2$ m, $|d d^*| \le 0.1$ m,试求面积S = ld的绝对误差限和相对误差限
 - 绝对误差限为 $\varepsilon(S^*) \approx (80 \times 0.2 + 110 \times 0.1) \text{ m}^2 = 27 \text{ m}^2$
 - 相对误差限为

$$\varepsilon_{\rm r}(S^*) = \frac{\varepsilon(S^*)}{|S^*|} = \frac{\varepsilon(S^*)}{l^*d^*} \approx \frac{27}{8800} = 0.31\%$$



目录

- □研究对象与特点
- □误差来源与误差分析
- □误差的基本概念
- □误差分析的方法与原则



误差分析面临的挑战

- □实际工程或科学计算问题往往要运算千万次
 - 每步都作误差分析是不可能的
 - 误差积累有正有负,绝对值有大有小,都按最 坏情况估计得到的结果比实际误差大得多
- □ 概率分析法
 - 将数据和运算中的舍入误差视为适合某种分布的随机变量,然后确定计算结果的误差分布
- □误差定性分析
 - 数值稳定性:运算过程舍入误差不增长的计算 公式是数值稳定的,否则是不稳定的



误差定性分析

- □ 例1.1中 方案 (A): 数值不稳定的
- □ **例1.1**中 方案 (B): 数值稳定的
- □ 研究一个计算公式是否稳定
 - 假定初始值有误差 ϵ_0 ,中间不再产生新误差,考察由 ϵ_0 引起的误差积累是否增长,如不增长就认为是稳定的,否则是不稳定的
 - 对于稳定的计算公式,不具体估计舍入误差积 累也可相信它是可用的,误差限不会太大
 - 不稳定的公式通常就不能使用,如要使用,其 计算步数也只能很少,并且注意控制累计误差

1. 要避免除数绝对值远远小于被除数绝对值的除法



- □ 用绝对值小的数作除数,舍入误差会增大
- \Box 计算 $\frac{x}{y}$,若 $0 < |y| \ll |x|$

$$\varepsilon\left(\frac{x}{y}\right) \approx \frac{|x|\varepsilon(y) + |y|\varepsilon(x)}{|y|^2} = \frac{|x|\varepsilon(y)}{|y|^2} + \frac{\varepsilon(x)}{|y|}$$

■ 表明当|y|相对太小时,商的绝对误差可能很大



例1.6 (不合适)

$$x_1 = \frac{200000}{399999} = 0.50000125,$$
 $x_2 = \frac{199998}{1999999} = 0.9999995.$

■ 四位浮点十进制数下用消去法求解

$$\begin{cases} 10^{-4} \times 0.1000x_1 + 10^1 \times 0.1000x_2 = 10^1 \times 0.1000 & \text{1} \\ 10^1 \times 0.2000x_1 + 10^1 \times 0.1000x_2 = 10^1 \times 0.2000 & \text{2} \end{cases}$$

NAME TO SERVICE UNITED TO SERV

例1.6 (续)

$$\begin{cases} 10^{-4} \times 0.1000x_1 + 10^1 \times 0.1000x_2 = 10^1 \times 0.1000 & \text{1} \\ 10^1 \times 0.2000x_1 + 10^1 \times 0.1000x_2 = 10^1 \times 0.2000 & \text{2} \end{cases}$$

- ① $/(10^{-4} \times 0.1000/2)$,得 $10^{1} \times 0.2000x_{1} + 10^{6} \times 0.2000x_{2} = 10^{6} \times 0.2000$ ③
- 3 2 ,消除 x_1 ,得 $10^6 \times 0.2000x_2 10^1 \times 0.1000x_2 = (10^6 10^1) \times 0.2000$
- 精度有限,忽略小数字

$$\begin{cases} 10^{-4} \times 0.1000x_1 + 10^1 \times 0.1000x_2 = 10^1 \times 0.1000 & \text{1} \\ 10^6 \times 0.2000x_2 = 10^6 \times 0.2000 & \text{1} \end{cases}$$

