# 有限元方法 大作业

郑滕飞 2401110060

# 目录

1	准备	F工作	<b>2</b>
	1.1	问题描述与边界处理	2
	1.2	单元与数值积分	2
	1.3	误差估算	3
<b>2</b>	一致	【网格	4
	2.1	方形区域	4
	2.2	L 形区域	5
	2.3	未知解析解情况	6
3	自适	直应网格	6
	3.1	算法实现	6
	3.2	L 形区域	7
	3.3	未知解析解情况	9

1 准备工作

# 1 准备工作

## 1.1 问题描述与边界处理

考虑如下的二维 Dirichlet 问题:

$$-\nabla \cdot \left(\alpha(x,y)\nabla u\right)\Big|_{\Omega} = f, \quad u\Big|_{\partial\Omega} = g$$

其中 
$$\alpha(x,y)$$
 满足一致椭圆条件,即有正上下界。

通过分部积分,考虑  $V = \{v \in W^1_{\infty}(\Omega) \mid v \mid_{\partial\Omega} = 0\}$  设

$$a_0(u,v) = \iint_{\Omega} \alpha(x,y) \nabla u \cdot \nabla v \, \mathrm{d}x \, \mathrm{d}y$$

由一致椭圆条件,存在唯一 $u-g \in V$ 使得

$$a_0(u-g,v) = (f,v) - a_0(g,v)$$

对一切  $v \in V$  成立,

选取有限元空间  $V_h$ ,满足分片为  $P_3$ -Hermite 单元 (中间点取在中心),且边界为 0。设三角形数为 M,结点数 (含边界)为 N,则结点基为  $v_1, \ldots, v_{3N+M}$ ,并记 u 在其上的插值为  $u_1, \ldots, u_{3N+M}$ 、g 为  $g_1, \ldots, g_{3N+M}$ 。进一步设其中固定的下标集合为 B,其余为  $\tilde{B}$ ,记  $a_0(v_i, v_j) = A_{ij}$ 、 $(f, v_i) = f_i$ ,方程可 化为

$$\forall i \in B, \quad u_i = g_i$$
  
$$\forall i \in \tilde{B}, \quad \sum_j A_{ij}(u_j - g_j) = f_i - \sum_j A_{ij}g_j$$

由于 B + u = g 抵消, 且  $j \in \tilde{B}$  时的左右抵消,可不妨令  $g_j = 0$ ,第二个方程可最终化为 (下标表示分 块)

$$\forall i \in B, \quad A_{\tilde{B}}u_{\tilde{B}} = f_{\tilde{B}} - (Ag)_{\tilde{B}}$$

由此,固定网格的有限元算法基本流程为(优化 g 的存储):

- 计算刚度矩阵 A;
- 计算向量 *f*;
- 初始化 u = 0,将边界点处的  $u_i$  设置为  $g_i$ ,计算 r = f Au;
- 在  $\tilde{B}$  对应行列中求解 Au = r,最终得到 u。

接下来的计算中,我们约定前 N 个分量代表结点处的值,N+1 到 2N 代表结点处的 x 方向导数, 2N+1 到 3N 表示结点处的 y 方向导数,3N+1 到 3N+M 表示单元中心处的值。

值得注意的是,固定的 *B* 并不只在 1 到 *N* 中出现:由于边界处的 *g* 固定,且单元会涉及顶点的两方向导数,切向导数事实上是固定的。此外,我们考虑的所有情况中边界均为 *x* 或 *y* 方向,因此不会出现线性组合固定的情况,可以直接控制其为对应的  $g_x$  或  $g_y$ 。

### 1.2 单元与数值积分

进行完上述分析后,我们需要估算积分已确定矩阵 A 与向量 f。根据 iFEM 包中的存储方式,网格以两个数组进行存储, node 为一组坐标, elem 则代表每个三角形三个顶点 (逆时针排序) 在 node 中的下标。

首先,需要给出 Hermite 单元的结点基。设三个顶点为  $(x_1, y_1)$ 、 $(x_2, y_2)$ 、 $(x_3, y_3)$ ,由于平移不影响 结果,不妨设  $x_1 = y_1 = 0$  (最终所有估算将 x, y 减去对应的  $x_1, y_1$ 即可),剩下两顶点记为 (a, b)、(c, d),

