目录

1	问题	2
	1.1 求解方程	2
2	方法推导	2
3	一般边界条件时函数近似方式的变化分析	4
4	分析需要求解的线性方程组发生了什么变化	5
5	代码部分	5
6	对比有限元函数系与多项式函数系在不同 n 下的求解速度	8

一维有限元方法求解常微分方程边值问题

202011010101 物理 2001 孙陶庵

2023年4月23日

问题 1

使用一维有限元方法求解下列常微分方程边值问题:
$$\begin{cases} y''-y+x=0, & x\in[1,2]\\ & y\left(1\right)=1, y\left(2\right)=3 \end{cases}$$

- 1. 方法推导
- 2. 分析对于一般边界条件,函数的近似方式有什么样的变化
- 3. 分析需要求解的线性方程组发生了什么变化
- 4. 对比有限元函数系与多项式函数系在不同 n 下的求解速度

求解方程 1.1

首先求解方程,利用 sympy 求解方程得到

$$f(x) = x + \frac{e^x}{-1 + e^2} - \frac{e^2 e^{-x}}{-1 + e^2}$$

2 方法推导

1. 离散化区间 [1,2], 选择有限元网格。可以选择等距节点网格, 即将 [1,2] 等分为 n 个子区间,每个子区间内选择一个节点。这里选择 n=4,即将 [1,2] 等分为 4 个子区 方法推导 3

- 间,每个子区间内选择一个节点,得到节点序列 [1, 1.333, 1.667, 2]。
- 2. 根据所选有限元网格,建立有限元函数空间。由于是一维问题,可以采用线性元,即每个 子区间内用一次多项式近似解。定义有限元函数空间为 $V_h = v_h | v_h(x) = \sum_{j=1}^n c_j \varphi_j(x), c_j \in R$

其中
$$\varphi_j(x)$$
 为基函数,可以选择线性插值函数。则有 $\varphi_1(x)= egin{cases} 1-\frac{x-x_2}{x_1-x_2}, & x\in[x_1,x_2]\\ 0, & \text{otherwise} \end{cases}$

$$\varphi_{2}(x) = \begin{cases}
\frac{x - x_{1}}{x_{2} - x_{1}}, & x \in [x_{1}, x_{2}] \\
\frac{x_{3} - x}{x_{3} - x_{2}}, & x \in [x_{2}, x_{3}] \\
0, & \text{otherwise}
\end{cases}$$

$$\varphi_{3}(x) = \begin{cases}
\frac{x - x_{2}}{x_{3} - x_{2}}, & x \in [x_{2}, x_{3}] \\
\frac{x_{4} - x}{x_{3} - x_{2}}, & x \in [x_{3}, x_{4}] \\
0, & \text{otherwise}
\end{cases}$$

$$\varphi_{4}(x) = \begin{cases}
\frac{x - x_{3}}{x_{4} - x_{3}}, & x \in [x_{3}, x_{4}] \\
0, & \text{otherwise}
\end{cases}$$

$$\varphi_{4}(x) = \begin{cases}
0, & \text{otherwise} \\
0, & \text{otherwise}
\end{cases}$$

- 3. 将原方程转化为弱形式。对于任意 $v_h \in V_h$,将原方程两边乘 v_h ,并在区间 [1,2] 上积 分,得到 $\int_1^2 (y''-y+x)v_h dx=0$ 。由于 v_h 是连续线性函数,可以将积分区间 [1,2] 上的 积分转化为每个子区间内的积分,即 $\sum_{x=1}^{3} \int_{x}^{x_{k+1}} (y'' - y + x) v_h dx = 0$ 。
- 4. 对于每个子区间 [k,k+1], 将 y(x) 和 $v_h(x)$ 在该区间内分别用基函数展开,即 y(x) = $\sum_{j=1}^{2} y_{j} \varphi_{j}(x)$, $v_{h}(x) = \sum_{j=1}^{2} v_{j} \varphi_{j}(x)$ 。将 y(x) 和 $v_{h}(x)$ 在每个子区间 [k,k+1] 内分别用基 函数展开,即用基函数 $\varphi_j(x)$ 的线性组合来近似表示 y(x) 和 $v_h(x)$ 。其中, y_j 和 v_j 是 在子区间 [k,k+1] 内的系数,需要确定。因此,在每个子区间上,有 $y(x) = \sum_{j=1}^{n} y_j \varphi_j(x)$ 和 $v_h(x) = \sum_{j=1}^2 v_j \varphi_j(x)$ 的展开形式。这里选择的是线性元,所以每个子区间内用一次

多项式近似解,即选择两个节点作为基函数的控制点,也就是基函数在这两个点处取值

为 1 和 0,其余点处线性插值。可以得到:
$$\begin{bmatrix} 2/h & -1 & & & \\ -1 & 2/h & -1 & \ddots & & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 2/h & -1 \\ & & & -1 & 2/h \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_N \\ a_N + 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} y'(1)\varphi_1(1) - y'(0)\varphi_1(0) & h^2 \int_1^2 x\varphi_1(x)dx \\ 0 & \vdots & h^2 \int_1^2 x\varphi_2(x)dx \\ \vdots & \vdots & & \sharp + \varphi_1(0) \text{ At } \varphi_{N+1}(3) \text{ as } g \\ g'(2)\varphi_{N+1}(2) - g'(3)\varphi_{N+1}(3) & h^2 \int_1^2 x\varphi_N(x)dx \\ h^2 \int_1^2 x\varphi_N(x)dx & h^2 \int_1^2 x\varphi_N(x)dx \end{bmatrix}$$

