

Министерство высшего и среднего специального образования РСФСР  
Горьковский ордена Трудового Красного Знамени  
научно-исследовательский радиофизический институт (НИРФИ)

Препринт № 197

ПРИБЛИЖЕННЫЕ МЕТОДЫ РЕШЕНИЯ ВАРИАЦИОННЫХ  
НЕРАВЕНСТВ

Я.И. Альбер

А.И. Нотик

Горький 1985

Рассматриваются два метода решения вариационных неравенств

$$(Ax, z-x) \geq 0, \forall z \in \Omega, x \in \Omega, \Omega \subset B \quad (I)$$

с монотонным (в общем случае многозначным или разрывным) оператором  $A$ , заданным на выпуклом замкнутом множестве  $\Omega$  банахова пространства  $B$ .

Первый метод использует операцию проектирования под знаком оператора  $A$ , второй — опорные функции — налы к множеству  $\Omega$ .

Доказывается сильная сходимость этих методов к решению вариационного неравенства (I), устанавливаются неасимптотические оценки скорости сходимости.

Для задачи

$$f(x) \rightarrow \inf, x \in B, \quad (2)$$

где  $f(x)$  — выпуклый функционал, исследуются методы

$$x^{n+1} = x^n - \lambda_n J f'(x^n), n=1, 2, \dots, \text{если } f(x) \in C^{1,1}, \zeta \leq \lambda_n \leq \zeta_2; \quad (3)$$

$$x^{n+1} = x^n - \lambda_n \|f'(x^n)\|^{-1} J f'(x^n), n=1, 2, \text{если } f(x) \in C^{1,1}. \quad (4)$$

Здесь  $J: B^* \rightarrow B$  — нормализованное дуальное отображение. Для метода (3) получена асимптотическая оценка скорости сходимости  $\|x^n - f^*\| \leq O(\frac{1}{n})$ , где  $f^* = \inf_{x \in B} f(x)$ , для метода (4) установлены неасимптотические оценки скорости сходимости по функционалу.

В работе [1] был исследован итерационный процесс

$$Ux^{n+1} = Ux^n + \lambda_{n+\varepsilon} y^n, \quad y^n \in Ax^n, \quad n=1,2,\dots, \quad x^n = Ux^n \quad (1)$$

для нахождения решения  $x^*$  уравнения  $Ax = 0$  с монотонным (в общем случае многозначным или разрывным) оператором  $A$ , действующим из банахова пространства  $B$  в сопряженное пространство  $B^*$ .

Частным случаем оператора  $A$  является (суб-)градиент  $f'(x)$  функционала  $f(x)$ , поэтому все результаты относились к задаче минимизации выпуклых функционалов, заданных во всем пространстве (задача безусловной оптимизации).

В гильбертовых пространствах распространение метода (1) на задачи условной оптимизации ( $x \in \Omega$ ,  $\Omega$  - выпуклое, замкнутое множество ограничений) или более общую задачу решения вариационных неравенств чаще всего осуществляется путем использования оператора проектирования в правой части (1).

В банаховых пространствах доказать даже сходимость подобного метода в рамках традиционных схем исследования не представляется возможным, поскольку, в отличие от гильбертова случая, в банаховых пространствах оператор проектирования не является нестягивающим [2]. Кроме того, значительные трудности возникают из-за того, что операция проектирования должна осуществляться здесь на образ множества  $\Omega$ , и неизвестно является ли он выпуклым. И этим не исчерпываются все трудности, с которыми здесь приходится сталкиваться.

Ниже для решения вариационных неравенств рассматриваются два метода. Первый (см. (5)) использует операцию проектирования элемента  $x^n$  на  $\Omega$  под знаком оператора  $A$ . Его отличительная особенность - наличие дополнительного слагаемого

$$q^n = \frac{2U(x^n - \bar{x}^n)}{\|x^n - \bar{x}^n\|}, \quad \bar{x}^n = P_{\Omega} x^n, \quad q^n = 0, \text{ если } x^n \in \Omega, \quad (2)$$

которое играет роль своеобразного "штрафа" за выход из ограничений<sup>†)</sup>. Один вариант этого метода был предложен в [3, 4]. Однако предложения, техника исследования и результаты настоящей работы и работы [3], относящиеся к методу (5), совершенно различны.

Второй метод (см. (10)) использует опорные функционалы к множеству  $\Omega$  и раньше рассматривался только в гильбертовых пространствах [5] для задачи минимизации функционалов. В нашем методе (10) оператор  $A$  не обязательно является потенциальным.

В заключительной части работы приводятся два утверждения. В теореме 3 доказывается сходимость по функционалу со скоростью  $O\left(\frac{1}{n}\right)$  метода (12) в случае выпуклого, класса  $C^{1,1}$  функционала, заданного во всём пространстве. Метод (12) использует постоянный шаговый множитель. Раньше такой результат был известен только в гильбертовых пространствах.