图 1: 一组结点基
$-\frac{1}{(b\ (c-x)\ +d\ x-c\ y)\ +d\ (c-x)\ +d\ x-c\ y)\ }\left(b\ (c-x)\ +d\ x-c\ y)\ -b\ (c-x)\ (d\ x-c\ y)\ +b\ (c-x)\ (-d\ x+c\ y)\ -a\ b\ (2\ c\ d\ x+c\ y-4\ x\ y)\ \right)=-\frac{1}{(b\ (c-x)\ +d\ x-c\ y)\ -b\ (c-x)\ +b\ (c-x)\ $
$\left( dx-cy \right)\left( 7b^{2}\left( c-x \right)x+7a^{2}\left( d-y \right)y+b\left( 3c+7x \right)\left( dx-cy \right)-a\left( 3d+7y \right)\left( dx-cy \right)+2\left( dx-cy \right)^{2}-7ab\left( dx+cy-2xy \right)\left( dx-cy \right)+2\left( dx-c$
(b c - a d) <sup>3</sup>
$\left(b^{2}\left(3c-2x\right)x+a^{2}\left(3d-2y\right)y+7b\left(c-x\right)\left(dx-cy\right)-7a\left(d-y\right)\left(dx-cy\right)+7\left(dx-cy\right)^{2}+ab\left(-3dx-3cy+4xy\right)\right)$
(b c - a d) <sup>3</sup>
$\left(x \left( (bc - ad)^2 - (b^2c - 2b(a + c)d + ad^2)x \right) - 2(bc^2 + a^2d)xy + ac(a + c)y^2 \right) (b(c - x) + dx - cy + a(-d + y)) = 0$
$(b c - a d)^3$
$-\frac{1}{\left(bc-ad\right)^3}\left(-dx+cy\right)\left(2a^3y\left(-d+y\right)+bcx\left(b\left(c-x\right)+2dx-2cy\right)+a^2\left(d\left(2b+d\right)x+2\left(b\left(c-2x\right)+dx\right)y-3cy^2\right)+a\left(x\left(-d^2x+2b^2\left(-c+x\right)-2bd\left(c+x\right)\right)+4bcxy+c^2y^2\right)\right)\right)$
$\left(b^{2} - a y\right) \left(b^{2} c x \left(-c + x\right) + a \left(2 c d + d x - 3 c y\right) \left(d x - c y\right) - 2 c \left(d x - c y\right)^{2} + 2 b \left(c - x\right) \left(\left(a - c\right) d x + c^{2} y\right) - a^{2} \left(d^{2} x - 2 d x y + c y^{2}\right)\right)$
$(b c - a d)^3$
$ \left( b \left( \left( b + d \right) x^2 + \left( \left( b c - a d \right)^2 - 2 \left( b^2 c + a d^2 \right) x \right) y - \left( b c^2 + a^2 d - 2 a c \left( b + d \right) \right) y^2 \right) \\ \left( b \left( c - x \right) + d x - c y + a \left( -d + y \right) \right) + b \left( b c - a d \right) + b \left( c - x \right) + d x + c y + a \left( -d + y \right) \right) \\ \left( b c - a d \right) + b \left( c - a d $
$(b c - a d)^3$
$\frac{1}{\left(bc-ad\right)^{3}}\left(dx-cy\right)\left(2b^{3}x\left(-c+x\right)+ady\left(-2dx+a\left(d-y\right)+2cy\right)+b\left(d^{2}x^{2}-2ad\left(a+c-2x\right)y+\left(2a^{2}-2ac-c^{2}\right)y^{2}\right)+b^{2}\left(-3dx^{2}+c\left(c+2x\right)y+2a\left(dx+cy-2xy\right)\right)\right)$
$\left(bx-ay\right)\left(b^{2}\left(dx^{2}+c\left(c-2x\right)y\right)+b\left(d^{2}\left(2c-3x\right)x-2cd\left(a+c-2x\right)y-c\left(-2a+c\right)y^{2}\right)+d\left(a^{2}\left(d-y\right)y-2a\left(d-y\right)\left(dx-cy\right)+2\left(dx-cy\right)^{2}\right)\right)$
(b c - a d) <sup>3</sup>
$\frac{27\left(bx-ay\right)\left(-dx+cy\right)\left(b\left(c-x\right)+dx-cy+a\left(-d+y\right)\right)}{\left(bc-ad\right)^3}$

则利用 Mathematica 计算得到一组结点基  $p_{1,...,10}(x, y)$  如图 1。可以发现,其中具有不少共同部分,例如 三边方程 b(c-x) + dx - cy + a(y-d)、dx - cy、bx - ay 与行列式  $\triangle = ad - bc$ ,可将它们先行算出以简 化计算。

在已知结点基后,我们需要先在在单元中对  $p_i p_j \alpha = p_i f$  进行数值积分,再将结果适当累加生成最终的 A = f。利用 github.com/bempp/bempp-cl/blob/main/bempp/api/integration/triangle\_gauss.py,我 们选取 16 个点进行精度为 7 阶的数值积分,并设置对应权重 (按照代码中所给的权重,最终每个三角形 应再乘三角形面积的两倍)。

