

УДК 517.949.21

МАТЕМАТИКА

Е. С. НИКОЛАЕВ, член-корреспондент АН СССР А. А. САМАРСКИЙ

**МЕТОДЫ ЧИСЛЕННОГО РЕШЕНИЯ ЗАДАЧИ ДИРИХЛЕ
ДЛЯ УРАВНЕНИЯ ПУАССОНА ЛЮБОГО ЧИСЛА ИЗМЕРЕНИЙ**

Предлагается новая разностная схема повышенного порядка точности $O(|h|^4)$ для уравнения Пуассона в p -мерном параллелепипеде, обладающая свойством сильной эллиптичности при любом $p \geq 2$. Для ее решения применяются итерационные методы переменных направлений и попеременно-треугольный с чебышевским и циклическим наборами параметров. Сравнение с предлагавшимися ранее ⁽¹⁻⁵⁾ методами показывает, что рассмотренные здесь методы позволяют существенно уменьшить число итераций, необходимых для достижения заданной точности.

1. Для уравнения Пуассона в p -мерном параллелепипеде $\bar{G} = \{x = (x_1, x_2, \dots, x_p): 0 \leq x_\alpha \leq l_\alpha, \alpha = 1, 2, \dots, p\}$ с границей Γ рассматривается задача Дирихле

$$Lu = \sum_{\alpha=1}^p L_\alpha u = f(x), \quad x \in G, \quad u|_\Gamma = g(x), \quad L_\alpha u = -\frac{\partial^2 u}{\partial x_\alpha^2}, \quad \alpha = 1, 2, \dots, p. \quad (1)$$

Пусть ω_h — прямоугольная сетка в \bar{G} , $h_\alpha = l_\alpha / N_\alpha$ — шаг сетки, $\gamma = \{x_i \in \Gamma\}$ — граница ω_h . Пусть $A_\alpha u = -y \bar{x}_\alpha x_\alpha$, $\alpha = 1, 2, \dots, p$, — разностная аппроксимация на ω_h оператора L_α , $A = \sum_{\alpha=1}^p A_\alpha$ (обозначения см. ⁽¹⁾).

Для аппроксимации задачи (1) рассмотрим разностную схему

$$A'y = \sum_{\alpha=1}^p \prod_{\beta \neq \alpha} (E - \kappa_\beta A_\beta) A_\alpha u = \varphi(x), \quad x \in \omega_h, \quad u|_\gamma = g(x), \quad (2)$$

где

$$\varphi = f - \sum_{\alpha=1}^p \kappa_\alpha A_\alpha f.$$

Схема (2) аппроксимирует задачу (1) при $\kappa_\alpha = h_\alpha^2 / 12$, $\alpha = 1, \dots, p$ с погрешностью $O(|h|^4)$, $|h|^2 = h_1^2 + \dots + h_p^2$. При $p = 2$ она переходит в известную (см., например, ^(1, 5, 8)). При $\kappa_\alpha = 0$, $\alpha = 1, 2, \dots, p$, схема (2) имеет обычный порядок аппроксимации $O(|h|^2)$.

Теорема 1. Разностная схема (2) при $\kappa_\alpha = h_\alpha^2 / 12$, $\alpha = 1, 2, \dots, p$, эллипична при любом $p \geq 2$ и сходится в норме сеточных пространств L_2 и W_2^1 со скоростью $O(|h|^4)$. При $p \leq 3$ схема сходится с той же скоростью в равномерной метрике.

2. Для решения задачи (2) предлагается следующий итерационный процесс переменных направлений:

$$\prod_{\alpha=1}^p (E + (\omega_{k+1} - \kappa_\alpha) A_\alpha) \frac{v_{k+1} - v_k}{\tau_{k+1}} + A'v_k = \varphi, \quad k=0, 1, \dots, \quad (3)$$

с произвольным v_0 и параметрами $\{\tau_k\}$, $\{\omega_k\}$. Для нахождения v_{k+1} можно воспользоваться, например, алгоритмом ⁽¹⁾:

$$(E + (\omega_{k+1} - \kappa_1)A_1)w_{(1)} + A'v_k = \varphi,$$

$$(E + (\omega_{k+1} - \kappa_\alpha)A_\alpha)w_{(\alpha)} = w_{(\alpha-1)}, \quad w_{(\alpha)}|_{\gamma_\alpha} = 0, \quad \alpha = 2, 3, \dots, p,$$

$$v_{k+1} = v_k + \tau_{k+1}w_{(p)}.$$

Задачу построения набора итерационных параметров $\{\omega_k\}$ и $\{\tau_k\}$ для схемы (3) сведем к нахождению параметров следующего итерационного процесса:

$$\tilde{B}_{k+1} \frac{v_{k+1} - v_k}{\tau_{k+1}} + \tilde{A}v_k = \tilde{\varphi}, \quad \tilde{B}_k = \prod_{\alpha=1}^p (E + \omega_k \tilde{A}_\alpha), \quad \tilde{A} = \sum_{\alpha=1}^p A_\alpha, \quad (4)$$