В теореме 4 рассматриваются выпуклые функционалы класса  $C^{1,\mu}$ ,  $0 < \mu \leq 1$ , а в методе (14) шаговый множитель подчиняется закону расходящихся рядов:

$$\delta_n \geq 0, \delta_n \rightarrow 0, \sum_1^{\infty} \delta_n = \infty. \quad (3)$$

Приводятся неасимптотические оценки скорости сходимости  $f(x^n)$  к  $f^*$ . В гильбертовых пространствах аналогичных утверждений нет, хотя соответствующий метод (14) хорошо известен и широко применяется, особенно в негладком случае.

Итак, для нахождения решения  $x^*$  вариационного неравенства

$$(y, x^* - x) \geq 0, \forall x \in \Omega, y \in Ax \quad (4)$$

применяется метод

$$Ux^{n+1} = Ux^n - \delta_{n+\varepsilon} (\|\bar{y}^n\|^{-1} y^n + q^n), \bar{y}^n \in Ax^n = AP_{\Omega} x^n, n=1,2,\dots \quad (5)$$

Здесь  $q^n$  определяется формулой (2). Пусть шаговые множители  $\delta_n$  подчиняются закону расходящихся рядов (3). Это представляет возможность рассмотреть негладкие и вырожденные задачи. Поэтому оператор  $A$ , как

<sup>†)</sup> Не следует отождествлять метод (5) с методом штрафных функций: между ними ничего общего нет.

и в работе [1], предполагается равномерно (суб)монотонным, т.е.

$$(\psi, x - x^*) \geq \Psi(\|x - x^*\|), \psi \in Ax, x \in \Omega. \quad (6)$$

Однако в отличие от [1] на функцию  $\Psi(t)$  налагаются несколько более жесткие требования, а именно:  $\Psi(t)$  - выпуклая, строго возрастающая функция,  $\Psi(0) = 0$ . Как и в [1], предположим также, что на "бесконечности" оператор  $A$  имеет произвольный порядок роста

$$\|\psi\| \leq \varphi(\|x - x^*\|), x \in \Omega, \psi \in Ax, \quad (7)$$

где  $\varphi(t)$  - непрерывная неубывающая функция,  $0 \leq \varphi(0) < \infty$ . Из (6) и (7) следует, что  $\varphi(t) \geq \Psi(t)/t$ . Чтобы не повторяться, мы сохраним все обозначения теорем 3 и 4 из [1] для функций  $u(t, c)$ ,  $v(t)$ ,  $W(t, c)$ ,  $V(Ux)$ ,  $d(x)$ ,  $F(x)$ ,  $\Phi(\lambda)$  и констант  $\alpha$ ,  $C_0$ ,  $Q$ ,  $C$ ,  $C_2$ ,  $L$ , ... Кроме того, мы будем считать, что выполнено условие (P) из [6]. Тогда справедлива

Теорема I. Пусть  $B$  - равномерно выпуклое пространство,  $x^*$  - обобщенное решение вариационного неравенства (4),  $\|x^*\| \leq K$ , на множестве  $\Omega$  выполняются неравенства (6) и (7). Пусть начальное приближение  $x^1$  таково, что  $V(Ux^1) \leq R_0$ . Выберем

$$\delta \geq \bar{\delta} = \min \left\{ s : \gamma(\psi^{-1}(\varphi(4K + 2\sqrt{2}r_s)) (18d_s + \max \{ L, \sqrt{2}r_s + K + (3/2)d_s \} * d_s^{-1} \rho_{B^*}(3d_s))) \leq R_0 / 2 \right\},$$

$$r_s = R_0 + 36d_s^2 + 2 \max \{ L, K_1 + 3d_s/2 \} \rho_{B^*}(3d_s),$$

$$K_1 = K + \sqrt{2R_0},$$

$$\gamma(t) = 4t^2 + \max \{ 2L, 3K + \sqrt{2r_1} \} \rho_B(t).$$

Тогда в обозначениях и в остальных предположениях теорем 3 и 4 из [1] справедливы их утверждения о сходимости и неасимптотических оценках скорости сходимости метода (2), (3), где

$$\tilde{\omega}_n(n) = 36d_n^2 + \max \{ 2L, 2K_1 + 3d_n \} \rho_{B^*}(3d_n).$$

Доказательство. Подобно теореме 3 из [1] из выпуклости функционала  $V(Ux)$  имеем

$$V(Ux^{n+1}) \leq V(Ux^n) + (Ux^{n+1} - Ux^n, x^n - \bar{x}^n) + (Ux^{n+1} - Ux^n, \bar{x}^n - x^*) + \\ + (Ux^{n+1} - Ux^n, x^{n+1} - x^n).$$