■ 由此解出 $x_1 = 0$, $x_2 = 1$, 显然严重失真



例1.6 (续)

$$\begin{cases} 10^{-4} \times 0.1000x_1 + 10^1 \times 0.1000x_2 = 10^1 \times 0.1000 & \text{1} \\ 10^1 \times 0.2000x_1 + 10^1 \times 0.1000x_2 = 10^1 \times 0.2000 & \text{2} \end{cases}$$

- ② ① ,消除 x_2 ,得 $10^1 \times 0.2000x_1 10^{-4} \times 0.1000x_1 = 10^1 \times 0.1000$
- 精度有限,忽略小数字

$$\begin{cases} 10^{1} \times 0.2000x_{1} = 10^{1} \times 0.1000 \\ 10^{1} \times 0.2000x_{1} + 10^{1} \times 0.1000x_{2} = 10^{1} \times 0.2000 \end{cases}$$

■ 由此解出 $x_1 = 0.5$, $x_2 = 1$, 基本正确

本例子阐述的是:大数"吃掉"小数

NANILIAG UNITAR

2. 要避免两相近数相减

- □ 两相近数相减会导致有效数字严重损失
 - 例x = 532.65, y = 532.52都有五位有效数字,但x y = 0.13只有两位有效数字
- $\square \Leftrightarrow z = y x, \quad \mathfrak{M}\varepsilon(z) = \varepsilon(y) + \varepsilon(x)$

$$\varepsilon_{\rm r}(z) = \frac{\varepsilon(z)}{|z|} = \frac{\varepsilon(y) + \varepsilon(x)}{|z|}$$

$$= \frac{|y|}{|z|} \varepsilon_{\rm r}(y) + \frac{|x|}{|z|} \varepsilon_{\rm r}(x)$$

■ 当 $y \approx x$ 时, $z \approx 0$,相对误差限会很大



例1.7

- □ 计算 $A = 10^7 (1 \cos 2^\circ)$
 - 由于cos 2° = 0.9994,直接计算得 $A = 10^{7}(1 \cos 2^{\circ}) = 10^{7}(1 0.9994) = 6 \times 10^{3}$ 只有1位有效数字
 - 若利用1 $-\cos x = 2\sin^2\frac{x}{2}$ 计算,则有 $A = 10^7(1 \cos 2^\circ) = 2 \times (\sin 1^\circ)^2 \times 10^7 = 6.13 \times 10^3$ 有3位有效数字,其中 $\sin 1^\circ = 0.0175$



解决方案

1. 改变计算公式

■ 如果 x_1 和 x_2 很接近

$$\lg x_1 - \lg x_2 = \lg \frac{x_1}{x_2}$$

■ 当x很大时

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

$$f(x) - f(x^*) = f'(x^*)(x - x^*) + \frac{f''(x^*)}{2}(x - x^*)^2 + \cdots$$

- 2. 增加有效位数进行运算
 - 采用双倍字长,增加计算时间和内存



3. 要防止大数"吃掉"小数

- □ 大数"吃掉"小数的现象,影响结果可靠性
 - ■参加运算的数有时数量级相差很大
 - 计算机位数有限,如不注意运算次序

□ 解决方案

- 按绝对值由小到大的顺序累加
- 合理分组,保证数量级大致相同



例1.8

□ 在五位十进制计算机上, 计算

$$A = 52492 + \sum_{i=1}^{1000} \delta_i$$

其中 $0.1 \leq \delta_i \leq 0.9$

■ 把运算的数写成规格化形式,有

$$A = 0.52492 \times 10^5 + \sum_{i=1}^{1000} \delta_i$$

■ 计算时要对阶,若取 $\delta_i = 0.9$,对阶时 $\delta_i = 0.000009 \times 10^5$,在五位的计算机中表示为0



例1.8 (续)

