# 有限元第二次编程作业

W Huang

日期: 2023年11月26日

# 1 编程第一题

## 1.1 求解设置

求解 PDE

$$\begin{cases}
-u'' = f, & \text{in } \Omega = (0, 1), \\
u(0) = u(1) = 0.
\end{cases}$$
(1)

取一右端项  $f \in L^2_{loc}(\Omega)$ :

$$f(x) = \frac{1}{x}. (2)$$

显然  $f \neq 0$  处不连续, 且  $f \notin L^2(\Omega)$ 。我们导出精确解:

$$u(x) = x \ln x. \tag{3}$$

注意到  $u \in H^1(\Omega) \cap C(\overline{\Omega})$ 。使用非均匀网格  $x_i = (i/N)^2$ ,取  $\mathcal{P}_1$  元。使用预优共轭梯度法 (Preconditioned CG) 求解,用超松弛迭代 (SSOR) 作为预优因子,超松弛系数取  $2 - \varepsilon$ ,其中  $\varepsilon = 10^{-12}$ 。右端项的数值积分由单元中点处的取值代替。注意:对于  $x_0 = 0$  的节点基函数  $\Phi_0$ ,我们知道  $\langle f, \Phi_0 \rangle$  是发散的,但在 Dirichlet 边界条件下,我们不需要这一项。

#### 1.2 编译说明

请安装 deal.ii 及其依赖库,见 https://www.dealii.org/developer/readme.html;安装完毕后,在本文档目录下打开终端,依次运行:

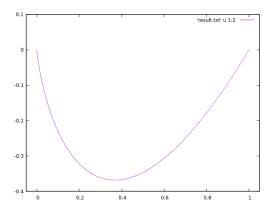
cd src-p1
mkdir build
cd build
cmake ..
make release
make

等待编译完成后,用以下命令执行测试:

./elliptic 10 u

上述测试采用 1.1 节所述的非均匀网格,规模为  $N=2^{10}$ ,如果需要改变网格规模,将 10 换成别的正整数即可。另外,如果想测试均匀网格,只需将上述命令中的  $\mathfrak{u}$  删去即可。

#### 1.3 测试结果



**图 1:**  $N = 2^{14}$  时非均匀网格的数值解  $u_h$ 

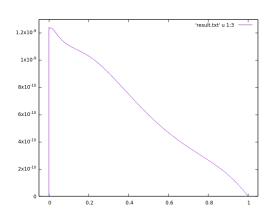


图 2:  $N = 2^{14}$  时非均匀网格的误差  $u_h - u$ 

可以看到,误差集中在奇异点附近。

| 单元数量                     | $2^{14}$ | 阶数   | $2^{15}$ | 阶数   | $2^{16}$ | 阶数   | $2^{17}$ |
|--------------------------|----------|------|----------|------|----------|------|----------|
| $  u-u_h  _{L_2}$        | 1.90e-09 | 1.92 | 5.02e-10 | 1.51 | 1.76e-10 | 2.16 | 3.95e-11 |
| $  u-u_h  _{L_{\infty}}$ | 2.91e-09 | 2.00 | 7.30e-10 | 1.59 | 2.42e-10 | 1.18 | 1.07e-10 |
| $  u-u_h  _{H_1}$        | 1.60e-04 | 0.96 | 8.24e-05 | 0.96 | 4.25e-05 | 0.96 | 2.19e-05 |
| CG 迭代次数                  | 14       |      | 16       |      | 17       |      | 19       |
| 装配耗时(s)                  | 0.019    |      | 0.035    |      | 0.072    |      | 0.15     |
| 求解耗时(s)                  | 0.0051   |      | 0.010    |      | 0.024    |      | 0.048    |

表 1: 预优共轭梯度法, 预优因子: SSOR, 超松弛系数:  $2 - \varepsilon$  ( $\varepsilon = 10^{-12}$ )

由于网格尺寸太细,在机器精度的限制下, $L_2$  和  $L_\infty$  范数已经无法继续下降。另外可以看到,SSOR 作为预优因子效果非常好,随着网格加密,CG 迭代次数基本不会增加。换言之,当超松弛系数趋近于 2 时,在 SSOR 的作用下,迭代矩阵的条件数与网格尺寸几乎无关。

刚度矩阵条件数(二范数下)的数值结果如下,数值结果支持  $\kappa(A) \sim O(N^3)$ :

| 单元数量        | 256         | 阶数   | 512         | 阶数   | 1024        |
|-------------|-------------|------|-------------|------|-------------|
| $\kappa(A)$ | 1.93116e+06 | 2.99 | 1.53591e+07 | 3.00 | 1.22513e+08 |

表 2: 刚度矩阵的二范数条件数,即  $\kappa(A) = ||A||_2 \cdot ||A^{-1}||_2$ 

为了测试刚度矩阵的条件数对求解性能的影响,我们不使用预优因子再进行一次测试。与 预优 CG 相比,朴素 CG 的求解性能大大降低,我们只好将网格规模减小以进行测试。

| 单元数量    | $2^{12}$ | 增长率  | $2^{13}$ | 增长率  | $2^{14}$ |
|---------|----------|------|----------|------|----------|
| CG 迭代次数 | 42996    | 2.86 | 122781   | 2.85 | 350164   |
| 装配耗时(s) | 0.005    |      | 0.01     |      | 0.02     |
| 求解耗时(s) | 0.49     |      | 2.35     |      | 12.7     |