对结果生成,我们先计算  $p_i$ 、 $(p_i)_{x,y}$ 、 $\alpha 与 f$ 在每个积分点的值,随后生成每个单元中所有  $((p_i)_x(p_j)_x + (p_i)_y + (p_j)_y)\alpha$ 与  $p_if$ 的积分结果,并在每次生成后进行适当的累加——利用 A 的对称性,计算 A 时事实上只需要生成 16 个部分中的 10 个,也即对应  $9 \times 6 + 3 \times 3 + 1 = 64$  个积分结果,而计算 r 时则需要 另外 10 个。

### 1.3 误差估算

最后,我们需要进行  $H^1$ 、 $L^2$ 、 $W^1_{\infty}$  与  $L^{\infty}$  范数的估算。由于我们有 M + N 个值、N 个对 x 的偏导与 N 个对 y 的偏导,假设每个分量的数值解与真解误差为  $e_i$ ,按之前的下标约定,我们将误差范数估算为

$$\begin{split} \|e\|_{L^{2}}^{2} &\approx \frac{|\Omega|}{M+N} \bigg( \sum_{i=1}^{N} e_{i}^{2} + \sum_{i=3N+1}^{3N+M} e_{i}^{2} \bigg) \\ \|e\|_{H^{1}}^{2} &\approx \|e\|_{L^{2}}^{2} + \frac{|\Omega|}{N} \sum_{i=N+1}^{2N} e_{i}^{2} + \frac{|\Omega|}{N} \sum_{i=2N+1}^{3N} e_{i}^{2} \\ &\|e\|_{L^{\infty}} &\approx \max_{i \notin (N,3N]} |e_{i}| \\ &\|e\|_{W_{1}^{\infty}} &\approx \max_{i} |e_{i}| \end{split}$$

这里 |Ω| 表示区域面积。

值得注意的是,这样估算的前提是网格是拟一致的,因此可以近似认为所有三角形面积相等,对 L<sup>2</sup> 范数的估算无需考虑系数。之后使用自适应方法进行部分加密时不能再以此进行简单估算,我们将在对应 节中叙述估算方式。

另一个可以考虑的误差形式是能量范数误差  $a(u - u_I, u - u_I)$ ,可以直接通过  $e^T A e$  计算。不过,由于已经计算了  $H^1$  误差,能量范数误差可被控制,这里不进行计算。

## 2.1 方形区域

考虑方形区域  $[-1,1]^2$ ,并固定  $\alpha(x,y) = 1 + 0.5 \sin(\pi x)$ ,我们以不同函数为例测试算法的收敛性。假 设初始网格为 iFEN 包以 0.5 为尺度自动生成的网格,每次进行一致加密(即将每个小三角形按三边中点 连线剖分为四个,尺度对应除以 2)。

先考虑边界处恒为 0 的例子,  $u(x,y) = \sin(\pi x) \sin(\pi y)$ , 计算出对应的  $f \cdot g$  与导数后, 在不同尺度 的网格进行拟合的误差如图 2 (作图横轴为尺度 2 为底对数的相反数, 纵轴为误差的 2 为底对数)。



直接拟合可以发现,  $L^2 与 L^{\infty}$  的数值误差在 3.8 阶左右, 而  $H^1 与 W_1^{\infty}$  的数值误差在 3 阶左右, 符 合三次多项式逼近的理论结果。

对边界不恒为 0 的例子,考虑以多项式为真解的  $u(x,y) = x^2 + y^2 = u(x,y) = \sin(x+y)$ ,得到的结果如图 3。



对于多项式真解,由于误差基本全部由数值积分与数值计算过程引起,其初始就达到了 1e-7 级别的 极低误差,且网格加密时并不能保证误差的显著降低。而在  $\sin(x + y)$  的模拟过程中可以发现,在误差下 降到一定量级后,数值产生的误差将更加明显,从而影响收敛阶数。不过,总体还是能直接拟合出  $L^2$ 、 $L^{\infty}$  的四阶误差与  $H^1$ 、 $W^1_{\infty}$  的三阶误差。最终的  $H^1$ 与  $W^{\infty}_1$  在三个例子中均收敛到了 3e-8 左右,而  $L^2$ 与  $L^{\infty}$  在可见范围内并未收敛,一般至少达到了 1e-10,可接近数值精度的极限。

值得一提的是,在三个例子最终的尺度 2<sup>-8</sup> 的网格中,进行求解的时间都在 30 秒左右,其中核心时间为构造 *A* 与求解,它们分别占用 14 秒、11 秒。