■ 因此得到下面的不可靠结果

■ 如果先把数量级相同的1000个 δ_i 相加,最后再加上52492,这时有

$$0.1 \times 10^3 \le \sum_{i=1}^{1000} \delta_i \le 0.9 \times 10^3$$

$$0.001 \times 10^5 + 0.52492 \times 10^5 \le A \le 0.009 \times 10^5 + 0.52492 \times 10^5$$

 $52592 \le A \le 53392$



4. 简化计算步骤、减少运算次数

- □减少运算次数
 - 节省计算机的计算时间,还能减小舍入误差
 - 是数值计算必须遵从的原则
- □ **例1.9** 计算*x*²⁵⁵的值
 - 逐个相乘,要用254次乘法
 - 写成

$$x^{255} = x \cdot x^2 \cdot x^4 \cdot x^8 \cdot x^{16} \cdot x^{32} \cdot x^{64} \cdot x^{128}$$

只需要14次乘法运算



□ 例: 计算多项式

$$P_n(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

■ 直接结算 $a_k x^k$ 再逐项相加,一共需做

$$n + (n - 1) + \dots + 2 + 1 = \frac{n(n + 1)}{2}$$

次乘法和n次加法

■ 秦九韶算法

$$P_n(x) = (\dots((a_n x + a_{n-1})x + a_{n-2})x + \dots + a_1)x + a_0$$



□ 例: 计算多项式

$$P_n(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

■ 直接结算 $a_k x^k$ 再逐项相加,一共需做

$$n + (n - 1) + \dots + 2 + 1 = \frac{n(n + 1)}{2}$$

次乘法和n次加法

■ 秦九韶算法: *n*次乘法和*n*次加法

$$\begin{cases} S_n = a_n \\ S_k = xS_{k+1} + a_k, \\ P_n(x) = S_0 \end{cases}$$
 $(k = n - 1, n - 2, ..., 0)$



□ 秦九韶(约公元1202年-1261年),南宋末年人,出生于鲁郡(今山东曲阜一带人)

秦九韶聪敏勤学,宋绍定四年(公元1231),秦九韶考中进士,先后担任县尉、通判、参议官、州守等职。

他在政务之余,以数学为主线进行潜心钻研,且应用范围至为广泛:天文历法、水利水文、建筑、测绘、农耕、军事、商业金融等方面。

秦九韶是我国古代数学家的杰出代表之一,他的《数书九章》概括了宋元时期中国传统数学的主要成就,尤其是系统总结和发展了高次方程的数值解法与一次<u>同余</u>问题的解法,提出了相当完备的"<u>正负开方术</u>"和"<u>大衍求一术</u>"。对数学发展产生了广泛的影响。

https://baike.baidu.com/item/%E7%A7%A6%E4%B9%9D%E9%9F%B6%E7%AE%97%E6%B3%95/449196



宋淳祜四至七年(公元1244至1247),秦九韶在湖州为母亲守孝三年期间,把长期积累的数学知识和研究所得加以编辑,写成了举世闻名的数学巨著《数书九章》。 书成后,并未出版。原稿几乎流失,书名也不确切。后历经宋、元,到明建国,此书无人问津,直到明永乐年间,在解缙主编《<u>永乐大典</u>》时,记书名为《数学九章》。又经过一百多年,经<u>王应麟</u>抄录后,由王修改为《数书九章》。

19世纪初,英国数学家威廉·乔治·霍纳重新发现并证明,后世称作**霍纳算法**(Horner's method、Horner scheme)。但是,19世纪英国传教士伟烈亚力Alexander Wylie. (1815–1887)最早对霍纳的发明权提出质疑。……

他被国外科学史家称为是"他那个民族,那个时代,并且确实也是所有时代最伟大的数学家之一。



总结

- □研究对象与特点
 - 面向计算机、有可靠理论、容易计算、有实验
- □误差来源与误差分析
 - 截断误差、舍入误差
- □误差的基本概念
 - 误差限、相对误差限、有效数字、误差估计
- □ 误差分析的方法与原则
 - 数值稳定、四个原则