表 3: 朴素共轭梯度法

# 2 编程第二题

#### 2.1 求解设置

求解 PDE

$$\begin{cases}
-u'' + u = f, & \text{in } \Omega = (0, 1), \\
u'(0) = u'(1) = 0.
\end{cases}$$
(4)

取精确解:

$$u(x) = \cos(\pi x). \tag{5}$$

导出右端项:

$$f(x) = (1 + \pi^2)\cos(\pi x). \tag{6}$$

网格为均匀网格  $T_1,...,T_5$ , 其剖分节点为

$$0 = x_{j,0} < x_{j,1} < \dots < x_{j,N_j} = 1, \tag{7}$$

其中  $x_i = i/N_j$ ,  $N_j = 2^{2j+5}$ 。求解器使用 deal.ii 提供的 PreconditionSOR,松弛系数取 1.0,从 而等价于 Gauss-Seidel 迭代法。

对于一些简单的积分, 我们直接计算。我们记

$$s(j,k) = \begin{cases} 1, & k = 0 \text{ or } k = N_j, \\ 2, & \text{otherwise,} \end{cases}$$
 (8)

有梯度积分公式:

$$(\nabla \phi_{(j,k)}, \nabla \phi_{(j,k)}) = s(j,k)N_j, \tag{9}$$

$$(\nabla \phi_{(j,k)}, \nabla \phi_{(j,k\pm 1)}) = -N_j, \tag{10}$$

$$(\nabla \phi_{(j+p,4^pk)}, \nabla \phi_{(j,k)}) = (\nabla \phi_{(j,k)}, \nabla \phi_{(j+p,4^pk)}) = s(j,k)N_j, \tag{11}$$

$$(\nabla \phi_{(j+p,4^p(k\pm 1))}, \nabla \phi_{(j,k)}) = (\nabla \phi_{(j,k)}, \nabla \phi_{(j+p,4^p(k\pm 1))}) = -N_j, \tag{12}$$

otherwise: 
$$(\nabla \phi_{(i,k)}, \nabla \phi_{(l,m)}) = 0.$$
 (13)

以及同层基函数的积分公式:

$$(\phi_{(j,k)}, \phi_{(j,k)}) = \frac{s(j,k)}{3N_i},$$
(14)

$$(\phi_{(j,k)}, \phi_{(j,k\pm 1)}) = \frac{1}{6N_i},\tag{15}$$

otherwise: 
$$(\phi_{(i,k)}, \phi_{(i,m)}) = 0.$$
 (16)

两个**不同层**节点基函数相乘的积分值算起来比较麻烦,我们直接用两点高斯求积公式(具有三阶代数精度)。对于右端项数值积分,我们把每个积分区间划分成长度为  $1/N_5$  的小区间,在每个小区间上用中点处的值代替积分值,然后将小区间积分值累加。

### 2.2 编译说明

请安装 deal.ii 及其依赖库,见 https://www.dealii.org/developer/readme.html;安装完毕后,在本文档目录下打开终端,依次运行:

```
cd src-p2
cd GS
mkdir build
cd build
cmake ..
make release
make
./GS
```

即可测试在  $T_5$  上的 Gauss-Seidel 迭代。重新在本文档目录下打开终端,依次运行:

```
cd src-p2
cd bigGS
mkdir build
cd build
cmake ..
make release
make
./bigGS
```

即可测试在  $T_1, ..., T_5$  上的 big Gauss-Seidel 迭代。

## 2.3 测试结果

起初,我们使用了big Gauss-Seidel 迭代,取得了如下结果。

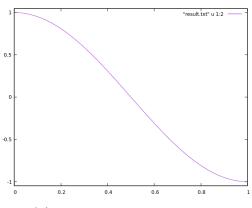


图 3: big Gauss-Seldel 的数值解

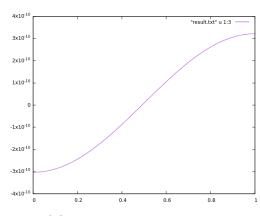


图 4: big Gauss-Seldel 的误差

我们计算误差函数的离散  $L_2$  范数,即

$$||e_h|| = \sqrt{\frac{1}{N_5 + 1} \sum_{k=0}^{N_5} e_h^2(x_{5,k})}.$$
 (17)

结果如下表。然而,Gauss-Seidel 的计算时间过长,我们不愿浪费计算资源继续计算,故在超过 4h 之后将计算进程终止。另外,我们也尝试将  $\mathcal{T}_1,...,\mathcal{T}_5$  五层网格离散出的 big 方程组用 symmetric SSOR 求解,结果一并列出。

|                    | 离散 L2 误差 | 迭代次数   | 求解耗时 |
|--------------------|----------|--------|------|
| Gauss-Seidel       |          |        | >4h  |
| big Gauss-Seidel   | 2.21e-10 | 316344 | 211s |
| big symmetric SSOR | 2.22e-10 | 41060  | 47s  |

表 4: GS 和 big GS 的效率对比