### 2.2 L 形区域

下方讨论的 L 形区域均指区域  $[-1,1]^2 \setminus [0,1] \times [-1,0]$ , 也即方形区域去除第四象限的部分。 考虑极坐标下的真解

$$u(r, \theta) = (1 - r^2)r^{2/3}\sin\frac{2\theta}{3}$$

并取定  $\alpha = 1$ 。直接计算可知

$$u_x(r,\theta) = -\frac{2}{3}r^{-1/3}\sin\frac{\theta}{3}\left(3r^2\cos\frac{2\theta}{3} + 3r^2\cos\frac{4\theta}{3} - r^2 + 1\right)$$
$$u_y(r,\theta) = -\frac{2}{3}r^{-1/3}\cos\frac{\theta}{3}\left(3r^2\cos\frac{2\theta}{3} - 3r^2\cos\frac{4\theta}{3} + r^2 - 1\right)$$
$$-\Delta u(r,\theta) = \frac{20}{3}r^{2/3}\sin\frac{2\theta}{3}$$

注意到,在 $\theta = 0$ 的边界上, $r \to 0$ 时 $u_x \to 0$ ,而 $\theta = \frac{3\pi}{2}$ 的边界上, $r \to 0$ 时 $u_y \to 0$ ,由此,所有的边界条件仍然是可以良好定义的。不过,事实上可发现 $\theta = 0$ 和 $\theta = \pi$ 时、 $\theta = \pi/2$ 和 $\theta = 3\pi/2$ 时导数并不相同,因此其可微性无法延拓到原点。之后计算误差时,我们**规定**0处的x, y方向导数均为0,也即边界方向逼近时的导数,避免出现无穷。这样做事实上相当于规定了0点误差为0,以其他导数可以连续延拓的点刻画逼近性。

考虑初始网格为尺度 0.5 的方形网格去掉第四象限部分,并不断进行一致加密。在不同尺度的网格对此例子进行拟合的误差如图 4。



这里最终网格尺度为 2<sup>-9</sup>, 求解时间约 68 秒。拟合可发现,  $L^2$  范数的误差只有 1.25 阶的下降,  $H^1$  与  $L^{\infty}$  均不足一阶, 而  $W^1_{\infty}$  范数则反而在上升。这足以看出, 对于性态并不好的真解与并不好的区域, 此 模拟方法的效果可能大幅度下降。对  $W^1_{\infty}$  范数上升的讨论将在下一节进行。

### 2.3 未知解析解情况

最后,我们考虑取定 f = 1、g = 0,对给定的 a 进行数值求解的情况。为了在此情况中估算误差,我 们利用了 iFEM 包提供的加密功能的特性:原有的结点与编号并不会在加密过程中改变。由此,我们只需 要先进行若干次加密,在最终网格中得到数值解作为真解估计,再重复之前的加密过程,每次将对应编号 顶点的 u、 $u_x$  与  $u_y$  作差并估计范数即可。

此方法对  $L^2$ 、 $L^\infty$  误差的估计比之前更为粗略,因为完全忽略了单元中心点处对 u 的值的估算。不过,这样的简单估算也足以看出收敛性了。对  $\alpha = 1$  与  $\alpha = \sin(x + y)$ ,进行拟合的误差作图如图 5。



由于解析解未知,这里对误差的估算未必准确,不过有三件事仍然成立: $L^2$ 误差以略高于一阶的速度下降、 $L^{\infty}$ 与 $H^1$ 误差以低于一阶的速度下降、 $W_1^{\infty}$ 误差上升。

这里,前几个误差的下降速率低是因为区域的不光滑性。而对 $W_1^{\infty}$ 误差,我们固定一点处观察其 $u_x$ 值的变化,例如考虑(-1,0)处,其值在不同层次网格的变化为:

0.4884

0.4996

0.5057

0.5083

- 0.5093
- 0.5097
- 0.5098
- 0.5099
- 0.5099

其他固定点处事实上也类似。由此, $u_x$  在任何一点处事实上是可以收敛的,但其会在区域的角点附近 产生振荡,且振荡幅度会随网格精细反而增大,这就导致了 $W_1^{\infty}$  范数的上升。

# 3 自适应网格

### 3.1 算法实现

为在之前的估算算法上进一步实现自适应网格,我们采用课上介绍的误差估计子

$$\mathcal{E}^{2}(u_{h},T) = h_{T}^{2} \|f + \nabla \cdot (\alpha \nabla u_{h})\|_{L^{2}(T)}^{2} + \sum_{e \in \partial T} |e| \|[\alpha \nabla u_{h}]\|_{L^{2}(e)}^{2}$$

