

Runge-Kutta 的有根树理论

Runge-Kutta 方法的阶条件可以通过将微分方程的解析解和数值解分别通过 Taylor 展开然后进行对比而获得。有根树理论可以用来简化 Taylor 展开式，因此对于 Runge-Kutta 方法阶条件的确定是十分有用的。[1]

对初值问题

$$\begin{aligned}\frac{dy}{dt} &= f(t, y), \\ f(t_0) &= y_0, \quad t \in [0, T].\end{aligned}\quad (1)$$

对于解析解，其方程解的 Taylor 展开式为

$$y_1 = y_0 + \sum_{k=1}^{\infty} \frac{h^k}{k!} y^{(k)}(t_0), \quad (2)$$

我们可以看到

$$y'(t) = f(y(t)) = f, \quad (3)$$

$$y^{(2)}(t) = \frac{\partial f}{\partial y} \frac{dy}{dt} = f' f, \quad (4)$$

$$y^{(3)}(t) = f''(f, f) + f' f' f, \quad (5)$$

$$y^{(4)}(t) = f'''(f, f, f) + 3f''(f, f' f) + f' f''(f, f) + f' f' f' f, \quad (6)$$

其中 f' 和 f'' 分别为线性和非线性的。即有

$$(f' f)^i = f_j^i f^j = \frac{\partial f^i}{\partial y_j} f^j, \quad (7)$$

$$f''(f, f)^i = f_{jk}^i f^j f^k = \frac{\partial^2 f^i}{\partial y_j \partial y_k} f^j f^k, \quad (8)$$

由上面式子可以看出，当方程解 Taylor 展开阶数越高，展开式则越复杂，为了能够简化表达式，我们采用有根树理论。采用与有根树相关的系数的迭代表达式来表达对应的 Taylor 展开。

定义 1. 设 T 为有根树的集合， τ 用来表示一个树，其他树可以在这个树上递归的构建， $t \in [t_1, t_2, \dots, t_m]$ 表示将子树 t_1, t_2, \dots, t_m 直接连接到公共根而构成的树。即 τ 可以用来表示只有一个节点的树， ϕ 表示空树。用 $\rho(t)$ 表示树 t 的节点， $\gamma(t)$ 表示树 t 的密度， $\alpha(t)$ 表示树 t 按照节点进行标号的方法数。

根据树的定义, 我们可以将方程 (1) 采用树的相关参数进行表示。

定义 2. 对方程 (1), 有根树 $t = [t_1, t_2, \dots, t_m]$ 的基本微分递归定义为

$$\begin{cases} F(t)y = f^{(m)}(F(t_1)y, F(t_2)y, \dots, F(t_m)y), \\ F(\phi)y = y, \end{cases} \quad (9)$$

在基本微分的定义下, 我们有如下定理

定理 1. 我们可以将方程 (1) 做简化, 有 [2]

$$y_1(t_0 + h) = y_0 + \sum_{t \in T} \frac{h^{\rho(t)}}{\rho(t)!} \alpha(t) F(t)(y_0), \quad (10)$$

其中 $\rho(t)$, $\gamma(t)$, $\alpha(t)$ 分别递归的表示为

$$\rho(\tau) = 1, \rho([t_1, t_2, \dots, t_m]) = 1 + \sum_{j=1}^m \rho(t_j), \quad (11)$$

$$\gamma(\tau) = 1, \gamma([t_1, t_2, \dots, t_m]) = \rho([t_1, t_2, \dots, t_m]) \prod_{j=1}^m \gamma(t_j), \quad (12)$$

$$\alpha(t) = \frac{\rho(t)!}{\gamma(t)\sigma(t)}. \quad (13)$$

其中 $\sigma(t)$ 表示树的对称性, 可以递归的表示, 有

$$\sigma(\tau) = 1, \sigma([t_1^{n_1}, t_2^{n_2}, \dots, t_m^{n_m}]) = n_1! n_2! \cdots n_m! \prod_{j=1}^m \sigma(t_j)^{n_j}. \quad (14)$$

则方程 (10) 为解析解的 *Taylor* 展开。

方程 (1) 的 Runge-Kutta 方法的一般形式为

$$\begin{cases} y_{n+1} = y_n + h \sum_{i=1}^s b_i k_i, \\ k_i = f(x_n + c_i h, y_n + h \sum_{j=1}^s a_{ij} k_j) \quad i = 1, 2, \dots, s, \\ c_i = \sum_{j=1}^s a_{ij}, \end{cases} \quad (15)$$

采用 Butcher 点阵来展示方程 (15) 中的系数, 即

c_1	a_{11}	a_{12}	\cdots	a_{1s}
c_2	a_{21}	a_{22}	\cdots	a_{2s}
\vdots	\vdots	\vdots	\cdots	\vdots
c_s	a_{s1}	a_{s2}	\cdots	a_{ss}
	b_1	b_2	\cdots	b_s

该点阵可以表示为

$$\begin{array}{c|c} c & A \\ \hline & b^T \end{array}$$

则方程 (15) 可以简写为

$$\begin{cases} Y_i &= y_n + h \sum_{j=1}^s a_{ij} f(Y_j), \quad i = 1, 2, \dots, s \\ y_{n+1} &= y_n + h \sum_{j=1}^s b_j f(Y_j), \end{cases} \quad (16)$$

针对 Butcher 表, 定义树的基本权重:

定义 3. 方程 (16) 对有根树有如下权重: $\Phi(t) = b^T \Psi(t)$, 其中 $\Psi(t)$ 可以递归的定义 [3, 4]

$$\Psi(\tau) = 1, \Psi([t_1, t_2, \dots, t_m]) = (A\Psi(t_1)) * (A\Psi(t_2)) * \dots * (A\Psi(t_m)), \quad (17)$$

在基本权重的定义下, 方程 (16) 有如下定理

定理 2. 方程 (16) 可以简化为

$$y(t_0 + h) = y_0 + \sum_{t \in T} \frac{\bar{\beta}(t)}{\rho(t)!} h^{\rho(t)} \Phi(t) F(t)(y_0), \quad (18)$$

其中 $\bar{\beta}(t)$ 表示树 t 不按照特定顺序进行标号的方法数。

$$\bar{\beta}(t) = \gamma(t) \alpha(t), \quad (19)$$

通过比较解析解和数值解 Taylor 展开的表达式, 可以看出, 当且仅当 $\Phi(t) = \frac{1}{\gamma(t)}, \rho(t) \leq p$ 时, Runge-Kutta 具有 p 阶精度。

参考文献

- [1] 立君庞. 求解随机微分方程的三级随机 *Runge-Kutta* 方法. 硕士学位论文, 河海大学, 中国江苏南京, 2008.
- [2] Pamela Marion Burrage. *Runge-Kutta Methods for Stochastic Differential Equations*. Doctor of Philosophy, The University of Queensland Brisbane, Queensland, Australia, 1999.

- [3] J.C. Butcher. Initial value problems: numerical methods and mathematics. *Computers & Mathematics with Applications*, 28(10-12):1–16, 1994.
- [4] J. C. Butcher. *Numerical methods for ordinary differential equations*. Wiley, Chichester, West Sussex, United Kingdom, third edition edition, 2016.