

Член-корреспондент АН СССР А. А. САМАРСКИЙ

**ИТЕРАЦИОННЫЕ ДВУХСЛОЙНЫЕ СХЕМЫ
ДЛЯ НЕСАМОСOPЯЖЕННЫХ УРАВНЕНИЙ**

Методами работ (1-3) исследуются двухслойные (одношаговые) итерационные схемы для решения уравнения $Au = f$, где A — линейный несамопряженный оператор в гильбертовом пространстве (г.п.). Неявные стационарные итерационные схемы сводятся к явным схемам, для которых решаются задачи о минимуме нормы оператора перехода и получаются значения для итерационных параметров в зависимости от объема информации об операторе A . Найдены оценки скорости сходимости метода минимальных поправок для случая $A \neq A^*$. Основное внимание уделяется выбору итерационных параметров.

1. Пусть H — вещественное г.п., $(,)$ — скалярное произведение и $\|x\| = \sqrt{(x, x)}$ — норма в H . Всюду будем рассматривать операторы A, B, R и т. д., отображающие H в H . Обозначения те же, что и в (1).

Рассмотрим уравнение первого рода

$$Au = f, \quad (1)$$

где A — положительный ($A > 0$) несамопряженный оператор ($A \neq A^*$); u — искомый, f — заданный векторы из H . Для решения уравнения (1) будем пользоваться двухслойной итерационной схемой

$$B(y_{k+1} - y_k) / \tau + Ay_k = f, \quad k = 0, 1, \dots, \\ \text{задан любой вектор } y_0 \in H, \quad (2)$$

где k — номер итерации, B — самопряженный положительный оператор

$$B = B^* > 0. \quad (3)$$

Все рассуждения проводятся в предположении, что начальное приближение y_0 — произвольный вектор из H .

Неявная схема (2), согласно (1), эквивалентна явной схеме

$$(x_{k+1} - x_k) / \tau + Cx_k = \varphi, \quad k = 0, 1, 2, \dots, \quad x_0 = B^{1/2}y_0 \in H \quad (4)$$

при $x_k = B^{1/2}y_k$, $C = B^{-1/2}AB^{-1/2}$, $\varphi = B^{-1/2}f$, так что

$$\|x_k\| = \|y_k\|_B = \sqrt{(By_k, y_k)}.$$

Схема (4), очевидно, соответствует уравнению $Cv = \varphi$, где

$$v = B^{1/2}u, \quad C = B^{-1/2}AB^{-1/2}, \quad \varphi = B^{-1/2}f. \quad (5)$$

Для оценки скорости сходимости итераций рассмотрим однородное уравнение с произвольным $x_0 \in H$

$$x_{k+1} = Sx_k, \quad k = 0, 1, \dots, \quad S = E - \tau C, \quad (6)$$

где S — оператор перехода явной схемы, E — единичный оператор. Уравнение (6) дает

$$\|x_{k+1}\| \leq \|S\| \|x_k\|, \quad \|x_n\| \leq \|S^n\| \|x_0\| \leq \|S\|^n \|x_0\|.$$

Из предыдущего ясно, что достаточно ограничиться изучением явной схемы, получить для нее оценку $\|S\|$ и выбрать из условия минимума $\|S\|$. Выбор параметра τ и оценка скорости сходимости итераций являются главной задачей теории.

2. Рассмотрим сначала случай, когда заданы нижние грани операторов C и C^{-1} :

$$C \geq \gamma_1 E \quad \text{или} \quad (Cx, x) \geq \gamma_1 \|x\|^2, \quad \gamma_1 > 0 \quad \text{для всех } x \in H, \quad (7)$$

$$C^{-1} \geq \frac{1}{\gamma_2} E \quad \text{или} \quad \|Cx\|^2 \leq \gamma_2 (Cx, x), \quad \gamma_2 > 0 \quad \text{для всех } x \in H. \quad (8)$$

Из (3) непосредственно следует

$$\|S\| = \|E - \tau C\| \leq \sqrt{1 - \xi}, \quad \xi = \gamma_1 / \gamma_2 \quad \text{при} \quad \tau = 1 / \gamma_2. \quad (9)$$