Оценим каждое из трех последних слагаемых :

$$(Ux^{n+1} - Ux^n, x^n - \bar{x}^n) \leq -\lambda_{n+\varepsilon} \|\bar{y}^n\|^{-1} (\bar{y}^n, x^n - \bar{x}^n) - \lambda_{n+\varepsilon} \times \\ \times (q^n, x^n - \bar{x}^n) \leq -\lambda_{n+\varepsilon} \|x^n - \bar{x}^n\| \leq 0.$$

Используя условие равномерной (суб-)монотонности оператора  $A$  и свойство оператора метрического проектирования в банаховом пространстве [7, стр. 384]

$$(q^n, \bar{x}^n - x^*) \geq 0,$$

получаем

$$(Ux^{n+1} - Ux^n, \bar{x}^n - x^*) \leq -\lambda_{n+\varepsilon} \|\bar{y}^n\|^{-1} \Psi(\|\bar{x}^n - x^*\|).$$

И, наконец, поскольку  $\|\|\bar{y}^n\|^{-1} \bar{y}^n + q^n\| \leq 3$ , то

$$(Ux^{n+1} - Ux^n, x^{n+1} - x^n) \leq 4 \|Ux^{n+1} - Ux^n\|^2 + C \beta_{\delta^*} (\|Ux^{n+1} - Ux^n\|) \leq \\ \leq 36 \lambda_{n+\varepsilon}^2 + C \beta_{\delta^*} (3\lambda_{n+\varepsilon}) \quad C = \max\{2L, \|x^{n+1}\| + \|x^n\|\}.$$

Таким образом

$$V(Ux^{n+1}) \leq V(Ux^n) - \lambda_{n+\varepsilon} (\|\bar{y}^n\|^{-1} \Psi(\|\bar{x}^n - x^*\|) + \|x^n - \bar{x}^n\|) + \\ + 36 \lambda_{n+\varepsilon}^2 + C \beta_{\delta^*} (3\lambda_{n+\varepsilon}). \quad (8)$$

Из свойств функции  $\Psi(t)$  следует, что при  $t > 0$  её можно представить в вид  $\Psi(t) = t\Psi_1(t)$ , где  $\Psi_1(t)$  - непрерывная неубывающая при  $t > 0$  функция [8].

Из свойства метрической проекции и условия согласования  $\varphi(t) \geq \Psi_1(t)$  вытекают соотношения

$$\|x^n - \bar{x}^n\| \leq \|x^n - x^*\|,$$

$$\Psi_1(\|x^n - \bar{x}^n\|) \leq \Psi_1(2\|x^n - x^*\|) \leq \varphi(2\|x^n - x^*\|),$$

$$\|\bar{y}^n\| \leq \varphi(\|\bar{x}^n - x^*\|) \leq \varphi(\|x^n - \bar{x}^n\| + \|x^n - x^*\|) \leq \varphi(2\|x^n - x^*\|).$$

Отсюда

$$f = \frac{\Psi(\|x^n - x^*\|)}{\|y^n\|} + \|x^n - x^*\| \geq \frac{\Psi(\|x^n - x^*\|)}{\|y^n\|} + \frac{\Psi(\|x^n - \bar{x}^n\|)}{\Psi(\|x^n - \bar{x}^n\|)} \geq \\ \geq \frac{\Psi(\|x^n - x^*\|) + \Psi(\|x^n - \bar{x}^n\|)}{\varphi(2\|x^n - x^*\|)}$$

Еновь воспользуемся свойством выпуклости функции  $\Psi(t)$ . Тогда

$$f \geq \frac{2\Psi(2^{-1}\|x^n - x^*\|)}{\varphi(2\|x^n - x^*\|)}$$

Окончательно из (8) получаем неравенство

$$V(Ux^{n+1}) \leq V(Ux^n) - 2\delta_{n+\varepsilon} \frac{\Psi(2^{-1}(\|x^n - x^*\|))}{\varphi(2\|x^n - x^*\|)} + \omega_{n+\varepsilon}, \quad (9)$$

где  $\omega_{n+\varepsilon} = 36\delta_{n+\varepsilon}^2 + \max\{2\delta, \|x^{n+1}\| + \|x^n\|\} p_{\theta^*}(3\delta_{n+\varepsilon})$ . Далее, как и в [1], выберем  $x^1$  из условия  $V(Ux^1) \leq R_0$  и  $\varepsilon \geq \bar{\varepsilon}$ . Нетрудно подсчитать, что

$$\|Ux^n\| = \|x^n\| \leq K + \sqrt{2R_0} = K_2, \|Ux^{n+1}\| \leq K + \sqrt{2R_0} + 3\delta_{n+\varepsilon},$$

$$\|x^n - x^*\| \leq 2K + \sqrt{2R_0} = K_1, \|Ux^{n+1}\| + \|Ux^n\| \leq 2K_2 + 3\delta_{n+\varepsilon}.$$