где \tilde{A}_α — самосопряженные попарно перестановочные операторы с границами $\tilde{a}_\alpha = a_\alpha / (1 - \kappa_\alpha a_\alpha)$, $\tilde{b}_\alpha = b_\alpha / (1 - \kappa_\alpha b_\alpha)$. ($a_\alpha = 4h_\alpha^{-2} \sin^2(\pi h_\alpha / 2l_\alpha)$, $b_\alpha = 4h_\alpha^{-2} \cos^2(\pi h_\alpha / 2l_\alpha)$).

Итерационный процесс (3) является обобщением метода, предложенного в ^(7, 8) для $p = 2$. Схема (4) есть аналог итерационного процесса для разностной задачи (2) второго порядка точности.

3. Переходим к обоснованию метода. Схема (2) трактуется как операторное уравнение в пространстве H сеточных функций, заданных на ω_h , со скалярным произведением $(u, v) = \sum_{x \in \omega_h} u(x)v(x)h_1 \dots h_p$.

Тогда операторы A_α обладают следующими свойствами ⁽⁷⁾:

I. A_α — положительные, самосопряженные в H операторы с границами a_α и b_α , так что $a_\alpha E \leq A_\alpha \leq b_\alpha E$, где a_α и b_α определены выше.

II. A_α попарно перестановочны для $\alpha = 1, 2, \dots, p$.

III. Операторы $\tilde{A}_\alpha = (E - \kappa_\alpha A_\alpha)^{-1} A_\alpha$, $\alpha = 1, 2, \dots, p$, самосопряжены в H , попарно перестановочны и имеют границы \tilde{a}_α и \tilde{b}_α .

Из свойств I—III следует эквивалентность (3) схеме (4) с

$$\tilde{\varphi} = \prod_{\alpha=1}^p (E - \kappa_\alpha A_\alpha)^{-1} \varphi.$$

4. Для схемы (4) предлагаются два набора параметров: 1) метод переменных направлений с чебышевским набором параметров $\{\tau_k\}$ (п.н.ч.).

Пусть $\omega_k = \omega$ и $\tilde{\gamma}_1 \tilde{B} \leq \tilde{A} \leq \tilde{\gamma}_2 \tilde{B}$, $\tilde{\gamma}_1 > 0$. Тогда

$$\tau_k = \tau_0 / (1 + \rho_0 \mu_k), \quad \mu_k \in \mathfrak{M}_n = \left\{ \cos \frac{2i-1}{2n} \pi, \quad i = 1, 2, \dots, n \right\},$$

$$k = 1, 2, \dots, n, \quad (5)$$

$$\tau_0 = 2 / (\tilde{\gamma}_1 + \tilde{\gamma}_2), \quad \rho_0 = (1 - \tilde{\xi}) / (1 + \tilde{\xi}), \quad \tilde{\xi} = \tilde{\gamma}_1 / \tilde{\gamma}_2.$$

Порядок использования параметров μ_k и, следовательно, τ_k , при котором метод численно устойчив, указан для любого n в ^(10, 11).

Найдем $\tilde{\gamma}_1$ и $\tilde{\gamma}_2$ для схемы (4) и оптимальное значение ω . Пусть $\tilde{a}_0 = \min_{\alpha} \tilde{a}_\alpha$, $\tilde{b}_0 = \max_{\alpha} \tilde{b}_\alpha$, $\eta = \tilde{a}_0 / \tilde{b}_0$, $j = [p / (1 - \eta) - \eta^{1/p} / (1 - \eta^{1/p})]$,

где $[c]$ — целая часть c . По аналогии с (2)

$$\omega = (1 - \tilde{\eta}^{1/p}) / (\tilde{\eta}^{1/p} - \tilde{\eta}), \quad \tilde{\gamma}_1 = p\tilde{b}_0(1 - \omega\tilde{b}_0)^{-p},$$

$$\tilde{\gamma}_2 = \tilde{\gamma}_1 \left(1 - \frac{1}{p}(1 - \tilde{\eta})\right) \tilde{\eta}^{-j/p}.$$