Для оператора перехода $S = (E + \omega A)^{-1}(E - \omega A) = E - \tau C$, $\tau = 2\omega$, $C = (E + \omega A)^{-1}A = (A^{-1} + \omega E)^{-1}$, $A \geq \delta E$, $A^{-1} \geq \frac{1}{\Delta} E$, $\Delta > \delta > 0$ в (3) была получена оценка

$$\|S\| \leq \sqrt{(1 - \sqrt{\eta}) / (1 + \sqrt{\eta})}, \quad \eta = \delta / \Delta \quad \text{при} \quad \omega = 1 / \sqrt{\delta \Delta}, \quad \tau = 2\omega. \quad (10)$$

Пользуясь (9) для $C = (A^{-1} + \omega E)^{-1}$ и учитывая, что $\gamma_1 = \delta / (1 + \omega \delta)$, $\gamma_2 = \Delta / (1 + \omega \Delta)$, находим $\omega = 1 / \Delta$ и $\|S\| \leq [(1 - \eta) / (1 + \eta)]^{1/2}$. Сравнение с (10) показывает, что (9) является слишком грубой оценкой (улучшить (9) при условиях (7), (8), к сожалению, не удастся).

З а м е ч а н и е. Для неявной схемы (2) условия (7) и (8) эквивалентны условиям

$$(Ax, x) \geq \gamma_1 (Bx, x), \quad (B^{-1}Ax, Ax) \leq \gamma_2 (Ax, x) \quad \text{для всех } x \in H. \quad (11)$$

3. Объем информации относительно C (A и B) может быть увеличен заданием трех чисел $\gamma_1, \gamma_2, \gamma_3$ вместо двух. При этом оценка $\|S\|$ улучшается и переходит в оценку для $\|S\|$ при $C = C^*$. В этом пункте рассмотрим случай комплексного г.п. \tilde{H} .

Т е о р е м а 1. Пусть \tilde{H} — комплексное г.п. со скалярным произведением (\cdot, \cdot) и нормой $\|x\| = \sqrt{(x, x)}$; C — линейный оператор из \tilde{H} в \tilde{H} ; $C = C_0 + iC_1$, $C_0 = \text{Re} C = 1/2(C + C^*)$, $C_1 = \text{Im} C = (C - C^*) / 2i$.

Если выполнены условия

$$\gamma_1 E \leq C_0 \leq \gamma_2 E, \quad \gamma_2 > \gamma_1 > 0, \quad \|C_1\| \leq \gamma_3, \quad \gamma_3 \geq 0, \quad (12)$$

где $\gamma_2 > \gamma_1 > 0$, γ_3 — заданные числа, то при $\tau = \tau$, равном

$$\tau = \tau_0(1 - \kappa^2) / (1 + \kappa \rho_0), \quad \kappa = \gamma_3 / \sqrt{\gamma_1 \gamma_2 + \gamma_3^2}, \quad 0 \leq \kappa < 1, \quad (13)$$

$$\rho_0 = (\gamma_2 - \gamma_1) / (\gamma_2 + \gamma_1),$$

для нормы оператора перехода схемы (6) верна оценка

$$\|S\| = \|E - \tau C\| \leq \rho, \quad \text{где} \quad \rho = (\rho_0 + \kappa) / (1 + \kappa \rho_0) < 1. \quad (14)$$

Т е о р е м а 2. Пусть $A = A_0 + iA_1$ и $B = B^* > 0$ заданы на \tilde{H} и

$$\gamma_1 B \leq A_0 \leq \gamma_2 B, \quad \gamma_2 > \gamma_1 > 0, \quad |(A_1 y, y)| \leq \gamma_3 (By, y) \quad (15)$$

для всех $y \in \tilde{H}$.

Тогда для решения задачи (2) при $\tau = \bar{\tau}$ имеют место априорные оценки

$$\|y_n - u\|_B \leq \bar{\rho}^n \|y_0 - u\|_B, \quad \|y_{n+1} - y_n\|_B \leq \bar{\rho}^n \|y_1 - y_0\|_B, \quad (16)$$

где $\bar{\rho}$ дается формулой (14).