Из неравенства (9) следует, что

$$V(Ux^{n+1}) \leq R_0 + 36\delta_{n+\varepsilon}^2 + C_n p_{\theta^*}(3\delta_{n+\varepsilon}), C_n = \max\{2\delta, 2K_2 + 3\delta_{n+\varepsilon}\}.$$

Сюда следует, что

$$V(Ux^{n+1}) \leq R_1, \text{ где } R_1 = R_0 + 36\delta_{\varepsilon}^2 + \max\{2\delta, 2K_2 + 3\delta_{\varepsilon}\} p_{\theta^*}(3\delta_{\varepsilon}).$$

Теперь, аналогично [1], можно показать, что если выбрать  $\varepsilon \geq \bar{\varepsilon}$ , то  $V(Ux^n) \leq R_1$  при всех  $n > I$ . И, следовательно, неравенство (9) можно переписать в виде

$$V(Ux^{n+1}) \leq V(Ux^n) - \tilde{\delta}_{n+\varepsilon} \tilde{\Psi}(V(Ux^n)) + \tilde{\omega}_{n+\varepsilon},$$

где

$$\bar{J}_{n+\varepsilon} = 2\lambda_{n+\varepsilon} / \psi(K_3), \quad \tilde{\Psi}(V(Ux^n)) = \Psi(2^{-1} \chi^{-1}(V(Ux^n))),$$

$$\tilde{\omega}_{n+\varepsilon} = 36 \lambda_{n+\varepsilon}^2 + \max\{2L, 2K_2 + 3\lambda_{n+\varepsilon}\} P_B^* (3\lambda_{n+\varepsilon}).$$

Теперь сходимость и оценки скорости сходимости  $V(Ux^n)$  к нулю следует из лемм 1 и 2 работы [6], а эквивалентное утверждение следует из свойства 3 функционала  $V(Ux)$  [9].

Задача отыскания проекции на множество банахова пространства в общем случае является очень тяжёлой. Ниже мы предлагаем один метод решения вариационных неравенств, в котором не используется оператор метрического проектирования.

Итак, для нахождения решения  $x^*$  вариационного неравенства (4) рассмотрим метод

$$Ux^{n+1} = Ux^n - \lambda_{n+\varepsilon} (\alpha y^n + (1-\alpha)P^n), \quad y^n \in Ax^n, \quad n=1, 2, \dots; \quad (10)$$

где  $\alpha = 1$ , если  $x^n \in \Omega$  и  $\alpha = 0$ , если  $x^n \notin \Omega$ ,  $P^n$  - опорный функционал к множеству  $\Omega$  в точке  $x^n$ ,  $\|P^n\| = 1$ . Напомним, что опорным функционалом к множеству  $\Omega \subset B$  в точке  $x \in B$  называется элемент  $P \in B^*$  такой, что  $(P, x - y) \geq 0, \forall y \in \Omega$ . Опорный функционал к выпуклому замкнутому множеству банахова пространства в точке, не принадлежащей этому множеству, существует всегда, поскольку они сильно отделяемы, иначе говоря для любого  $x \notin \Omega$

$$\inf_{y \in \Omega} (P, x - y) > 0.$$

Предположим, что опорный функционал  $P$  в точке  $x \notin \Omega$  удовлетворяет условию

$$(P, x - x^*) \geq h(\|x - x^*\|), \quad (11)$$

где  $h(t)$  - непрерывная строго возрастающая функция  $h(0) = 0$ . Обозначим  $G(t) = \min\{h(t), \Psi(t)\}$ . Функция  $G(t)$  обладает теми же свойствами, что и  $\Psi(t)$  (или  $h(t)$ ).

Теорема 2. Пусть выполнены все предположения теоремы 1:



$$\sigma \geq \bar{\sigma} = \min \left\{ S : \gamma(G^{-1}(4d_s M_s^2 + \bar{c} \rho_{B^*}(d_s M_s) / d_s)) \in R_0 \right\},$$

$$\bar{c} = \max \left\{ 2L, 2(K + \sqrt{2r_s} + d_s M_s) \right\}, \quad M_s = \varphi(2K + \sqrt{2r_s}) + 1,$$

$$r_s = R_0 + d_s (\varphi(K_1) + 1) \times [K_1 + 2^{-1} d_s (\varphi(K_1) + 1)], \quad K_1 = 2K + \sqrt{2R_0},$$

$$\gamma(t) = 4t^2 + \max \left\{ 2L, \sqrt{2r_s} + 2K \right\} \rho_B(t).$$

Тогда для метода (I) справедливы утверждения теорем 3 и 4 из [I] о сходимости и неасимптотических оценках скорости сходимости. При этом

$$\omega_n = 4d_n^2(4M_n + 1)^2 + \max \left\{ 2L, M_n + d_n (\varphi(M_n + 1)) \right\} \rho_{B^*}(d_n (M_n + 1)),$$

$$M_n = 2K + \sqrt{2r_n}, \quad \tilde{\Psi}(\lambda) = G(\gamma^{-1}(\lambda)).$$