不过,我们需要进行一定的改进:由于真解并未保证边界的法向导数为 0,要求边界边  $\nabla u_h = 0$  是不合理的,因此,我们假定边界边的  $[\alpha \nabla u_h]$  恒为 0。

为了估算此误差估计子,我们分为内部 R<sub>A</sub> 与边界 R<sub>J</sub> 的两个部分。

对 R<sub>A</sub>,直接将其展开得到

$$(f + \nabla \cdot (\alpha \nabla u_h))^2 = (f + \alpha_x (u_h)_x + \alpha_y (u_h)_y + \alpha ((u_h)_{xx} + (u_h)_{yy}))^2$$

将  $\alpha_x$  与  $\alpha_y$  作为输入,由于  $u_h$  各个基的坐标已知,算出每个单元每个基的在数值积分点的结果后进行 适当线性组合即可得到每个单元此积分的估算。虽然过程较为复杂,但总体思路是清晰的,与之前计算 A与 r 时非常类似。在计算完数值积分后乘以单元面积即得到了第一部分的估算。

对  $R_J$ ,采用 iFEM 自带的单元结构函数 auxstructure,即可得到其所有边界与对应的信息,只要在 每个边界计算结果后对每个单元进行累加即可。为了简单起见,我们只计算中点处

$$\alpha^{2}((u_{x}^{+}-u_{x}^{-})n_{x}+(u_{y}^{+}-u_{y}^{-})n_{y})^{2}$$

的值 (由于这里相差负号不影响,可以任意决定何侧为正、任取法向量),并将它乘边长作为 R<sup>2</sup> 积分的估算,再乘一次边长得到第二部分的估算。

两部分求和后,我们得到了每个单元上的误差估计子。取定  $\theta = 0.7$ ,我们将误差估计子按从大到小 排序,并逐个标记,直到被标记单元的误差估计子平方和大于所有误差估计子平方和的  $\theta$  倍。最后,利用 iFEM 自带的 bisect 功能,我们将每个标记的单元一分为二,得到新的网格。

## 3.2 L 形区域

仍对之前的 L 形区域考虑。由于我们已经知道了 W<sub>1</sub><sup>∞</sup> 是无意义的,不再让它参与作图,而是作出

$$\mathcal{E}(u_h, \mathcal{T}) = \sqrt{\sum_{T \in \mathcal{T}} \mathcal{E}(u_h, T)}$$

随自适应网格的变化。

对 2.2 节的例子进行 30 次求解并迭代网格,误差曲线如图 6,最终网格如图 7。



可以发现,这里 30 次迭代就达到了 1e-5 量级的  $L^2$  误差,效果与一致网格的最终迭代后相仿,而  $L^{\infty}$  与  $H^1$  的误差更低。此外,最后一次迭代的用时仅为 0.04 秒,全程用时是一致网格最后一次迭代的千分 之一量级,这足以体现自适应方法的优势。

此外,观察最后网格可以发现,主要的加密确实落在了边界处,尤其是最奇异的原点,这也代表了自 适应网格在相对奇异情况中的优势。

虑



将迭代次数增加至 50 次,这时全程所耗时间与一致网格量级一致,最后一次迭代耗时约 1.5 秒,误差曲线如图 8。



此处的  $L^2$  误差最终达到了 1e-6 量级,而  $L^{\infty}$  与  $H^1$  误差也在 1e-5 量级,远好于一致网格的效果。 值得注意的是,这里我们的误差仍然是通过顶点误差计算的,但算法为,设T 的三个顶点  $T_{1,2,3}$ ,考

$$||e||_{L^2}^2 \approx \sum_T \frac{|T|}{3} \sum_{i=1}^3 e^2(T_i)$$

此算法相当于用三个顶点的值进行数值积分,并且加入了对网格大小的考虑,对 (*u<sub>h</sub>*)<sub>*x*</sub> 与 (*u<sub>h</sub>*)<sub>*y*</sub> 的二范数 误差估算完全类似。由于事实上过程中涉及的网格三角形都是等腰直角三角形,形状正则参数一致,这样 的估算是准确的。

### 3.3 未知解析解情况

对于未知解析解的情况,与之前的讨论相似,我们将进行**两次**自适应估算,第一次用于生成最终的解, 第二次在对应位置估算误差。

对 2.3 节的两个例子进行 40 次求解并迭代网格,最终网格上求解一次的时间约为 0.5 秒,误差曲线 如图 9,最终网格如图 10。







可以看出,对于更一般的例子,除了在原点处产生误差,事实上各个角点的误差估计子都偏大。而两 个例子中四十次迭代都得到了 1e-7 量级的 L<sup>2</sup> 范数误差,效果与耗时同样远好于一致网格时。