Эта теорема уточняет оценки работы (5), где дано приближенное решение задачи о нахождении $\inf \|S\|$ в конечномерном случае.

Л е м м а 1. Пусть A, R, B заданы на \tilde{H} , $R = R^* > 0$, $B = B^* > 0$,

$$c_1 R \leq A_0 \leq c_2 R, \quad c_2 \geq c_1 > 0, \quad |(A_1 y, y)| \leq c_3 (Ry, y) \quad (17)$$

для всех $y \in \tilde{H}$,

$$c_3 \geq 0, \quad \dot{\gamma}_1 B \leq R \leq \dot{\gamma}_2 B, \quad \dot{\gamma}_2 \geq \dot{\gamma}_1 > 0.$$

Тогда выполнены условия (15) с $\gamma_1 = c_1 \dot{\gamma}_1$, $\gamma_2 = c_2 \dot{\gamma}_2$, $\gamma_3 = c_3 \dot{\gamma}_2$.

4. Пусть H — вещественное г.п., C задан на H , $C = C_0 + C_1$, где $C_0 = 1/2(C + C^*)$, $C_1 = 1/2(C - C^*)$, так что $(C_1 x, x) = 0$ для всех $x \in H$.

Если выполнены условия (12), то справедливо оценка (14) при тех же значениях $\tau = \bar{\tau}$ и $\rho = \rho$. Доказательство этого утверждения практически совпадает с доказательством теоремы 1.

Теорема 3. Пусть A, B заданы на H , $B = B^* > 0$, $A = A_0 + A_1$, $A_0 = 1/2(A - A^*)$, $A_1 = 1/2(A + A^*)$ и выполнены условия

$$\gamma_1 B \leq A_0 \leq \gamma_2 B, \quad (B^{-1}A_1 y, A_1 y) \leq \gamma_3^2 (B y, y), \quad (18)$$

где $\gamma_2 \geq \gamma_1 > 0$, $\gamma_3 \geq 0$ — заданные числа. Тогда при $\tau = \bar{\tau}$ для схемы (2) верны оценки (16).

Лемма 2. Пусть $R = R^* > 0$, $B = B^* > 0$, $A = A_0 + A_1$, $A_0 = A_0^* > 0$, A, B, R заданы на H ,

$$c_1 R \leq A_0 \leq c_2 R, \quad (R^{-1}A_1 y, A_1 y) \leq c_3^2 (R y, y) \quad \text{для всех } y \in H. \quad (19).$$

Тогда выполнены условия (18) с постоянными

$$\gamma_1 = c_1 \dot{\gamma}_1, \quad \gamma_2 = c_2 \dot{\gamma}_2, \quad \gamma_3 = c_3 \dot{\gamma}_3 \quad (c_2 \geq c_1 > 0, c_3 \geq 0).$$

Операторы $A \neq A^*$ и R , для которых выполнена одна из групп условий (7) — (8), (19) или (17), будем называть энергетически эквивалентными (эн. экв.) (ср. с (4), где условия эквивалентности по спектру содержат 4 постоянных). Если $A = A^*$, то условия (7) — (8), (19) или (17) переходят в условия $c_1 R \leq A \leq c_2 R$.

5. Априорные оценки (9) и (16) позволяют получить оценку числа итераций, достаточного для нахождения по схеме (2) приближенного решения задачи (1) с заданной точностью $\varepsilon > 0$ (см. (2)). При практическом применении теории надо выбрать оператор B и вычислить эти постоянные (см. (3-5)). В качестве B можно взять факторизованные операторы (2):

$$B = (E + \omega R_1)(E + \omega R_2) \quad \text{при } R_2 = R_1^* > 0, \quad R = R_1 + R_2; \quad (20)$$

$$B = (E + \omega_1 R_1)(E + \omega_2 R_2) \quad \text{при } R_1 = R_1^* > 0, \\ R_2 = R_2^* > 0, \quad R_1 R_2 = R_2 R_1. \quad (21)$$

Постоянные $\dot{\gamma}_1, \dot{\gamma}_2$ и параметры $\omega, \omega_1, \omega_2$ найдены в (2). Остается вычислить постоянные c_1, c_2, c_3 в условиях (14) — (18) и (17), где $R = R_1 + R_2$, затем найти $\gamma_1 = c_1 \dot{\gamma}_1, \gamma_2 = c_2 \dot{\gamma}_2, \gamma_3 = c_3 \dot{\gamma}_2$ и воспользоваться теоремами 1, 2, 3.

