Об одном классе переобусловливателей для задач в смешанной постановке и их обращении прямым методом

П. Е. ПОПОВ, А. А. КАЛИНКИН Институт вычислительной математики и математической геофизики СО РАН, Новосибирск, Россия e-mail: alexander.a.kalinkin@intel.com

This paper is devoted to an effective inversion method for the saddle-point matrix that corresponds to a grid Laplace operator in the mixed formulation.

Введение

При численном решении эллиптических краевых задач широко используется смешанный метод конечных элементов (МКЭ), аппроксимирующий задачу в смешанной вариационной постановке (см. [1] и приводимую там библиографию). В результате такой аппроксимации возникает система линейных алгебраических уравнений со знакопеременным спектром, имеющая форму задачи о поиске седловой точки. Существует большое количество публикаций, посвященных методам решения таких задач, связанных с выбором подходящего переобусловливателя [2, 3] в итерационных процессах, для которого имеется экономичный метод его прямого обращения на векторе. В частности, широко используются подходы, сводящие решение задачи к обращению сеточного оператора Лапласа в "прямоугольной" области с равномерной сеткой. Однако в качестве переобусловливателя обычно используется матрица, соответствующая прямой постановке (пятиточечная схема), тогда как, на наш взгляд, естественно было бы использовать матрицу, соответствующую дополнению Шура сеточного оператора для смешанной постановки. И если обращение сеточного оператора Лапласа, соответствующего прямой постановке, изучено и сводится к применению метода разделения переменных и процедур быстрого дискретного преобразования Φ урье (БДП Φ) [4], то аналогичной методики прямого обращения дополнения Шура при некоторой стандартной аппроксимации задачи в смешанной постановке в литературе мы не нашли.

1. Постановка задачи и некоторые обозначения

Пусть $\Omega \subset \mathbb{R}^2$ — прямоугольник $(a_x, b_x) \times (a_y, b_y)$ и $\partial \Omega = \Gamma_{\rm D} \cup \Gamma_{\rm N}$ — его граница, причем каждая сторона $\partial \Omega$ полностью принадлежит либо $\Gamma_{\rm D}$, либо $\Gamma_{\rm N}$. Далее, пусть p — скалярная функция потенциала, удовлетворяющая следующим условиям:

$$p = 0$$
 на $\Gamma_{\rm D}, \quad \frac{\partial p}{\partial n} = 0$ на $\Gamma_{\rm N}.$ (1.1)

С Институт вычислительных технологий Сибирского отделения Российской академии наук, 2008.

Тогда уравнение Пуассона в смешанной формулировке выглядит следующим образом: по заданной функции f найти пару функций $(\mathbf{u}, p) \in \mathbf{H}_{div}(\Omega, \Gamma_N) \times L_2(\Omega)$ таких, что имеют место интегральные тождества

$$\begin{cases} \int_{\Omega} \mathbf{u} \cdot \mathbf{v} - \int_{\Omega} p \, \nabla \cdot \mathbf{v} = 0 \quad \forall \mathbf{v} \in \mathbf{H}_{div}(\Omega, \Gamma_{N}), \\ \int_{\Omega} q \, \nabla \cdot \mathbf{u} = \int_{\Omega} f \, q \quad \forall q \in L_{2}(\Omega), \end{cases}$$
(1.2)

где

$$\mathbf{H}_{\mathrm{div}}(\Omega,\Gamma_{\scriptscriptstyle N}) = \{\mathbf{v} \in \mathbf{H}_{\mathrm{div}}(\Omega), \ \mathbf{v} \cdot \mathbf{n} = 0 \text{ ha } \Gamma_{\scriptscriptstyle N}\}$$

— замкнутое подпространство пространства

$$\mathbf{H}_{\mathrm{div}}(\Omega) = \left\{ \mathbf{v} \in (L_2(\Omega))^2, \ \nabla \cdot \mathbf{v} \in L_2(\Omega) \right\}.$$

Рассмотрим аппроксимацию задачи (1.2) по смешанному МКЭ на прямоугольной равномерной сетке. Для аппроксимации $L_2(\Omega)$ будем использовать пространство кусочно-постоянных функций, а для аппроксимации пространства $\mathbf{H}_{div}(\Omega, \Gamma_N)$ — элементы Равьяра—Тома наименьшей степени $\mathbf{RT}_{[0]}$ [1]. В итоге, учитывая граничные условия на матричном уровне, мы получаем седловую систему линейных уравнений следующего вида:

$$\begin{pmatrix} A & B \\ B^{T} & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{u}_{h} \\ p_{h} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \mathbf{g}_{h} \\ f_{h} \end{pmatrix}.$$
 (1.3)

