

《数值分析》之 常微分方程数值方法

徐岩

中国科学技术大学数学系

yxu@ustc.edu.cn

<https://faculty.ustc.edu.cn/yxu>

初值问题与边值问题

- 我们现在可以求解如下方程：

$$\begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ y(a) = \alpha, \quad y'(a) = \beta \end{cases}$$

- 因为取 $y_1 = y$, $y_2 = y'$ 可以把它转换成一阶方程组的形式

$$\begin{cases} y_1' = y_2, & y_1(a) = \alpha \\ y_2' = f(x, y_1, y_2), & y_2(a) = \beta \end{cases}$$

从而可以应用前面的步进方法进行求解。

- 然而如果问题改为

$$\begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta \end{cases}$$

则前面方法失效。

边值问题的求解困难

- 步进方法不适合用于求解边值问题，因为没有完整的初值，数值求解无法开始。
- 前面是一个典型的两点边值问题。此类问题的求解难度要比初值问题大很多。
- 只有极个别的两点边值问题不需要用数值方法求解。如

$$\begin{cases} y'' = -y \\ y(0) = 3, \quad y(\pi/2) = 7 \end{cases}$$

方程的通解为 $y(x) = A \sin x + B \cos x$ ，从而可以应用两点边值确定 A, B ，以得到方程的解为 $y(x) = 7 \sin x + 3 \cos x$ 。

- 如果其中的微分方程通解不知道的话，刚才的方法无效。我们的目标是给出可处理任何两点边值问题的数值方法。

存在性和唯一性

- 一般来说，只假设 f 是一个“好”的函数并不能保证解的存在性。如

$$\begin{cases} y'' = -y \\ y(0) = 3, \quad y(\pi) = 7 \end{cases}$$

其中同前得到通解后，应用边值条件确定组合系数时，得到矛盾的方程组 $3 = B$ 和 $7 = -B$ ，因此问题无解。

- 关于两点边值问题解的存在性定理是相当复杂的。下面是Keller给出的一个结果。

Theorem (边值问题解的存在性定理)

当 $\partial f / \partial y$ 连续、非负且在不等式 $0 \leq x \leq 1, -\infty < y < +\infty$ 定义的无限带内有界时，边值问题

$$\begin{cases} y'' = f(x, y) \\ y(0) = 0, \quad y(1) = 0 \end{cases}$$

有唯一解

证明下述边值问题有唯一解：

$$\begin{cases} y'' = (5y + \sin 3y)e^x \\ y(0) = y(1) = 0 \end{cases}$$

- 这里

$$\frac{\partial f}{\partial y} = (5 + 3 \cos 3y)e^x$$

它在无限带 $0 \leq x \leq 1, -\infty < y < +\infty$ 内是连续的，而且它以 $8e$ 为上界。另外，由于 $3 \cos 3y \geq -3$ ，所以它是非负的。因此上述定理所需要的条件满足。

- 前节定理讨论的是一种特殊情形。但是通过简单的变量代换，就可以把更一般的问题化为这里的特殊情形。
- 假设原问题为

$$\begin{cases} y'' = f(x, y) \\ y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta \end{cases}$$

令 $x = a + (b - a)s$, $z(s) = y(a + \lambda s)$, $\lambda = b - a$. 则有 $z'(s) = \lambda y'(a + \lambda s)$, $z''(s) = \lambda^2 y''(a + \lambda s)$. 同样地, $z(0) = y(a) = \alpha$, $z(1) = y(b) = \beta$, 于是若 y 是上述边值问题的解, 则 z 是下述边值问题的解:

$$\begin{cases} z'' = \lambda^2 f(a + \lambda s, z(s)) \\ z(0) = \alpha, \quad z(1) = \beta \end{cases}$$

反之亦然, 即若 y 是后者的解, 则 $y(x) = z((x - a)/(b - a))$ 是前者的解。

两点边值问题第一定理

Theorem

考查下列两点边值问题：

$$\begin{aligned} 1. & \begin{cases} y'' = f(x, y) \\ y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta \end{cases} \\ 2. & \begin{cases} z'' = g(x, z) \\ z(0) = \alpha, \quad z(1) = \beta \end{cases} \end{aligned}$$