6. Двухслойную итерационную схему

$$B(y_{k+1} - y_k) / \tau_{k+1} + Ay_k = f, \quad k = 0, 1, 2, \dots, \quad (22)$$

можно трактовать как метод поправок:

$$y_{k+1} = y_k - \tau_{k+1} w_k, \quad w_k = B^{-1} r_k, \quad r_k = Ay_k - f, \quad (23)$$

где w_k — поправка, r_k — невязка для k -й итерации.

Если постоянные $\gamma_1, \gamma_2, \gamma_3$ априори неизвестны (либо вычисляются слишком грубо), то целесообразно для вычисления параметров τ_{k+1} использовать метод скорейшего спуска (6, 7).

$$\tau_{k+1} = (w_k, r_k) / (Aw_k, w_k) \quad (24)$$

или метод минимальных поправок, полагая

$$\tau_{k+1} = (Aw_k, w_k) / (B^{-1}Aw_k, Aw_k) \quad (25)$$

(для явной схемы, $B = E$ он совпадает с методом минимальных невязок, предложенным в (8)).

Если $A = A^*$, то метод (24) сходится в H_A , а метод (25) в H_{A^2} с той же скоростью, что и схема (2) при постоянном $\tau = \tau_0$, $\tau_0 = 2 / (\gamma_1 + \gamma_2) : \|Ay_n - f\| \leq \rho_0^n \|Ay_0 - f\|$, $\rho_0 = (1 - \xi) / (1 + \xi)$, $\xi = \gamma_1 / \gamma_2$ (см. (8)). В случае несамосопряженного A применим лишь метод минимальных поправок. Он сходится с той же скоростью, что и при постоянных $\tau = \bar{\tau}$.

Теорема 4. Пусть выполнены условия (18). Тогда для метода минимальных поправок (23), (25) справедливы оценки

$$\|Ay_n - f\| \leq \bar{\rho}^n \|Ay_0 - f\| \quad \text{при } n = 1, 2, \dots, \quad (26)$$

где $\bar{\rho}$ определяется по формуле (14).

При доказательстве теоремы 4 неявная схема (22) сводится к явной схеме $x_{k+1} = x_k - \tau_{k+1}(Cx_k - \varphi)$, $x_k = B^{1/2}y_k$, $\varphi = B^{1/2}f$, после чего используется следующая фундаментальная

Лемма 3. Пусть C — несамосопряженный оператор с границами $\gamma_2 > 0$ и $\gamma_1 > 0$, $\gamma_1 E \leq C \leq \gamma_2 E$, и пусть существуют числа $\tau_* > 0$ и $\rho_* \in (0, 1)$, удовлетворяющие условиям

$$\gamma_1 \tau_* \leq 1 - \rho_*^2 \leq \gamma_2 \tau_*, \quad (27)$$

такие, что справедлива оценка

$$\|E - \tau_* C\| \leq \rho_* < 1. \quad (28)$$

Тогда имеет место неравенство

$$(Cx, x)^2 \geq (1 - \rho_*^2) \|Cx\|^2 \|x\|^2 \quad \text{для всех } x \in H. \quad (29)$$

Условия (27) и (28) с $\tau_* = \bar{\tau}$, $\rho_* = \rho$, в силу теоремы 3 выполнены при (18). Лемма 3 позволяет для неявного метода скорейшего спуска при $A = A^*$ получить оценку

$$\|y_n - u\|_A \leq \rho^n \|y_0 - u\|_A, \quad \text{если } \gamma_1 B \leq A \leq \gamma_2 B. \quad (30)$$