Для различных вариантов задания граничных условий на противоположных сторонах прямоугольника ($\alpha, \beta = D, N$) введем набор матриц $A_{\alpha\beta}, M_{\alpha\beta}, B_{\alpha\beta}, hafop векторов <math>u_{\alpha\beta}^k, p_{\alpha\beta}^k$ и набор чисел $\gamma_{\alpha\beta}^k$. Чтобы излишне не перегружать работу, приведем набор матриц только для случая $\alpha\beta = DD$. Набор матриц для условий Неймана слева/справа получается удалением первого/последнего столбца и строки у матриц $A_{\rm DD}, M_{\rm DD}$ соответственно и первой/последней строки у матрицы $B_{\rm DD}$.

Дирихле-Дирихле (DD):

$$A_{\rm DD} = \frac{1}{6} \begin{pmatrix} 2 & 1 & & & \\ 1 & 4 & & & \\ & & \ddots & & \\ 0 & & 4 & 1 \\ & & & 1 & 2 \end{pmatrix}, \quad B_{\rm DD} = \frac{1}{h} \begin{pmatrix} 1 & & & 0 \\ -1 & & & & \\ & & \ddots & & \\ 0 & & & 1 \\ & & & -1 \end{pmatrix},$$

$$\begin{split} M_{\rm DD} &= {\rm diag}\left(\frac{1}{2}, 1, ..., 1, \frac{1}{2}\right), \text{ где матрицы имеют размерности:} \\ A_{\rm DD}, \ M_{\rm DD} - (n+1) \times (n+1), \ B_{\rm DD} - (n) \times (n+1), \\ \gamma_{\rm DD}^k &= 2\sin\frac{k\pi}{2n}, \quad k = 1 \dots n, \\ p_{\rm DD}^k(i) &= \sin\frac{k\pi(2i-1)}{2n}, \quad i, k = 1 \dots n, \\ u_{\rm DD}^k(i) &= \cos\frac{k\pi i}{n}, \quad i, k = 0 \dots n. \end{split}$$

Дирихле—Нейман (DN):

$$\gamma_{\text{DN}}^{k} = 2 \sin \frac{(2k+1)\pi}{4n}$$
 $k = 0 \dots n - 1,$
 $p_{\text{DN}}^{k}(i) = \sin \frac{(2k+1)\pi(2i+1)}{4n}$ $i, k = 0 \dots n - 1,$
 $u_{\text{DN}}^{k}(i) = \cos \frac{(2k+1)\pi i}{2n}$ $i, k = 0 \dots n - 1.$
Нейман—Дирихле (ND):
 $\gamma_{\text{ND}}^{k} = 2 \sin \frac{(2k+1)\pi}{4n}, \quad k = 1 \dots n,$
 $p_{\text{ND}}^{k}(i) = \cos \frac{(2k+1)\pi}{4n}, \quad i, k = 1 \dots n,$
 $u_{\text{ND}}^{k}(i) = \sin \frac{(2k+1)\pi i}{2n}, \quad i, k = 1 \dots n.$
Нейман—**Нейман (NN):**
 $\gamma_{\text{NN}}^{k} = 2 \sin \frac{k\pi}{2n}, \quad k = 0 \dots n - 1,$
 $p_{\text{NN}}^{k}(i) = \cos \frac{k\pi(2i+1)}{2n}, \quad i, k = 0 \dots n - 1,$
 $u_{\text{NN}}^{k}(i) = \sin \frac{k\pi i}{n}, \quad i, k = 1 \dots n - 1.$
Простые выкладки приводят к следующим рава

авенствам: е выкладки приводят к следующи

$$A_{\alpha\beta}u^{k}_{\alpha\beta} = \frac{6 - (\gamma^{k}_{\alpha\beta})^{2}}{6}M_{\alpha\beta}u^{k}_{\alpha\beta}, \quad B_{\alpha\beta}p^{k}_{\alpha\beta} = \frac{\gamma^{k}_{\alpha\beta}}{h}M_{\alpha\beta}u^{k}_{\alpha\beta}, \quad B^{T}_{\alpha\beta}u^{k}_{\alpha\beta} = \frac{\gamma^{k}_{\alpha\beta}}{h}p^{k}_{\alpha\beta}.$$
(1.4)