Чтобы уменьшить норму начальной погрешности $z_0 = v_0 - y$ в пространстве H в $1/\varepsilon$ раз, достаточно $n \geq n(\varepsilon)$ итераций:

$$n(\varepsilon) = \ln 0,5 \varepsilon \cdot (\ln \rho_1)^{-1}, \quad \rho_1 = (1 - \sqrt[p]{\tilde{\xi}}) / (1 + \sqrt[p]{\tilde{\xi}}). \quad (6)$$

Замечание. Если $p = 3$, то $j = 2$ и $n = O\left(h^{-2/3} \ln \frac{2}{\varepsilon}\right)$, для $p = 4$ и $\tilde{\eta} \leq 0,187$ $j = 3$ и $n = O\left(h^{-3/4} \ln \frac{2}{\varepsilon}\right)$, где $h = \min_{\alpha} h_{\alpha}$.

2) Метод переменных направлений с циклическим набором параметров $\{\tau_k\}$ (п.н.ц.). Предлагается улучшенный по сравнению с (1, 5) набор параметров: $\omega_k = \sigma\tau_k$, $\tau_1 = m\rho(\sigma\tilde{a}q)^{-1}$, $\tau_{j+1} = q\tau_j$, $j = 1, 2, \dots, n_0 - 1$, где $m, \sigma > 0$, $0 < q < 1$, — постоянные, подлежащие определению, $\tilde{a} = \tilde{a}_1 + \dots + \tilde{a}_p$, $\tilde{b} = \tilde{b}_1 + \dots + \tilde{b}_p$, $\tilde{\eta} = \tilde{a}/\tilde{b}$ и n_0 — целое число, удовлетворяющее оценкам $\ln q^2 \tilde{\eta} \cdot (\ln q)^{-1} \leq n_0 < \ln q^3 \tilde{\eta} \cdot (\ln q)^{-1}$.

После выполнения одного цикла из n_0 итераций справедлива оценка $\|v_{n_0} - y\| \leq \rho(\sigma, m, q) \|v_0 - y\|$. Для уменьшения нормы начальной погрешности в $1/\varepsilon$ раз достаточно выполнить k_0 циклов, где $k_0 = \ln \varepsilon / \ln \rho$. При этом общее число итераций $n = n_0 k_0$ удовлетворяет оценкам ($v_0 = \ln^{-1} q \ln^{-1} \rho$)

$$v_0 \ln q^2 \tilde{\eta} \cdot \ln \varepsilon \leq n_0 < v_0 \ln q^3 \tilde{\eta} \cdot \ln \varepsilon.$$

Из условия минимизации v_0 находятся σ, m, q : $p = 3$, $\sigma = 0,5625$, $m = 0,082347$, $q = 0,16489$, $\rho = 0,12986$, $v_0 = 0,2716$; $p = 4$, $\sigma = 0,5365$, $m = 0,062721$, $q = 0,18816$, $\rho = 0,12599$, $v_0 = 0,2890$.

Замечание. Для метода п.н.ц.

$$n(\varepsilon) = O\left(\ln \frac{1}{h} \cdot \ln \frac{1}{\varepsilon}\right), \quad h = \min_{\alpha} h_{\alpha}.$$

5. Для решения задачи (2) предлагается попеременно-треугольный итерационный процесс (9) с чебышевским набором параметров (п.т.ч.):

$$B \frac{v_{k+1} - v_k}{\tau_{k+1}} + A'v_k = \varphi, \quad k = 0, 1, \dots, n, \quad (7)$$

$$B = (E + \omega R_1)(E + \omega R_2), \quad R_1 y = \sum_{\alpha=1}^p h_{\alpha}^{-1} y_{x_{\alpha}}, \quad R_2 y = - \sum_{\alpha=1}^p h_{\alpha}^{-1} y_{x_{\alpha}},$$

так что $R_1 = R_2^*$, $R_1 + R_2 = A$ и $B = B^*$. Параметры τ_k выбираются согласно (5), где $\tilde{\gamma}_1$ и $\tilde{\gamma}_2$ заменены на указанные ниже постоянные γ_1 и γ_2 : $\gamma_1 = c_1 \tilde{\gamma}_1$, $\gamma_2 = c_2 \tilde{\gamma}_2$, $\tilde{\gamma}_1 = a/2(1 + \sqrt{\tilde{\eta}})$, $\tilde{\gamma}_2 = a/4\sqrt{\tilde{\eta}}$, $a = a_1 + \dots + a_p$.