Доказательство. Из выпуклости функционала  $V(Ux)$  следует

$$V(Ux^{n+1}) \leq V(Ux^n) + (Ux^{n+1} - Ux^n, x^{n+1} - x^n) + (Ux^{n+1} - Ux^n, x^n - x^*) \leq$$

$$\leq V(Ux^n) - d_{n+\sigma} z(y^n, x^n - x^*) - d_{n+\sigma} (1-z)(P^n, x^n - x^*) +$$

$$+ 4d_{n+\sigma}^2 S_n^2 + \max \left\{ 2L, \|x^{n+1}\| + \|x^n\| \right\} \rho_{B^*}(d_{n+\sigma} S_n),$$

$$S_n = \|z y^n + (1-z)P^n\| \leq \varphi(\|x^n - x^*\|) + 1.$$

Из неравенств (6) и (II) следует, что

$$d_{n+\sigma} z(y^n, x^n - x^*) + d_{n+\sigma} (1-z)(P^n, x^n - x^*) \geq d_{n+\sigma} G(\|x^n - x^*\|).$$

Таким образом

$$V(Ux^{n+1}) \leq V(Ux^n) - d_{n+\sigma} G(\|x^n - x^*\|) + \tilde{\omega}_{n+\sigma},$$

$$\tilde{\omega}_{n+\sigma} = 4d_{n+\sigma}^2 q_n^2 + \max \left\{ 2L, \|x^{n+1}\| + \|x^n\| \right\} \rho_{B^*}(q_n d_{n+\sigma}),$$

$$q_n = \varphi(\|x^n - x^*\|) + 1.$$

Как обычно, пусть  $V(Ux^n) \in R_0$ , тогда  $V(Ux^{n+1}) \in R_1$ ,

$$R_i = R_{i-1} + \Delta_{\epsilon} (\psi(K_i) + 1) [K_i - 2K + 2^{-1} \Delta_{\epsilon} (\psi(K_i) + 1)].$$

Далее повторяются те же рассуждения, что и в теореме I.

Приведём примеры задач, для которых можно выписать опорный функционал.

### I. Задача математического программирования

$$f(x) \rightarrow \min f, \quad g_i(x) \leq 0, \quad i = \overline{1, m}$$

Если  $g_i(x)$  - выпуклые функционалы, то опорный к множеству  $\Omega = \{x \in B \mid g_i(x) \leq 0, i = \overline{1, m}\}$  в точке  $x$  будет вычисляться по формуле  $P = \partial \bar{q}(x)$ , где  $\partial \bar{q}(x)$  - субдифференциал выпуклого функционала  $\bar{q}(x) = \max_{1 \leq i \leq m} q_i(x)$ . Если  $q_i(x)$  - равномерно выпуклые функционалы с модулями выпуклости  $h_i(t)$ , то опорный функционал  $P$  удовлетворяет неравенству (II), где  $h(t) = \min_{1 \leq i \leq m} h_i(t)$ .

### 2. Задача оптимального управления

Рассмотрим простейшую задачу:

$$f(u) = \int_0^T F(u, x, t) dt + \Phi(x(T)) \rightarrow \min f,$$

$$\frac{dx}{dt} = Ax + Bu.$$

$x(0)$  и  $T$  фиксированы, при ограничениях  $q(x(t)) \leq 0$ . Здесь  $x(t)$  и  $u(t)$  -  $r$ -мерные вектор-функции. Предположим, что  $u(t) \in L_r^p$ ,  $1 < p < \infty$ . Тогда нормализованное дуальное отображение  $U: L_r^p \rightarrow L_r^q$ ,  $p^{-1} + q^{-1} = 1$  записывается в виде  $Ux(t) = \|x(t)\|^{2-p} |x(t)|^{p-2} x(t)$ . Метод (10) примет вид

$$Uu^{n+1}(t) = Uu^n(t) - \Delta_{n+\epsilon} (x y^n(t) + (1-x) p^n(t)),$$

$$\text{где } y^n(t) = B^* \Psi(t) - F_u(x^n, u^n, t), \quad \frac{d\Psi}{dt} = -A^* \Psi + F_x(x^n, u^n, t),$$

$$\Psi(T) = \Phi'(x^n(T)), \quad \text{если } q(x^n(t)) \leq 0, \quad 0 \leq t \leq T,$$

$$P^n(t) = B^* \Psi(t), \quad \frac{d\Psi}{dt} = -A^* \Psi, \quad 0 \leq t \leq t_n, \quad \Psi(t_n) = q'(x^n(t_n)),$$

$$\Psi(t) \equiv 0, \quad 0 \leq t \leq T, \quad \text{если } q(x^n(t)) = \max_{0 \leq t \leq T} q(x^n(t)) > 0.$$