根据边界条件进行计算,而 y'(1) 和 y'(2) 可以使用前向差分和后向差分进行近似计算。

3 一般边界条件时函数近似方式的变化分析

一般边界条件指的是非齐次边界条件,即边界上的函数值不为 0。这种情况下,可以通过加入虚拟节点的方式将问题转化为齐次边界条件的情况,然后再进行求解。因此,对于一般边界条件,函数的近似方式与齐次边界条件的情况是类似的,只是需要增加一些虚拟节点来满足非齐次边界条件。

具体来说,对于一般边界条件 $y(a) = \alpha$ 和 $y(b) = \beta$,可以在第一个节点和最后一个节点之外再加上两个虚拟节点,设这两个节点的位置分别为 a_0 和 b_0 ,则有:

$$y(a) = \alpha \Rightarrow y(a_0) - \frac{h}{2}y'(a_0) = \alpha$$
$$y(b) = \beta \Rightarrow y(b_0) + \frac{h}{2}y'(b_0) = \beta$$

这里用虚拟节点来满足非齐次边界条件,而又通过导数的方式保证了虚拟节点的值与真实节点的值是相等的。然后,对于虚拟节点和真实节点,采用相同的基函数进行展开,即在每个子区间上采用线性元素进行近似。因此,对于一般边界条件的情况,函数的近

似方式与齐次边界条件的情况类似,只需要增加一些虚拟节点来满足非齐次边界条件即可。

4 分析需要求解的线性方程组发生了什么变化

对于一般边界条件的情况,需要增加虚拟节点来满足非齐次边界条件,因此在数值 求解时,需要将这些虚拟节点也纳入线性方程组中进行求解。

具体来说,在采用一维有限元方法求解线性方程组时,需要先将区间 [a,b] 进行剖分,得到若干个子区间,然后在每个子区间上采用线性元素进行近似。设第 i 个子区间的两个节点为 x_i 和 x_{i+1} ,则可以在该子区间上采用如下的形式进行近似:

$$y(x) \approx v_i \varphi_i(x) + v_{i+1} \varphi_{i+1}(x)$$

5 代码部分

5 代码部分 6

```
for i = 1:N
          Ke = [1/h, -1/h; -1/h, 1/h] + h/6*[2, 1; 1, 2];
         fe = [h/2; h/2];
16
17
          K(i:i+1, i:i+1) = K(i:i+1, i:i+1) + Ke;
18
         F(i:i+1) = F(i:i+1) + fe;
19
      end
      % 边界条件
22
      K(1, :) = 0; K(1, 1) = 1; F(1) = 1;
      K(N+1, :) = 0; K(N+1, N+1) = 1; F(N+1) = 3;
      %解方程
26
      y = K \setminus F;
27
      %画图
29
      xx = linspace(a, b, 1000);
30
      yy = zeros(1000, 1);
31
      for i = 1:1000
          if xx(i)  <= x(2)
33
              N = 1;
          elseif xx(i) >= x(end-1)
35
             N = length(x) - 2;
          else
37
             N = fix((xx(i) - a)/h) + 1;
          end
39
          yy(i) = y(N)*(x(N+1)-xx(i))/h + y(N+1)*(xx(i)-x(N))/h;
      end
41
      plot(xx, yy, 'b-', 'LineWidth', 2);
```

5 代码部分 7

```
xlabel('x');
ylabel('y');
title('Finite Element Method Solution');
grid on;
toc
```

Listing 1: 有限元

输出图形

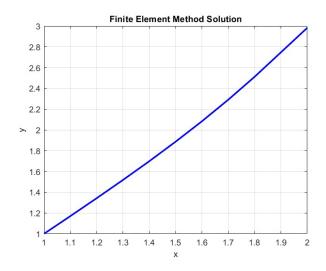


图 1: 有限元方法

应用 tictoc 得到输出结果: Elapsed time is 0.159850 seconds.

与 mathemetica 图形对比:

```
Plot[x + (Exp[x] - Exp[2 - x])/(Exp[2] - 1), {x, 0, 2}]
```

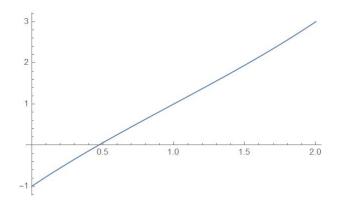


图 2: mathemetica

6 对比有限元函数系与多项式函数系在不同 n 下的求解速

度

在一维有限元方法中,增加子区间的个数可以提高解的精度,但同时也会增加线性方程组的规模,导致计算量增加。而对于多项式函数系,增加n可以提高函数的逼近精度,但同时也会增加系数的个数,导致计算量增加。

对于多项式函数系,可以使用多项式插值法、拉格朗日插值法等方法进行求解。而对于一维有限元方法,需要将区间分成若干个子区间,然后在每个子区间上使用局部线性插值函数进行近似,最后得到一个稠密的线性方程组,可以使用传统的追赶法等方法进行求解。多项式函数系的求解速度会随着 n 的增加而逐渐变慢,而有限元函数系的求解速度则相对稳定。这是因为在一维有限元方法中,区间分出来的个数是可以控制的,因此计算量可以在一定范围内控制。而对于多项式函数系,由于系数的个数随着 n 的增加而增加,因此计算量也会随之增加。