其中 $g(p, q) = (b-a)^2 f(a + (b-a)p, q)$. 若 z 是问题2的解, 则函数 $y(x) = z((x-a)/(b-a))$ 是问题1的解; 反之, 若 y 是问题1的解, 则 $z(x) = y(a + (b-a)x)$ 是问题2的解。

- 为了简化两点边值问题

$$\begin{cases} y'' = g(x, y) \\ y(0) = \alpha, \quad y(1) = \beta \end{cases}$$

为一个具有齐次边值的问题，从 y 中减去一个在0和1取值为 α 和 β 的线性函数。

Theorem (两点边值问题的第二定理)

考查下列两点边值问题：

$$\begin{aligned} 1. & \begin{cases} y'' = g(x, y) \\ y(0) = \alpha, \quad y(1) = \beta \end{cases} \\ 2. & \begin{cases} z'' = h(x, z) \\ z(0) = 0, \quad z(1) = 0 \end{cases} \end{aligned}$$

其中 $h(p, q) = g(p, q + \alpha + (\beta - \alpha)p)$. 若 z 是问题2的解，则函数 $y(x) = z(x) + \alpha + (\beta - \alpha)x$ 是问题1的解；反之，若 x 是问题1的解，则 $z(x) = y(x) - (\alpha + (\beta - \alpha)x)$ 是问题2的解。

说明下列问题有唯一解:

$$\begin{cases} y'' = [5y - 10x + 35 + \sin(3y - 6x + 21)]e^x \\ y(0) = -7, \quad y(1) = -5 \end{cases}$$

- 边界值非齐次，不能直接应用Keller定理。首先齐次化，设

$$z(x) = y(x) - \ell(x), \quad \ell(x) = -7 + 2x$$

则

$$\begin{aligned} z'' = y'' &= [5y - 10x + 35 + \sin(3y - 6x + 21)]e^x \\ &= \{5(z + \ell) - 10x + 35 + \sin[3(z + \ell) - 6x + 21]\}e^x \\ &= \{5z + \sin 3z\}e^x \end{aligned}$$

新变量 z 的边界值为齐次的，根据前面的例题，此问题解存在唯一。

把下列问题转化为 $[0, 1]$ 区间上的齐次边界值问题：

$$\begin{cases} u'' = u^2 + 3 - x^2 + ux \\ u(3) = 7, \quad u(5) = 9 \end{cases}$$

- 由第一定理，此问题的等价问题为

$$\begin{cases} y'' = g(x, y) \\ y(0) = 7, \quad y(1) = 9 \end{cases}$$

其中 $g(x, y) = 4f(3 + 2x, y)$
 $= 4[y^2 + 3 - (3 + 2x)^2 + (3 + 2x)y]$ 。再由第二定理，另一个等价问题为

$$\begin{cases} z'' = h(x, z) \\ z(0) = 0, \quad z(1) = 0 \end{cases}$$

其中

$$\begin{aligned} h(x, z) &= g(x, z + 7 + 2x) \\ &= 4[(z + 7 + 2x)^2 + 3 - (3 + 2x)^2 + (z + 7 + 2x)(3 + 2x)] \end{aligned}$$

Theorem (边值问题唯一解定理)

设 f 为 (x, s) 的连续函数, 其中 $0 \leq x \leq 1$, $-\infty < s < +\infty$. 假如在这个区域上

$$|f(x, s_1) - f(x, s_2)| \leq k|s_1 - s_2|, \quad k < 8$$

则两点边值问题

$$\begin{cases} y'' = f(x, y) \\ y(0) = y(1) = 0 \end{cases}$$

在 $C[0, 1]$ 中有唯一解。

- 证明：采用Green公式和Banach压缩映射定理。

证明下列问题有唯一解：

$$\begin{cases} y'' = 2e^{x \cos y} \\ y(0) = y(1) = 0 \end{cases}$$

- 这里 $f(x, s) = 2e^{x \cos s}$, 由中值定理,

$$|f(x, s_1) - f(x, s_2)| = \left| \frac{\partial f}{\partial s}(x, s_3) \right| |s_1 - s_2|$$