7. Поправка w_k в (21) есть решение уравнения $Bw_k = r_k$. Оператор B задается либо конструктивно (например, B есть факторизованный оператор (20) или (21)) либо строится в результате некоторого вычислительного процесса. Это имеет место в одном из вариантов метода поправок — двухступенчатом методе (4, 5). Пусть $R = R^*$ — зн. экв. с A оператор, т. е. выполнена одна из групп условий (7) — (8) или (19) при $A \neq A^*$ или условия $c_1 R \leq A \leq c_2 R$ при $A = A^*$. Для вычисления поправок w_k уравнение

$$Rw = r_k, \quad r_k = Ay_k - f, \quad (31)$$

решается либо прямым методом (тогда $B = R$), либо итерационным методом с разрешающим оператором T_m при нулевом начальном приближении $w^{(0)} = 0$. После t итераций имеем $w^{(m)} - w = -T_m w$, где $\|T_m\| \leq q < 1$, w — точное решение (31). Полагая $w_k = w^{(m)}$ и подставляя $w = (E - T_m)^{-1} w^{(m)}$ в (31), получаем $Bw_k = r_k$, где $B = R(E - T_m)^{-1}$. Если $T_m = T_m^*$, операторы T_m и R перестановочны, то $B = B^* > 0$ и $\gamma_1 = 1 - q$, $\gamma_2 = 1 + q$ (см. (4, 5)).

Для нахождения итераций $y_{k+1} = y_k - \tau_{k+1} w_k$ можно полагать:

1) $\tau_{k+1} = \tau_0$ при $A = A^*$; тогда $\gamma_1 = (1 - q)c_1$, $\gamma_2 = (1 + q)c_2$; 2) $\tau_{k+1} = \bar{\tau}$ при $A \neq A^*$; тогда $\gamma_1 = (1 - q)c_1$, $\gamma_2 = (1 + q)c_2$, $\gamma_3 = (1 + q)c_3$.

Если c_1, c_2, c_3 неизвестны, то можно пользоваться двухступенчатым вариационным методом: 1) при $A = A^*$ τ_{k+1} вычислять по формуле (24); 2) при $A \neq A^*$ вычислять τ_{k+1} по формуле (25). Из (25) видно, что двухступенчатый метод минимальных поправок (23), (25) требует последовательного решения при помощи внутренних итераций T_m двух уравнений: $Rw = r_k$, $w^{(0)} = 0$, $w_k = w^{(m)}$; $Rv = Aw_k$, $v^{(0)} = 0$, $v_k = B^{-1}Aw_k = v^{(m)}$.

Зная w_k и $B^{-1}Aw_k = v_k = v^{(m)}$, из (25) найдем τ_{k+1} . В силу теоремы 4 имеет место оценка (26), в которой ρ определяется по формуле (14).

По аналогии с (2), пользуясь оценками для $\|S\|$, нетрудно получить априорные оценки, выражающие устойчивость итерационных схем по правой части.

Поступило
2 X 1968

ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

- ¹ А. А. Самарский, ДАН, 181, № 4, 808 (1968). ² А. А. Самарский, ДАН, 185, № 3 (1969). ³ А. А. Самарский, Журн. вычислительн. матем. и матем. физ., 6, № 4, 665 (1966). ⁴ Е. Г. Дьяконов, ДАН, 138, № 3, 522 (1964); 163, № 6, 1314 (1965); Журн. вычислительн. матем. и матем. физ., 6, № 1 (1966); 6, № 4, 777 (1966). ⁵ J. E. Gunn, J. Soc. Industr. and Appl. Mathem. Numer. Anal., ser. B, 2, № 1, 24 (1965). ⁶ Л. В. Канторович, Г. П. Акилов, Функциональный анализ в нормированных пространствах, М., 1959. ⁷ Д. К. Фаддеев, В. Н. Фаддеева, Вычислительные методы линейной алгебры, М., 1960. ⁸ М. А. Красносельский, С. Г. Крейн, Матем. сборн., 31 (73), 315 (1952).