由于大部分的计算细节与实现细节都已在代码中标出,这里不再赘述。总体来说,采用自适应方法一 般能达成相对较好的收敛性与收敛速度,更适合实际应用,不过自变量即成为迭代次数,与尺度的关系不 够明晰,从而理论分析会遇到更多的困难。

# 有限元方法 大作业 II

## 郑滕飞 2401110060

\* 感谢沈城峰同学提供的在 Colab 上使用 Firedrake 的参考教程,在尝试配了几个环境后发现还是这个最简单清晰。下方的结果均**利用了 Firedrake 包,在 Colab 上在线执行得到**,详见文件 fem.ipynb,其可以直接在 Colab 中运行,文件中 problem1 到 5 对应前两题与第三题的三个小问。

\* 一个值得注明的事情是, Firedrake 中的单元 *RT*<sub>*k*+1</sub> 等价于我们上课定义的 *RT*<sub>*k*</sub>, 这可以通过构造单元 后计算维数得到。于是, **下方以课堂上的记号为准**, *RT*<sub>*k*</sub> 实际实现时代码中参数对应 *k* + 1。

# 目录

1	基本	情况	<b>2</b>			
	1.1	弱形式	2			
	1.2	实验结果	2			
<b>2</b>	后处	と理 3				
	2.1	实现方式	3			
	2.2	实验结果	4			
3	非凸	区域	4			
	3.1	基本结果与后处理	4			
	3.2	挖去奇异点	7			

# 1 基本情况

### 1.1 弱形式

如无特殊说明,我们以希腊字母  $\sigma, \tau = n$  表示向量,英文字母 f, g 表示标量。考虑方程组

$$\begin{cases} \sigma - \nabla u = 0 \quad \forall x \in \Omega \\ -\nabla \cdot \sigma = f \quad \forall x \in \Omega \\ u = g \qquad \forall x \in \partial \Omega \end{cases}$$

为进行测试,给定真解  $\tilde{u}$ ,并取  $g = \tilde{u}$ 、 $f = -\Delta \tilde{u}$ ,则原方程以  $\tilde{u}$ 为唯一解。

考虑有限元空间 W = (V, Q),其中 V为  $RT_k$ 或  $BDM_{k+1}$ , Q为  $\mathcal{P}_k^{-1}$  (代码中对应 k 阶 DG 单元)。 直接计算可发现,目标函数 ( $\sigma, u$ )  $\in W$ 满足,对任何函数 ( $\tau, v$ )  $\in W$ ,有

$$\int_{\Omega} (\sigma \cdot \tau + \nabla \cdot \tau u) dx = \int_{\Gamma} \tau \cdot ng ds$$
$$\int_{\Omega} \nabla \cdot \sigma v dx = -\int_{\Omega} f v dx$$

于是构造

$$L((\sigma, u), (\tau, v)) = \int_{\Omega} (\sigma \cdot \tau + \nabla \cdot \tau u + \nabla \cdot \sigma v) dx$$

只需求解方程组

$$L((\sigma, u), (\tau, v)) = -\int_{\Omega} f v \, \mathrm{d}x + \int_{\Gamma} \tau \cdot ng \, \mathrm{d}s$$

而对应的边界条件为u在边界上等于g。

利用 Firedrake 包的特性,上述描述已经可以通过代码实现,即 (代码中 p,q 对应  $\sigma,\tau$ )

```
a = dot(p, q) * dx + div(p) * v * dx + div(q) * u * dx
L = -f * v * dx + g * dot(q, n) * ds
bcs = DirichletBC(W.sub(1), g, "on_boundary")
w = Function(W)
solve(a == L, w, bcs)
此外,包中也提供了直接的误差估算工具,作差后利用 norm 函数即可得到各阶误差的估算,如
pHdiv = norm(p_ex - ph, "Hdiv")
pL2 = norm(p_ex - ph)
uL2 = norm(u ex - uh)
```

这里 ex 代表真解, h 代表数值解, 这样即可以直接得到  $\sigma$  的 H(div) 误差、 $L^2$  误差与 u 的  $L^2$  误差。

#### 1.2 实验结果

对于方形区域 [-1,1]<sup>2</sup> 的情况,我们考虑函数为

$$u(x,y) = \exp(\sin(x+y) - \sin(y))$$

并对应计算真解  $\sigma = \nabla u$ ,且取 g = u、 $f = -\Delta u$ 。不同单元、不同层次的各范数误差与误差阶如图 1,这 里 mesh size 为  $2h^{-1}$ ,此后也遵循此式。