其中所需要的导数满足

$$\left| \frac{\partial f}{\partial s} \right| = |2e^{x \cos s}(-x \sin s)| \leq 2e < 8$$

从而由定理, 问题的解唯一。

有限差分法：基本想法

- 同样考虑的是如下两点边值问题：

$$\begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta \end{cases}$$

- 把区间 $[a, b]$ 离散化为 $a = x_0 < x_1 < \cdots < x_{n+1} = b$. 虽然不需要是均匀分布，但为了简化形式，后面假设

$$x_i = a + ih, \quad h = \frac{b-a}{n+1}, \quad i = 0, 1, \dots, n+1$$

- 导数的近似计算公式为

$$y'(x) = \frac{1}{2h} (y(x+h) - y(x-h)) - \frac{1}{6} h^2 y'''(\xi)$$

$$y''(x) = \frac{1}{h^2} (y(x+h) - 2y(x) + y(x-h)) - \frac{1}{12} h^2 y^{(4)}(\tau)$$

- 用 y_i 表示 $y(x_i)$ 的近似值。把边值问题中的导数用前面的数值公式代替，则有如下离散形式

$$\begin{cases} y_0 = \alpha \\ \frac{1}{h^2}(y_{i-1} - 2y_i + y_{i+1}) = f(x, y_i, (y_{i+1} - y_{i-1})/(2h)), \\ \quad i = 1, 2, \dots, n \\ y_{n+1} = \beta \end{cases}$$

- 未知数为 y_1, \dots, y_n , 方程个数为 n . 若 f 为 y_i 的非线性形式, 那么这些方程是非线性的, 求解将变得非常困难。

- 现在假定 f 关于 y 和 y' 是线性的，即

$$f(x, y, y') = u(x) + v(x)y + w(x)y'$$

则上述方程组成为线性方程组，形式为

$$\begin{cases} y_0 = \alpha \\ \left(-1 - \frac{1}{2}hw_i \right) y_{i-1} + (2 + h^2v_i)y_i \\ \quad + \left(-1 + \frac{1}{2}hw_i \right) y_{i+1} = -h^2u_i, & i = 1, 2, \dots, n \\ y_{n+1} = \beta \end{cases}$$

其中 $u_i = u(x_i)$, $v_i = v(x_i)$, $w_i = w(x_i)$

- 引进缩写

$$a_i = -1 - \frac{1}{2}hw_{i+1}, d_i = 2 + h^2v_i, c_i = -1 + \frac{1}{2}hw_i, b_i = -h^2u_i$$

则方程组的矩阵形式为

$$\begin{pmatrix} d_1 & c_1 & & & & \\ a_1 & d_2 & c_2 & & & \\ & a_2 & d_3 & c_3 & & \\ & & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & & a_{n-2} & d_{n-1} & c_{n-1} \\ & & & & a_{n-1} & d_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_{n-1} \\ y_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 - a_0\alpha \\ b_2 \\ b_3 \\ \vdots \\ b_{n-1} \\ b_n - c_n\beta \end{pmatrix}$$

- 系数矩阵为三对角的，所以可用特殊的Gauss消去法求解。
- 特别地，当 h 足够小，而且 $v_i > 0$ 时，矩阵是对角占优的，因为

$$|2 + h^2 v_i| > \left| 1 + \frac{1}{2} h w_i \right| + \left| 1 - \frac{1}{2} h w_i \right| = 2$$

- 在后面的收敛性分析中需要下面这个等式：

$$\begin{aligned} |d_i| - |c_i| - |a_{i-1}| &= 2 + h^2 v_i - \left(1 - \frac{1}{2} h w_i \right) - \left(1 + \frac{1}{2} h w_i \right) \\ &= h^2 v_i \end{aligned}$$

收敛性分析

- 下面证明当 $h \rightarrow 0$ 时, 离散解收敛于边值问题的解。为了知道边值问题

$$\begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ y(a) = \alpha, \quad y(b) = \beta \end{cases}$$