Комбинируя эти уравнения, легко показать, что

$$B_{\alpha\beta}^{T}A_{\alpha\beta}^{-1}B_{\alpha\beta}p_{\alpha\beta}^{k} = \lambda_{\alpha\beta}^{k}p_{\alpha\beta}^{k}, \quad \lambda_{\alpha\beta}^{k} = \frac{6(\gamma_{\alpha\beta}^{k})^{2}}{(6 - (\gamma_{\alpha\beta}^{k})^{2})h^{2}}.$$
(1.5)

2. Разделение переменных для седловой задачи

Рассмотрим нумерацию, при которой сначала нумеруются компоненты u_x, u_y вектора u, а затем p. В итоге система (1.3) с использованием тензорных произведений [5] и указанной нумерации принимает следующий вид:

$$\begin{pmatrix} I_y \otimes A_x & 0 & I_y \otimes B_x \\ 0 & A_y \otimes I_x & B_y \otimes I_x \\ I_y \otimes B_x^T & B_y^T \otimes I_x & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_x \\ u_y \\ p \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} g_x \\ g_y \\ f \end{pmatrix},$$
(2.1)

где матрица I_s — единичная, а матрицы A_s и B_s имеют вид в зависимости от того, какие условия заданы на противоположных сторонах, перпендикулярных к направлению s = x, y. Далее, под u_s^k, p_s^k понимаем векторы, которые, как и матрицы A_s, M_s, B_s , определены выше.

Перейдем от седловой матрицы (2.1) к дополнению Шура для *p*:

$$(I_{y} \otimes B_{x}^{T} A_{x}^{-1} B_{x} + B_{y}^{T} A_{y}^{-1} B_{y} \otimes I_{x})p = g, \qquad (2.2)$$

где $g = (I_y \otimes A_x^{-1})g_x + (A_y^{-1} \otimes I_x)g_y - f$. Нам потребуется умножить g_x и g_y на матрицы, обратные к $I_y \otimes A_x$, $A_y \otimes I_x$, что можно сделать методом прогонки. Решение p будем

искать в виде однократного ряда по одному из направлений, к примеру по x:

$$p = \sum_{k} q^k \otimes p_x^k. \tag{2.3}$$

Правую часть *g* представим в виде ряда Фурье:

$$g = \sum_{k} r^k \otimes p_x^k. \tag{2.4}$$

В итоге, подставляя (2.3) и (2.4) в систему (2.2), получим равенство двух рядов. Так как p_x^k образуют ортогональный базис, то, приравнивая покомпонентно и опуская индекс k, получим следующие системы линейных уравнений:

$$(B_y^T A_y^{-1} B_y + \lambda_x I_y)q = r.$$

$$(2.5)$$

Вводя новую переменную $v = -A_y^{-1}B_y q$, (2.5) можно переписать в виде

$$\begin{pmatrix} A_y & B_y \\ B_y^T & -\lambda_x I_y \end{pmatrix} \begin{pmatrix} v \\ q \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ -r \end{pmatrix}.$$
 (2.6)

Дальнейшее решение системы принципиально различается для случаев $\lambda_x = 0$ и $\lambda_x \neq 0$.

І. Если $\lambda_x \neq 0$, то q выражается через v:

$$q = \frac{B_y^T v + r}{\lambda_x}.$$
(2.7)

В итоге получаем

последнюю, находим q.

$$(\lambda_x A_y + B_y B_y^T) v = -B_y r, (2.8)$$

где матрица $\lambda_x A_y + B_y B_y^T$ — трехдиагональная, поскольку A_y и $B_y B_y^T$ — трехдиагональные матрицы. Так как $\lambda_x \neq 0$, эта матрица является невырожденной. Полученная система (2.8) эффективно решается методом прогонки. Далее, используя (2.7), находим искомую компоненту ряда.

II. Если $\lambda_x = 0$, что возможно, только если на обеих сторонах, перпендикулярных к направлению x, заданы условия Неймана ($\alpha\beta = NN$) и рассматривается компонента ряда при k = 0, система (2.6) является седловой и ее решение определяется типом граничных условий.

• Если на сторонах, перпендикулярных к направлению y, заданы различные условия ($\alpha\beta = DN$ или $\alpha\beta = ND$), то матрица B_y квадратная и невырожденная, откуда получаем $v = -(B_y^T)^{-1}r$ и $q = -B_y^{-1}A_yv$.