与课上学到的理论结果对比,可发现两者的 u 的  $L^2$  范数都符合理论结果,有着 k+1 阶精度;对 RT 单元来说,  $\sigma$  的  $L^2$  与 H(div) 范数均为 k+1 阶;与之相对,BDM 单元具有 k+1 阶的  $\sigma$  的 H(div) 范数与 k+2 阶的  $\sigma$  的  $L^2$  范数,也符合理论。不过,在 k 与网格都偏大时,两种单元均存在一定数值精度导致的掉阶。



图 1: 方形区域 RT 与 BDM 单元误差阶

2 后处理

\* 这部分没有参考除课堂笔记外的资料 (但讲义里有个地方漏了个 v,当时看得疑惑了一会儿),是自己独立研究出的做法。

## 2.1 实现方式

记  $\Pi_h^0 u$  为每个单元上等于 u 积分平均的分片常值函数,并记

$$V^* = \{ v \in \mathcal{P}_{k+1}^{-1} \mid \Pi_h^0 v = 0 \}$$

假设已有解  $u_h$ 、 $\sigma_h$ ,则后处理的目标为,找到  $u^* \in \mathcal{P}_{k+1}^{-1}$  使得

$$\Pi_h^0 u^* = \Pi_h^0 u_h$$
$$\forall v \in V^*, \quad \forall T, \quad \int_T \nabla u^* \cdot \nabla v \, \mathrm{d}x = \int_T f v \, \mathrm{d}x + \int_{\partial T} v \sigma_h \cdot n \, \mathrm{d}s$$

在翻阅 Firedrake 的文档时,名为 R-space 的文档 (www.firedrakeproject.org/r-space.html) 给了我灵 感。此文档处理了一个 Neumman 边值问题,为了找到其在  $L^2/\mathbb{R} = L_0^2$  中的解,它考虑了  $L^2 \times \mathbb{R}$  中的问题,并通过引入附加变量来实现等价。

在我们的例子中,记  $W_N = (\mathcal{P}_{k+1}^{-1}, \mathcal{P}_0^{-1})$ 。则考虑目标函数  $(u^*, r) \in W_N$ ,其应满足对任何  $(v, s) \in W_N$ 有 (第二个式子能成立是由于, v 为 k+1 次均值为 0 的多项式时其即等价于条件要求,而其他情况通过 多加的一个 r 自由度可控制)

$$\int_{T} su^* dx = \int_{T} su dx$$
$$\int_{T} \nabla u^* \cdot \nabla v dx + \int_{T} rv dx = \int_{T} fv dx + \int_{\partial T} v\sigma_h \cdot n ds$$

由此可进一步写为

$$\int_{T} \nabla u^* \cdot \nabla v \, \mathrm{d}x + \int_{T} s u^* \, \mathrm{d}x + \int_{T} r v \, \mathrm{d}x = \int_{T} s u \, \mathrm{d}x + \int_{T} f v \, \mathrm{d}x + \int_{\partial T} v \sigma_h \cdot n \, \mathrm{d}s$$

至此,我一开始写出的代码是 (vN 表示 v, uN 表示 u\*)

```
QN = FunctionSpace(mesh, "DG", k + 1)
R = FunctionSpace(mesh, "DG", 0)
WN = QN * R
uN, r = TrialFunctions(WN)
vN, s = TestFunctions(WN)
aN = dot(grad(uN), grad(vN)) * dx + r * vN * dx + s * uN * dx
LN = f * vN * dx + s * uh * dx + dot(ph, n) * vN * ds
wF = Function(WN)
solve(aN == LN, wF)
uF, _ = split(wF)
```

不过,这个版本始终无法收敛到合理的结果,在研究了许久之后,我终于意识到,问题在于最后一项 相加时。前几项对 *T* 的积分都是化为了整体的积分,但 *∂T* 上的积分由不连续性无法相互抵消,必须考虑 **非连续的内部积分**,也即对应 Firedrake 中实现 DG 的写法,最终 LN 更改为

LN = f \* vN \* dx + s \* uh \* dx + \ 2 \* avg(dot(ph, n) \* vN) \* dS + dot(ph, n) \* vN \* ds

这里 avg 表示两侧边界处的值平均, 其乘 2 自然对应求和, 这就覆盖了所有边界边与内部边。对此式应用 求解器后, 得到的 uF 即为后处理的结果。

#### 2.2 实验结果

仍然考虑两种单元,作出后处理前与后处理后的 L<sup>2</sup> 范数,对比如图 2。可以看到,结果完全符合理论中的后处理后误差阶从 k+1 提升至 k+2,且 RT 单元的稳定性相对较好,数值精度导致的掉阶比 BDM 单元更晚发生。