Здесь через  $F_x(x, u, t)$ ,  $F_u(x, u, t)$ ,  $\Phi'(x)$  и  $q'(x)$  обозначены опорные вектора к функциям  $F(x, u, t)$ ,  $\Phi(x)$ ,  $q(x)$  соответственно. Если  $F(x, u, t)$  — выпуклая функция по "x" и равномерно выпуклая по "u",  $\Phi(x)$  — выпуклая функция, а  $q(u) = \max_{0 \leq t \leq T} q(x(t))$  — равномерно выпуклая функция, то имеют место утверждения теоремы 2 о сходимости и оценках скорости сходимости метода (10).

В теоремах 1 и 2 оператор  $A$  предполагается равномерно (суб-)монотонным, а пространство, в котором он действует, равномерно выпуклым. Если отказаться от этих требований, то в общем случае нельзя гарантировать сильную сходимость итерационной процедуры (1). Но можно рассмотреть задачу о сходимости по функционалу, если  $A$  — градиент некоторого выпуклого функционала  $f(x)$ .

Итак, пусть выпуклый функционал  $f(x)$ , заданный в рефлексивном банаховом пространстве  $B$ , принадлежит классу  $C^{1,1}$ , т.е. градиент этого функционала удовлетворяет условию Липшица:

$$\|f'(x) - f'(y)\| \leq L \|x - y\|, \quad L > 0.$$

Для решения задачи

$$f(x) \rightarrow \inf_{x \in B}$$

рассмотрим метод

$$x^{n+1} = x^n - \lambda_n J f'(x^n), \quad 0 < \varepsilon_1 \leq \lambda_n \leq \frac{2}{L}(1 - \varepsilon_2), \quad \forall \varepsilon_2 > 0, \quad n = 1, 2, \dots, \quad (12)$$

где  $J: B^* \rightarrow B$  — нормализованное дуальное отображение в пространстве  $B^*$ . Обозначим  $f^* = \inf_{x \in B} f(x)$ ,  $M^* = \{x^* \in B \mid f(x^*) = f^*\}$ .

**Теорема 3.** Пусть  $B$  — рефлексивное банахово пространство,  $f(x)$  — выпуклый функционал, принадлежащий классу  $C^{1,1}$ , множество  $M^*$  непусто и ограничено, тогда для метода (12) справедливы соотношения

$$\lim_{n \rightarrow \infty} f(x^n) = f^*, \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \|f'(x^n)\| = 0, \quad f(x^n) - f^* \leq O\left(\frac{1}{n}\right).$$

Доказательство. Из (I2) и формулы Лагранжа следует

$$\begin{aligned} f(x^{n+1}) - f(x^n) &= \int_0^1 (f'(x^n + t(x^{n+1} - x^n)), x^{n+1} - x^n) dt = \\ &= \int_0^1 (f'(x^n), x^{n+1} - x^n) dt + \int_0^1 (f'(x^n + t(x^{n+1} - x^n)) - f'(x^n), x^{n+1} - x^n) dt \leq \\ &\leq \delta_n \|f'(x^n)\|^2 + 2^{-1} \delta_n^2 L \|f'(x^n)\|^2. \end{aligned}$$

Если  $0 < \varepsilon_1 \leq \delta_n \leq 2(1 - \varepsilon_2) L^{-1}$ , то  $f(x^{n+1}) \leq f(x^n) \leq f(x^1)$ , иначе говоря  $x^n$  принадлежит множеству Лебега

$$M(x^1) = \left\{ x \in B \mid f(x) \leq f(x^1) \right\}.$$

Отсюда вытекает, что  $\|f'(x^n)\| \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$  и  $\lim_{n \rightarrow \infty} f(x^n) = f^*$ . Покажем теперь, что последовательность  $x^n$  ограничена, если ограничено множество  $M^*$ . Предположим, что это не так. Тогда найдётся подпоследовательность  $x^{n_k}$ , такая, что  $\|x^{n_k}\| \rightarrow \infty$  и  $\|f'(x^{n_k})\| \rightarrow 0$ ,  $n_k \rightarrow \infty$ . Так как монотонный оператор  $f'$  задан во всем пространстве  $B$  и Липшиц-непрерывный, то он максимально монотонный [10]. Тогда, согласно [10], нуль есть граничная точка области определения обратного оператора  $[f']^{-1}$ , который (см. [10]) так же максимально монотонный. Следовательно, в точке "0" оператор  $[f']^{-1}$  содержит полулинию, что противоречит ограниченности множества  $M^*$ . Итак, последовательность  $x^n$  ограничена, значит

$$c \|f'(x^n)\| \geq \|x^n - x^*\| \|f'(x^n)\| \geq (f'(x^n), x^n - x^*) \geq f(x^n) - f^*, \quad c > 0$$

и

$$f(x^{n+1}) - f^* \leq f(x^n) - f^* - \delta_n c^{-2} (f(x^n) - f^*)^2. \quad (I3)$$

Из (I3) следует, что  $f(x^n) - f^* \leq O\left(\frac{1}{n}\right)$ .