• Если на сторонах задано условие Дирихле ($\alpha\beta = DD$), то решение $B_y^T v = -r$ определяется с точностью до константы. Пусть $v = \dot{v} + c \cdot 1$, где единицей обозначается вектор, все компоненты которого — единицы. Частное решение \dot{v} можно получить, например, полагая первую компоненту \dot{v} равной единице, тогда система $B_y^T \dot{v} = -r$ однозначно разрешима. Для q получаем $B_y q = -A_y (\dot{v} + c \cdot 1)$, решение которой существует, если ее правая часть ортогональна единице, поскольку $B_y^T 1 = 0$, откуда $c = -\frac{(A_y \dot{v}, 1)}{(1, 1)}$. Таким образом, мы нашли v, теперь, выкидывая одну из строк матрицы B_y , например

110

• Далее рассмотрим случай, когда на всех сторонах заданы условия Неймана. Как известно, решение задачи Неймана определяется с точностью до константы и существует, только если правая часть ортогональна единице. В итоге получаем, что (f,1) = 0, откуда (r,1) = 0, т. е. решение задачи $B_y^T v = -r$ существует и единственно. Выкидывая одну из строк матрицы B_y^T , например последнюю, находим v, так как полученная матрица двухдиагональная и невырожденная. Далее получаем, что $B_y q = -A_y v$. Решение q данной системы существует с точностью до константы. Полагая, например, первую компоненту решения равной единице, получаем однозначную разрешимость системы. Найдя все компоненты ряда q_x^k и воспользовавшись обратным преобразованием Фурье для базисных векторов p_x^k , получим искомое решение.

Замечание. Аналогичным способом можно решить и трехмерную задачу. В этом случае нужно найти решение системы вида

$$\begin{pmatrix} I_z \otimes I_y \otimes A_x & 0 & 0 & I_z \otimes I_y \otimes B_x \\ 0 & I_z \otimes A_y \otimes I_x & 0 & I_z \otimes B_y \otimes I_x \\ 0 & 0 & A_z \otimes I_y \otimes I_x & B_z \otimes I_y \otimes I_x \\ I_z \otimes I_y \otimes B_x^T & I_z \otimes B_y^T \otimes I_x & B_z^T \otimes I_y \otimes I_x & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_x \\ u_y \\ u_z \\ p \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} g_x \\ g_y \\ g_z \\ f \end{pmatrix}.$$
(2.9)

Как и для двумерного случая, перейдем к дополнению Шура для р:

$$(I_z \otimes I_y \otimes B_x^T A_x^{-1} B_x + I_z \otimes B_y^T A_y^{-1} B_y \otimes I_x + B_z^T A_z^{-1} B_z \otimes I_y \otimes I_x) p = g,$$
(2.10)

где $g = (I_z \otimes I_y \otimes A_x^{-1})g_x + (I_z \otimes A_y^{-1} \otimes I_x)g_y + (A_z^{-1} \otimes I_y \otimes I_x)g_z - f.$

Решение p будем искать в виде двукратного ряда по двум направлениям, к примеру x и y:

$$p = \sum_{k} \sum_{l} q^{k,l} \otimes p_y^l \otimes p_x^k.$$
(2.11)

Разложим правую часть *g* в ряд Фурье по выбранным направлениям:

$$g = \sum_{k} \sum_{l} r^{k,l} \otimes p_y^l \otimes p_x^k.$$
(2.12)

В итоге получим равенство двух рядов. Так как p_x^k и p_y^l образуют ортогональные базисы, приравнивая покомпонентно и опуская индексы k и l, запишем следующие системы линейных уравнений:

$$(B_z^T A_z^{-1} B_z + (\lambda_x + \lambda_y) I_z)q = r.$$
 (2.13)

Вводя новую переменную $v = -A_z^{-1}B_z q$, (2.13) можно переписать в виде

$$\begin{pmatrix} A_z & B_z \\ B_z^T & -(\lambda_x + \lambda_y)I_z \end{pmatrix} \begin{pmatrix} v \\ q \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ -r \end{pmatrix}.$$
 (2.14)

Эта система решается аналогично (2.6).