是否有唯一解, 引用下面Keller给出的一个定理。

Theorem

边值问题

$$\begin{cases} y'' = f(x, y, y') \\ c_{11}y(a) + c_{12}y'(a) = c_{13} \\ c_{21}y(b) + c_{22}y'(b) = c_{23} \end{cases}$$

若满足下列条件, 则在 $[a, b]$ 上有唯一解

- 1 f 及其一阶偏导数 $f_x, f_y, f_{y'}$ 在域 $D = [a, b] \times \mathbb{R} \times \mathbb{R}$ 上连续;
- 2 在 D 上 $f_y > 0, |f_y| \leq M, |f_{y'}| \leq M$;
- 3 $|c_{11}| + |c_{12}| > 0, |c_{21}| + |c_{22}| > 0, |c_{11}| + |c_{21}| > 0,$
 $c_{11}c_{12} \leq 0 \leq c_{21}c_{22}$

- 因此在线性问题中我们假设 $u, v, w \in C[a, b]$, $v > 0$. 这样我们所考虑的两点边值问题有唯一解。
- 用 $y(x)$ 表示问题的真解, y_i 表示离散问题的解。这里 y_i 与 h 有关。我们将估计 $|y(x_i) - y_i|$, 并指出当 $h \rightarrow 0$ 时它也趋向于零。
- $y(x)$ 满足下列方程组

$$\begin{aligned} & \frac{1}{h^2}(y(x_{i-1}) - 2y(x_i) + y(x_{i+1})) - \frac{1}{12}h^2 y^{(4)}(\tau_i) \\ &= u_i + v_i y(x_i) + w_i \left[\frac{1}{2h}(y(x_{i+1}) - y(x_{i-1})) - \frac{1}{6}h^2 y'''(\xi_i) \right] \end{aligned}$$

- 另外一方面, 离散解满足下述方程

$$\frac{1}{h^2}(y_{i-1} - 2y_i + y_{i+1}) = u_i + v_i y_i + \frac{1}{2h} w_i (y_{i+1} - y_{i-1})$$

- 两式相减，并记 $e_i = y(x_i) - y_i$ ，则有

$$\frac{1}{h^2}(e_{i-1} - 2e_i + e_{i+1}) = v_i e_i + \frac{1}{2h} w_i (e_{i+1} - e_{i-1}) + h^2 g_i$$

其中

$$g_i = \frac{1}{12} y^{(4)}(\tau_i) - \frac{1}{6} y'''(\xi_i)$$

- 合并同类项，并且两边同乘以 $-h^2$ 后，得到

$$\left(-1 - \frac{1}{2} h w_i\right) e_{i-1} + (2 + h^2 v_i) e_i + \left(-1 + \frac{1}{2} h w_i\right) e_{i+1} = -h^4 g_i$$

即

$$a_{i-1} e_{i-1} + d_i e_i + c_i e_{i+1} = -h^4 g_i$$

- 设 $\lambda = \|e\|_\infty$, 并且指标 i 满足

$$|e_i| = \|e\|_\infty = \lambda$$

这里 e 为向量 $e = (e_1, e_2, \dots, e_n)$. 这样从上式我们有

$$|d_i||e_i| \leq h^4|g_i| + |c_i||e_{i+1}| + |a_{i-1}||e_{i-1}|$$

- 因此有

$$\begin{aligned} |d_i|\lambda &\leq h^4\|g\|_\infty + |c_i|\lambda + |a_{i-1}|\lambda \\ \lambda(|d_i| - |c_i| - |a_{i-1}|) &\leq h^4\|g\|_\infty \\ h^2v_i\lambda &\leq h^4\|g\|_\infty \\ \|e\|_\infty &\leq h^2 \frac{\|g\|_\infty}{\inf v(x)} \end{aligned}$$

其中 $\|g\|_\infty \leq \frac{1}{12}\|y^{(4)}\|_\infty + \frac{1}{6}\|y'''\|_\infty$. 而 $\|g\|_\infty / \inf v(x)$ 是一个与 h 无关的项, 因此当 $h \rightarrow 0$ 时 $\|e\|_\infty$ 是 $O(h^2)$.