Замечание 1. Если  $f(x) \in C^{1,\mu}$ ,  $0 < \mu \leq 1$ , то для доказательства сходимости по функционалу с оценкой  $O\left(\frac{1}{n^\mu}\right)$  необходимо рассмотреть метод

$$x^{n+1} = x^n - \delta_n \|f'(x^n)\|^{-\frac{1}{\mu}} J f'(x^n), \quad n = 1, 2, \dots, \quad \alpha = \frac{1-\mu}{\mu}.$$

Замечание 2. Если дополнительно предположить, что  $f(x) \rightarrow \infty$  при  $\|x\| \rightarrow \infty$ , тогда ограничено Лебегово множество  $M(x^1) = \{x \in B \mid f(x) \leq f(x^1)\}$ .

$\in \{x^i\} \{11\}$ , следовательно ограничена и последовательность  $x^n$ . Поэтому имеет место утверждение теоремы 3 о скорости сходимости метода (I2). В конечномерном пространстве из ограниченности множества  $M^*$  следует, что множество  $M(x)$  ограничено для любого  $x$  [I2]. В этом случае имеет место утверждение о скорости сходимости метода (I2) без предположения, что  $f'(x) \rightarrow \infty$  при  $|x| \rightarrow \infty$ .

Следующее утверждение дает неасимптотические оценки скорости сходимости метода

$$x^{n+1} = x^n - \lambda_n \frac{J f'(x^n)}{\|f'(x^n)\|}, \quad n=1,2,\dots, \quad x^1 \in S(R_0, x^*). \quad (I4)$$

Введем обозначения

$$u(x, c) = \exp\{\ln c + \alpha(\bar{F}(x) - \bar{F}(2))\}, \quad \alpha = (c_0 - 1)/c_0, \quad c_0 > 1,$$

$$v(x) = \left(\frac{c_0}{\bar{\lambda}(x-1)} + 1\right)^{-1+\mu} (x-1), \quad c_1 = v(2),$$

$$Q = \exp\{\ln R_0 + \alpha(\bar{F}(2) - \bar{F}(1))\},$$

где  $\bar{\lambda}(x)$  - непрерывная, невозрастающая функция, совпадающая при  $x = n$  с  $\bar{\lambda}_n = \lambda_n \left(R_0 + \sum_{k=1}^{n-1} \lambda_k\right)^{-1}$ .  $\bar{F}(x)$  - какая-либо первообразная от  $\bar{\lambda}(x)$ . Считаем, что выполнено условие (P) из [6].

Теорема 4. Предположим, что выпуклый функционал  $f(x): B \rightarrow R^1$ , где  $B$  - рефлексивное банахово пространство, принадлежит классу  $C^{1,\mu}$ ,  $0 < \mu \leq 1$ ,  $\lambda_n$  подчиняются закону "расходящихся рядов" (3). Тогда для метода (I4) имеют место утверждения

1) Если  $u(x, c) \geq v(x)$  при  $x \rightarrow \infty$  и  $c_0$  выбрано так, что  $u(x, c_1) \geq v(x)$  при  $x=2$ , то при всех  $n > I$  справедлива оценка

$$f(x^n) - f^* \leq u(n, c), \quad c = \max\{Q, c_1\}.$$

2а) Если  $u(x, c) \leq v(x)$  при  $x \rightarrow \infty$ ,  $Q \leq c_1$  и  $c_0$  выбрано так, что при  $x=2$   $u(x, c_1) \geq v(x)$ , то при всех  $n > I$

$$f(x^n) - f^* \leq v(n).$$

2б) Во всех остальных случаях

$$f(x^n) - f^* \leq u(n, c), \quad c = \max\{Q, c_1\}, \quad 1 < n \leq \bar{x},$$

$$f(x^n) - f^* \leq v(n), \quad n > \bar{x};$$

где  $\bar{x}$  - единственный на интервале  $(2, \infty)$  корень уравнения  $u(x) = v(x)$ .

