

二、数值计算中的一些基本原则

- 避免绝对值小的数作除数
- 避免两个相近的数据相减
- 要防止大数“吃掉”小数
- 尽量减少计算工作量
- 选用数值稳定性好的算法

■ 避免绝对值小的数作除数

这一原则主要指尽量避免除数绝对值远远小于被除数绝对值的除法。

设 $z = y/x$ ($x \neq 0$)，如果 x 的绝对值远小于 y 的绝对值，由于

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

■ 避免两个相近的数据相减

如果 $y \approx x$ ，现分析两个数的近似数作减法所得结果的误差. 设 $z = y - x$ ，则利用误差估计

$$\varepsilon(z) \approx \varepsilon(y) + \varepsilon(x)$$

有相对误差估计

$$\varepsilon_r(z) \leq \frac{|y|}{|z|} \varepsilon_r(y) + \frac{|x|}{|z|} \varepsilon_r(x)$$

当 $y \approx x$ 时，有 $z \approx 0$ ，计算结果的相对误差限可能很大，导致数值计算结果的有效数字位数减少。

■ 要防止大数“吃掉”小数

一个绝对值很大的数和一个绝对值很小的数直接相加时，很可能发生所谓“大数吃小数”的现象。

例如， $a=10^{13}$ ， $b=4$ ，设想这两个数在具有12位浮点数计算机系统（12位有效位数系）中相加

$$\begin{aligned} a + b &= 10^{13} + 4 = 1.000000000000\mathbf{00} \times 10^{13} \\ &\quad + 0.000000000000\mathbf{04} \times 10^{13} \end{aligned}$$

实际加法操作如下

$$\begin{aligned} &1.000000000000\mathbf{0} \times 10^{13} + 0.000000000000\mathbf{0} \times 10^{13} \\ &= 1.000000000000\mathbf{0} \times 10^{13} \end{aligned}$$

二、数值计算中的一些基本原则

■ 尽量减少计算工作量

在考虑算法时应注意简化计算步骤，减少运算次数。

计算工作量小的算法不仅节约运行时间，而且使误差积累小。

例2 设计算法用于计算多项式

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

■ 尽量减少计算工作量

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

算法一：

$$S_0 = a_0 ,$$

$$S_k = S_{k-1} + a_k x^k , \quad (k = 1, 2, \dots, n)$$

$$P_n(x) = S_n$$

这种算法计算复杂性怎么样？

$$x^k = x \cdot x^{k-1}$$

计算一个 n 次多项值需要用 **$2n-1$** 次乘法。

这种算法是否是最优的呢？

■ 尽量减少计算工作量



另一种典型算法是秦九韶算法

$$\begin{aligned} P_4(x) &= a_0 + a_1x + a_2x^2 + a_3x^3 + a_4x^4 \\ &= a_0 + x(a_1 + x(a_2 + x(a_3 + xa_4))) \end{aligned}$$

算法二：

$$S_n = a_n,$$

$$S_{k-1} = a_{k-1} + xS_k, \quad (k = n, n-1, \dots, 1),$$

$$P_n(x) = S_0$$

计算一个 n 次多项值需要用 n 次乘法。

■ 选用数值稳定性好的算法

不同的算法在执行过程中对数据误差的影响是不一样的。舍入误差对计算结果影响不大的算法被称为数值稳定的算法。

$I_n = \int_0^1 x^n e^{-x} dx$ 例3 利用递推式计算定积分

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

($n=0, 1, 2, \dots, 20$) 的值。

算法一：

$$I_n = e^{-1} (x^n e^x \Big|_0^1 - n \int_0^1 x^{n-1} e^x dx) = 1 - nI_{n-1}$$

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

得递推关系式

$$\begin{cases} I_0 = 1 - e^{-1} \\ I_n = 1 - nI_{n-1}, (n = 1, 2, \dots) \end{cases}$$

利用递推式可得20个数据如下表：

$$\int_0^1 x^n e^x dx$$

S_1	0.36787944117144	S_{11}	0.07735222935878
S_2	0.26424111765712	S_{12}	0.07177324769464
S_3	0.20727664702865	S_{13}	0.06694777996972
S_4	0.17089341188538	S_{14}	0.06273108042387
S_5	0.14553294057308	S_{15}	0.05903379364190
S_6	0.12680235656152	S_{16}	0.05545930172957
S_7	0.11238350406936	S_{17}	0.05719187059731
S_8	0.10093196744509	S_{18}	-0.02945367075154
S_9	0.09161229299417	S_{19}	1.55961974427919
S_{10}	0.08387707005829	S_{20}	-30.19239488558378

对积分值有估计式：

$$\frac{e^{-1}}{n+1} \leq e^{-1} \int_0^1 x^n e^x dx \leq \frac{1}{n+1}$$

算法二:

由递推公式

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

有

$$I_{n-1} = \frac{1}{n}(1 - I_n)$$

由 I_n 的估计式

$$\frac{e^{-1}}{n+1} \leq I_n \leq \frac{1}{n+1}$$

取

$$I_{30} \approx S_{30} = \frac{1}{31}$$

有

$$S_{n-1} = \frac{1}{n}(1 - S_n), \quad n = 30, 29, 28, \dots, 2$$

利用递推式可得20个数据如下表:

S_1	0.36787944117144	S_{11}	0.07735222886266
S_2	0.26424111765712	S_{12}	0.07177325364803
S_3	0.20727664702865	S_{13}	0.06694770257562
S_4	0.17089341188538	S_{14}	0.06273216394138
S_5	0.14553294057308	S_{15}	0.05901754087930
S_6	0.12680235656153	S_{16}	0.05571934593124
S_7	0.11238350406930	S_{17}	0.05277111916899
S_8	0.10093196744559	S_{18}	0.05011985495809
S_9	0.09161229298966	S_{19}	0.04772275579621
S_{10}	0.08387707010339	S_{20}	0.04554488407582

■ 结论

初始误差在算法执行过程中不断减小, 这种算法称为数值稳定算法。

在算法执行过程中, 舍入误差对计算结果影响不大的一类算法被称为数值稳定算法; 否则称为不稳定算法.