配置法：基本想法

- 配置法所提供的思路可以用来解决应用数学中的许多问题。
- 假设给定一个线性算子 L (例如, 积分算子或者微分算子), 并且希望求解方程

$$Lu = w$$

其中 w 已知, u 未知。

- 配置法求解此类问题的思路为:

- ① 选取某个基向量组 $\{v_1, v_2, \dots, v_n\}$, 然后待定向量

$$u = c_1 v_1 + c_2 v_2 + \dots + c_n v_n$$

- ② 为了尝试求解 $Lu = w$, 把 u 的待定形式代入, 得到

$$Lu = \sum_{j=1}^n c_j L v_j$$

从而得到

$$\sum_{j=1}^n c_j L v_j = w$$

- 一般来说, 无法从

$$\sum_{j=1}^n c_j L v_j = w$$

中解出系数 c_1, c_2, \dots, c_n , 但我们可以使之几乎成立。

- 在配置法中, 向量 u, w, v_j 定义在相同的区域上。我们可以要求函数 w 与 $\sum_{j=1}^n c_j L v_j$ 在 n 个给定点上的值相同, 即

$$\sum_{j=1}^n c_j (L v_j)(x_i) = w(x_i), \quad i = 1, 2, \dots, n$$

- 这是一个由 n 个方程, n 个未知数构成的线性方程组。因此可以计算出所需要的系数。当然我们应该选择函数 v_j 和点 x_i 使得上述线性方程组对应的矩阵非奇异。

例：Sturm-Liouville边值问题

- 问题的描述为

$$\begin{cases} u'' + pu' + qu = w \\ u(0) = 0, \quad u(1) = 0 \end{cases}$$

其中 p, q, w 已知，并且在 $[0, 1]$ 上连续。未知函数 u 也定义在区间 $[0, 1]$ 上，但期望它是二阶连续的。

- 定义

$$Lu \equiv u'' + pu' + qu$$

- 定义向量空间：

$$V = \{u \in C^2[0, 1] : u(0) = u(1) = 0\}$$

我们的目标是在 V 中寻找 $Lu = w$ 的一个解。

- 如果从 V 中取一组基函数 $\{v_1, v_2, \dots, v_n\}$, 则齐次边界条件自然满足。一种选择是

$$v_{jk}(x) = x^j(1-x)^k, \quad j, k \geq 1$$

容易验证这组基函数满足

$$v'_{jk} = jv_{j-1,k} - kv_{j,k-1},$$

$$v''_{jk} = j(j-1)v_{j-2,k} - 2jkv_{j-1,k-1} + k(k-1)v_{j,k-2}$$

- 因此很容易写出 Lv_{jk} 的表达式。从而可以采用配置法求解前面的问题。

- 下面考虑稍微更一般的问题：

$$\begin{cases} u'' + pu' + qu = w \\ u(a) = \alpha, \quad u(b) = \beta \end{cases}$$

这时可能更好的基函数选择是B样条。

- 为了使基函数具有二阶连续导数，考虑三次B样条，并且为了简化记号，取 $x_{i+1} - x_i = h$. 并且用样条结点作为配置点。
- 设 n 是采用的基函数个数。为了确定 n 个系数，需要 n 个条件。其中包括两个端点条件：

$$\sum_{j=1}^n c_j v_j(a) = \alpha, \quad \sum_{j=1}^n c_j v_j(b) = \beta$$

- 而由于维数为 n 的三次样条空间，有 $n-2$ 个结点，因此恰好取这些内结点作为配置结点，从而得到另外的 $n-2$ 个条件：

$$\sum_{j=1}^n c_j (Lv_j)(x_i) = w(x_i), \quad i = 1, 2, \dots, n-2$$

其中

$$h = \frac{b-a}{n-3}, \quad x_i = a + (i-1)h$$

这样我们有 $a = x_1 < x_2 < \dots < x_{n-2} = b$. 另外，为了定义完全的B样条基函数，需要对这些结点进行扩充。

- 此时对应的系数矩阵是带状的，可以考虑如何充分利用这一稀疏性质以提高效率。