Доказательство. Так как  $f(x) \in C^{1+\mu}$ , то из (I4) следует, что

$$f(x^{n+1}) - f^* \leq f(x^n) - f^* - \lambda_n \|f'(x^n)\| + (1+\mu) \lambda_n^{1+\mu} L.$$

Из выпуклости функционала  $f(x)$  имеем

$$\lambda_n \|f'(x^n)\| \|x^n - x^*\| \geq \lambda_n (f'(x^n), x^n - x^*) \geq \lambda_n (f(x^n) - f^*),$$

принимая во внимание, что  $\|x^n - x^*\| \leq \|x^1 - x^*\| + \sum_{k=1}^{n-1} \lambda_k \leq R_0 + \sum_{k=1}^{n-1} \lambda_k$  получим

$$\lambda_{n+1} \leq \lambda_n - \frac{\lambda_n}{R_0 + \sum_{k=1}^{n-1} \lambda_k} \lambda_n + L(1+\mu)^{-1} \lambda_n^{1+\mu}, \quad \lambda_n = f(x^n) - f^*.$$

Обозначим  $\bar{\lambda}_n = \lambda_n (R_0 + \sum_{k=1}^{n-1} \lambda_k)^{-1}$ ; по признаку Абеля-Дини из расходимости ряда  $\sum_{k=1}^{\infty} \bar{\lambda}_k$  следует, что  $\sum_{k=1}^{\infty} \lambda_k = \infty$ . Если предположить, что  $\lambda_n^{\mu} \sum_{k=1}^{n-1} \lambda_k \rightarrow 0$  при  $n \rightarrow \infty$ , то из леммы I и 2 работы [6] следует, что  $\lambda_n \rightarrow 0$ ,  $n \rightarrow \infty$  и оценки скорости сходимости, приведённые в утверждении теоремы 4.

Замечание 3. Предположим, что функционал  $f(x)$  удовлетворяет всем условиям теоремы 4 и, кроме того,  $f(x) \rightarrow \infty$ ,  $|x| \rightarrow \infty$ , тогда в условиях теоремы 4 имеют место утверждения о сходимости и оценках скорости сходимости метода (I4), где  $\bar{\lambda}(x) = \lambda(x)$ , а  $\bar{F}(x) = F(x)$ ,  $F(x)$  - первообразная функции  $\lambda(x)$ .

Замечание 4. Положим в методе (I4)  $\lambda_n = \frac{\lambda}{n}$ ,  $\lambda > 0$ . Тогда  $\bar{\lambda}_n = \frac{1}{n(\ln n + \bar{c})}$ ,  $\bar{c} = \frac{R_0}{\lambda} + 1$ ,  $\bar{F}(x) = \ln(\ln(x-1) + \bar{c})$ ,

$$u(x, c) = c \left( \frac{\ln 2 + \bar{c}}{\ln x + \bar{c}} \right)^{\alpha}, \quad v(x) = \frac{\lambda^{1+\mu} (c_0(x-1)(\ln(x-1) + \bar{c}) + 1)}{(x-1)^{\mu+1}}.$$

Очевидно, что  $u(x, c) \geq v(x)$  при  $x \rightarrow \infty$ . Условие (P) имеет место, если  $\alpha < \bar{c}^{-1}(\mu \bar{c} - 1)$ . Теперь из теоремы 4 следует, что

$$f(x^n) - f^* \leq u(n, c), \quad n > 1, \quad c = \max \left\{ R_2 \left( \frac{\bar{c}}{\ln \bar{c} + \bar{c}} \right)^{\alpha}, \lambda^{1+\mu} (c_0 \bar{c} + 1) \right\}.$$

## Л и т е р а т у р а

1. Альбер Я.И., Нотик А.И. - ДАН СССР, 1984, т. 276, № 5, с. 1033 - 1037.
2. Reich S. - J. of Functional Analysis, 1977, v.26, N 4, p.378 - 395.
3. Немировский А.С. - Э.М.М, 1981, т. 17, в. 2, с. 344 - 359.
4. Немировский А.С., Юдин Д.Б. Сложность задач и эффективность методов оптимизации. - М.: Наука, 1979, 383 с.
5. Поляк Б.Т. - ДАН СССР, 1967, т. 174, № 1, с. 33 - 36.
6. Альбер Я.И. - ДАН СССР, 1983, т. 270, № 1, с. II - 17.
7. Лионс Ж.-Л. Некоторые методы решения нелинейных краевых задач. - М.: Мир, 1972.
8. Вайнберг М.М. Вариационный метод и метод монотонных операторов. - М.: Наука, 1972, 415 с.
9. Альбер Я.И., Нотик А.И. - Препринт НИРФИ № 170, 1983, с. 1 - 20.
10. Rockafellar R.T. - Michigan Math.J., 1969, v.16, N 4, p.397 - 407.
11. Васильев Ф.П. Методы решения экстремальных задач. - М.: Наука, 1981, 399 с.
12. Демьянов В.Ф., Васильев Л.В. Недифференцируемая оптимизация. - М.: Наука, 1981, 384 с.

Дата поступления статьи  
4 апреля 1985 г.