3. Численные эксперименты

Приведем численное сравнение переобусловливателя на основе дополнения Шура для седловой задачи и переобусловливателя на основе прямой постановки. Для этой цели рассмотрим следующие уравнения с переменным коэффициентом:

$$\int_{\Omega} \rho \nabla p \nabla q = \int_{\Omega} f \ q \quad \forall q \in \mathbf{H}_{0}^{1}(\Omega),$$

$$\begin{cases} \int_{\Omega} \frac{1}{\rho} \mathbf{u} \mathbf{v} - \int_{\Omega} p \ \nabla \cdot \mathbf{v} = 0 \quad \forall \mathbf{v} \in \mathbf{H}_{div}(\Omega), \\ - \int_{\Omega} q \ \nabla \mathbf{u} = - \int_{\Omega} f \ q \quad \forall q \in L_{2}(\Omega) \end{cases}$$

— соответственно прямые и смешанные постановки для неоднородной задачи Пуассона в области $\Omega = (0,1)^2$ с однородными условиями Дирихле, а в качестве коэффициента выбирается функция $\rho(x,y) = (x+y) * \lambda + 1$. Тогда

$$A_1(\lambda)p_h = f_1, \quad \begin{pmatrix} A_2(\lambda) & B \\ B^T & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{u}_h \\ p_h \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ f_2 \end{pmatrix}$$

— соответствующие прямая и смешанная сеточные задачи на равномерной сетке, причем прямая постановка аппроксимируется билинейными функциями, а смешанная — элементами Равьяра—Тома. Обозначим $A(\lambda) = B^T A_2^{-1}(\lambda) B$ дополнение Шура для седловой системы.

В табл. 1 и 2 приведены значения $\operatorname{cond}_2(C^{-1}A(\lambda))$, вычисленные с помощью степенного метода. В качестве C в табл. 1 бралась матрица $A_1(0)$, которую мы можем эффективно обратить [4], а в табл. 2 — матрица A(0), эффективному обращению которой и посвящена данная работа. В строках этих таблиц указывается параметр равномерной сетки n = 1/h, а в столбцах — соответствующее значение λ , по которому строится плотность ρ . Отметим, что n в таблицах различается на единицу из-за быстрого дискретного преобразования Фурье, которые реализованы для степеней двойки.

Из таблиц видно, что на больших размерностях $\operatorname{cond}_2(A^{-1}(0)A(\lambda))$ меньше $\operatorname{cond}_2(A^{-1}_1(0)A(\lambda))$ в несколько раз. Необходимо отметить, что при реализации обоих

λ	Параметр сетки <i>п</i>										
	3	7	15	31	63	127	255	511	1023		
2	3.26	6.46	9.51	12.29	14.52	16.23	17.46	18.29	18.87		
4	3.49	7.73	12.69	17.80	22.57	26.44	29.41	31.51	33.01		
8	3.66	8.90	16.22	25.17	34.59	43.20	50.35	50.20	59.70		
16	3.80	9.78	19.45	33.23	50.21	68.15	84.61	97.96	108.49		

Таблица 1. $\operatorname{cond}_2(A_1^{-1}(0)A(\lambda))$

Таблица 2. $\operatorname{cond}_2(A^{-1}(0)A(\lambda))$

λ	Параметр сетки <i>n</i>										
	4	8	16	32	64	128	256	512	1024		
2	2.66	3.54	4.17	4.55	4.77	4.88	4.94	4.96	4.97		
4	3.42	5.11	6.57	7.61	8.28	8.62	8.81	8.89	8.93		
8	4.14	6.98	10.02	12.64	14.50	15.70	16.32	16.61	16.78		
16	4.70	8.76	14.10	19.83	24.77	28.44	30.55	31.62	32.24		

113

переобусловливателей по два раза применяется метод быстрого дискретного преобразования Фурье и один раз метод прогонки, а для реализации предложенного нами переобусловливателя дополнительно используется еще по одному умножению на двухдиагональные матрицы *B* и *B^T*, что практически не повышает трудозатрат. Таким образом, предложенный подход дает существенное уменьшение числа обусловленности.

Список литературы

- BREZZI F., FORTIN M. Mixed and Hybrid Finite Element Methods. N.Y.: Springer-Verlag, 1991.
- KUZNETSOV Y.A., WHEELER M.F. Optimal order substructuring preconditioners for mixed finite element methods on nonmatching grids // East-West J. Num. Math. 1995. Vol. 3. P. 127-143.
- [3] Чижонков Е.В. Релаксационные методы решения седловых задач. М.: ИВМ РАН, 2002. 239 с.
- [4] САМАРСКИЙ А.А., НИКОЛАЕВ Е.С. Методы решения сеточных уравнений. М.: Наука, 1978.
- [5] ВОЕВОДИН В.В., КУЗНЕЦОВ Ю.А. Методы вычислений. М.: Наука, 1984.

Поступила в редакцию 20 февраля 2008 г.