$\eta = a \left(4 \sum_{\alpha=1}^p h_{\alpha}^{-2}\right)^{-1}$, $c_1 = (1 - \kappa_0 b_0)^{p-1}$, $c_2 = (1 - \kappa_0 a_0)^{p-1}$, где $\kappa_0 a_0 = \min_{\alpha} \kappa_{\alpha} a_{\alpha}$, $\kappa_0 b_0 = \max_{\alpha} \kappa_{\alpha} b_{\alpha}$.

Оптимальное значение $\omega = 2\sqrt{\eta}/a$. Число итераций $n(\varepsilon)$ дается формулой (6).

Замечание. Для метода п.т.ч. для любого p $n(\varepsilon) = O\left(h^{-1/2} \ln \frac{2}{\varepsilon}\right)$.

6. Построенные итерационные методы, как мы видели, имеют различные асимптотические оценки числа итераций $n(\varepsilon)$. Ниже проводится их сравнение на реальных сетках ($h_{\alpha} = h$, $N_{\alpha} = N$, $l_{\alpha} = 1$, $\alpha = 1, \dots, p$) для $\varepsilon = 10^{-6}$ и некоторых значений N при $p = 3$ для задачи (2) второго

порядка точности ($\kappa_\alpha = 0$). В скобках даны значения $n(\varepsilon)$ для схемы 4-го порядка точности ($\kappa_\alpha = h_\alpha^2/12$, $\alpha = 1, 2, \dots, p$):

N	10	20	30	50	60	80
П. н. ц.	35 (35)	35 (42)	42 (42)	42 (49)	49 (49)	49 (49)
П. н. ч.	14 (16)	23 (26)	30 (34)	42 (48)	48 (55)	58 (66)
П. т. ч.	13 (20)	19 (28)	23 (34)	29 (44)	32 (48)	37 (56)

Видно, что для схемы 2-го порядка точности для реальных значений N попеременно-треугольный метод (п.т.ч.) является наилучшим; он требует в 1,5—2 раза меньше итераций, чем метод п.н.ц., и в 2,5—3 раза, чем циклические методы из (1, 5). Для расчета одного итерационного шага метод п.т.ч. требует примерно в 1,25 раз меньше арифметических операций, чем методы п.н.ц. и п.н.ч.

Для схемы повышенного порядка точности $O(|h|^4)$ метод п.н.ч. является лучшим для малых значений N ($N < 40$), метод п.т.ч. — для $40 < N < 60$ и циклический метод п.н.ц. — для $N > 60$. Расчеты показывают, что при $p = 4$ для $N < 40$ лучшим является метод п.н.ч. для $N > 40$ — метод п.н.ц. Предлагаемый здесь циклический метод п.н.ц. при $p = 3$ требует для схемы $O(|h|^4)$ в 5—6 раз меньше итераций, чем циклические методы из (1, 5).

В заключение отметим, что схема (2) может быть обобщена на случай третьей краевой задачи в p -мерном параллелепипеде (для $p = 2$, см. (12)).

Московский государственный университет
им. М. В. Ломоносова

Поступило
24 IV 1972

ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

- ¹ А. А. Самарский, В. Б. Андреев, Журн. вычислит. матем. и матем. физ., 4, № 6 (1964). ² J. Guittet, J. Math. Anal. Appl., 17, № 2 (1967). ³ G. Fairweather, A. R. Gourlay, A. R. Mitchell, Numer. Math., 10, № 1 (1967). ⁴ A. Hadjidimos, J. Inst. Math. Appl., 6, № 3 (1970). ⁵ A. Hadjidimos, Comp. J., 14, № 2 (1971). ⁶ Е. Г. Дьяконов, ДАН, 143, № 1 (1962). ⁷ А. А. Самарский, ДАН, 179, № 3 (1968). ⁸ А. Р. Mitchell, G. Fairweather, Numer. Math., 6, № 4 (1964). ⁹ А. А. Самарский, Введение в теорию разностных схем, «Наука», 1971. ¹⁰ Е. С. Николаев, А. А. Самарский, Журн. вычислит. матем. и матем. физ., 12, № 4 (1972). ¹¹ В. И. Лебедев, С. А. Финогенов, В сборн. Вычислительные методы линейной алгебры, Новосибирск, 1972. ¹² И. В. Фрязинов, Журн. вычислит. матем. и матем. физ., 11, № 2 (1971).