计算方法第七次编程作业

PB20511896 王金鑫

1 题目

模拟一个位于二维平面上的质点运动的问题。质点初始时 (t=0) 位于原点,速度为 0。 质点受到来自水平方向 (x 方向) 和垂直方向 (y 方向) 的两个独立的力,力会随时间变化,记为 Fx(t),Fy(t)。

因此速度和位移的表达式如下(以 x 分量为例):

$$v_x(t) = \int_0^t a_x(s)ds$$

$$x(t) = \int_0^t v_x(s)ds = \int_0^t \int_0^s a_x(r)drds$$

给定两个方向的加速度如下:

$$a_x(t) = \frac{\sin(t)}{\sqrt{t} + 1}$$

$$a_y(t) = \frac{\ln(t+1)}{t+1}$$

使用 Romberg 积分进行数值积分,计算出质点在时刻 $t \in \{0.1,0.2,0.3,\dots,10\}$ 的位移 (x(t),y(t)) 。其中,Romberg 的初始区间数取 n=1,精度控制值取 $e=10^{-6}$,最大迭代次数取 M=8 。

2 原理

Romberg 积分递推公式如下:

$$R_{k,j} = R_{k,j-1} + \frac{R_{k,j-1} - R_{k-1,j-1}}{4^{j-1} - 1}, \qquad k = 2, 3, \dots$$

Where j=1,2,...分别代表梯形、Simpson、Cotes 积分,k 代表分点数为 $n2^{k-1}$ (步长 $h_k = \frac{h}{2^{k-1}}$)。

如果将 $R_{k,j}$ 看作下三角矩阵,则通过上述递推公式可实现按行递推。按列递推可通过下式实现:

$$R_{k,1} = \frac{R_{k-1,1}}{2} + h_k \sum_{i=1}^{2^{k-2}} f(a + (2i-1)h_k)$$

通过递推公式计算 $R_{k,k}$ 。当 $|R_{k,k}-Rk-1,k-1|< e$ 时停止迭代。Where e 为给定的控制精度。

对于题给积分,由于加速度解析式已知,故计算速度的积分可直接使用 Romberg 算法进行积分; 计算位移时需要用到的不同时间的速度值可用 Romberg 积分计算出之后再代入计算位移。

3 结果

运行结果如下图所示。

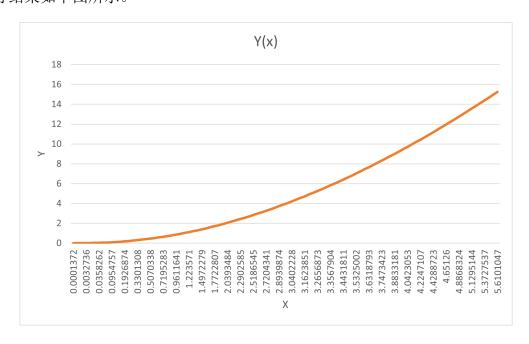


图 1: 质点的轨迹

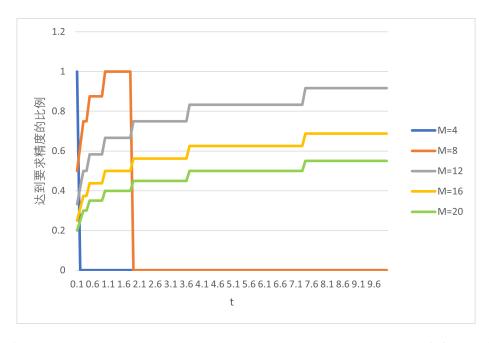


图 2: 以 V_x 为例,取不同 M 值时,不同 t 时刻 Romberg 积分达到要求精度的迭代次数与 M 的比例

М	4	² 8	12	16	20
Rate	0.0100000	0.1800000	1.0000000	1.0000000	1.0000000

图 3: 以 V_x 为例,取不同 M 值时 Romberg 积分达到要求精度的比例

4 结果分析

图 3 为在不同的 M 取值下,Romberg 积分达到要求精度的比例,即"达到误差要求的次数/调用的总次数"。由图可知,当 M=4、8 时,比例很小,不到 20%。而当 $M \ge 12$ 时,比例均为 1。比例随 M 的增大而增大。

由图 2 也可看出,当 M=4 时,只有 t=0.1 时刻的积分达到了要求精度; 当 M=8 时, t=0.19 时刻及以后的积分都没有达到要求精度。从图中可明显看出,当 t 越大,即积分范围 越大时,达到要求精度所需的迭代次数也会增大。当需要的迭代次数超过 M 时就不会得到满足要求精度的结果。

由此可知,M 越大,得到的解的精度越高。但是迭代的次数也会随着 M 增大而增大,即计算耗时会增加。且这里用到的算法程序使用矩阵来存储 $R_{k,k}$ 的值,因此 M 增大也会增加对内存的占用。如果 M 过大,在迭代所需次数小于 M,则多余的内存将会被浪费。但若 M 过小,则有可能会达不到我们所要的精度。但若精度设置的过小,那么将会耗费大量算力和时间。所以一个可能的选取 M 的较好的方法为:将 M 设置为与所能接受的最大运算时长相对应的迭代步数。