## 3 非凸区域

### 3.1 基本结果与后处理

本节中考虑的区域为

$$\Omega = \left\{ (x,y) \in (-1,1)^2 \mid 0 < \theta < \frac{\pi}{\beta} \right\}$$



图 2: 方形区域 RT 与 BDM 单元后处理效果

其中  $\beta \in [0.5, 1)$  给定。函数对应为

 $u = r^{\beta} \sin(\beta \theta)$ 

利用 atan2 函数, u 可以方便地写为

u\_ex = (x \* x + y \* y) \*\* (beta / 2) \* sin(beta \* atan2(y, x))

由此仍然可以自动构造出对应的  $\sigma 与 f, g$ 。而此时对区域的描述较复杂,我们选择通过 gmsh 进行构建。 具体来说,我们只需要描述其全部边界点,即可通过 gmsh 建立网格,导出到文件后再由 FireDrake 进行 导入即可 (事实上更简单的方法是利用 netgen,但我跑相关内容的时候出现了匪夷所思的错误,被迫更换 成这个相对麻烦的方式)。由于  $\beta$  不同时对应区域形状不同,需要分类讨论进行建立。我们以  $\beta < 4/7$  时 为例,此时网格共有 7 条边,建立为

```
gmsh.model.geo.addPoint(0, 0, 0, h, 1)
gmsh.model.geo.addPoint(1, 0, 0, h, 2)
gmsh.model.geo.addPoint(1, 1, 0, h, 3)
gmsh.model.geo.addPoint(-1, -1, 0, h, 4)
gmsh.model.geo.addPoint(-1, -1, 0, h, 5)
gmsh.model.geo.addPoint(1, np.tan((1 / beta - 2) * np.pi), 0, h, 7)
gmsh.model.geo.addLine(1, 2, 1)
gmsh.model.geo.addLine(2, 3, 2)
gmsh.model.geo.addLine(3, 4, 3)
gmsh.model.geo.addLine(4, 5, 4)
gmsh.model.geo.addLine(5, 6, 5)
```

```
gmsh.model.geo.addLine(6, 7, 6)
gmsh.model.geo.addLine(7, 1, 7)
gmsh.model.geo.addCurveLoop([1,2,3,4,5,6,7], 1)
gmsh.model.geo.addPlaneSurface([1], 1)
gmsh.model.geo.synchronize()
gmsh.model.mesh.generate(2)
gmsh.write("t1.msh")
```

有了真解与网格后,求解代码与之前完全一致,得到结果如图 3 (这里取定了  $\beta = 0.85$ ,实验可发现 不同  $\beta$  的情况无本质区别)。



图 3: 奇异情况 RT 与 BDM 单元误差阶

可以发现,即使 0 处存在一定的奇异,结果仍然是可以收敛的,不过收敛阶数要相应降低。对两种单元来说, $\sigma$ 的  $L^2$ 与 H(div)范数收敛阶都在一阶附近,而 u的  $L^2$ 范数当 k = 0时在一阶附近,更大时在二阶附近。

由于后处理也依赖  $\sigma_h$ ,可以预期,后处理几乎无法使  $u_h$  更好收敛,具体效果如图 4,这里取  $\theta = 0.67$ ,可以发现 k > 0时的收敛阶相较  $\theta = 0.85$ 时有较明显的下降,而后处理也只在 k = 0时能一定程度提升收敛阶,否则反而会使收敛阶下降。事实上,进一步观察可发现  $\theta$  越小,收敛阶越低。



图 4: 奇异情况 RT 与 BDM 单元后处理效果

## 3.2 挖去奇异点

为使对此方程能进行有效的模拟,我们需要考虑挖去奇异点的区域

 $\Omega' = \Omega \backslash [-c_0, c_0]^2$ 

事实上,在网格尺度一定的情况下,这几乎相当于强行指定 0 处满足。为了方便后续研究解的收敛阶与  $\beta$  的关系,我们固定  $c_0 = 0.2$ 。





这时,网格的构造将更加复杂,不过终归是可以通过连接点得到的多边形,此处不再赘述细节。真解 与求解方式、后处理方式均与之前完全相同,因此只需要代入观察新的结果。此时,代入可以发现,结果 已经接近正常情况的理论收敛阶了,如图 5。在后处理前,比起理论阶来说的掉阶相对较小,而后处理之 后甚至能超出理论的收敛阶。这足以说明,挖去奇异点后有限元方法可以得到远好于之前的收敛效果。