

*И.В. КОННОВ*

## НЕТОЧНЫЙ КОМБИНИРОВАННЫЙ РЕЛАКСАЦИОННЫЙ МЕТОД ДЛЯ МНОГОЗНАЧНЫХ ВКЛЮЧЕНИЙ

**1.** Пусть  $G$  — многозначное отображение в  $n$ -мерном евклидовом пространстве  $R^n$ . Рассмотрим задачу о решении многозначного включения

$$0 \in G(u^*), \quad (1)$$

или о стационарной точке отображения  $G$ . Множество решений этой задачи будем обозначать  $S^*$ . Теории и методам решения задачи (1) посвящено большое число работ (напр., [1]–[3]). В работе [4] было показано, что многие общие нелинейные задачи такие, как вариационные неравенства, задачи равновесия и задачи оптимизации по бинарным отношениям, сводятся к задаче (1) с многозначным и, вообще говоря, немонотонным отображением. В этих условиях для ее решения не могут быть применены стандартные методы, основанные на прямых обобщениях методов оптимизации. В то же время в [4] был построен итерационный метод решения задачи (1) при условии только неотрицательной ориентированности отображения  $G$ , т. е. когда существует непустое множество  $S_{(d)}^*$  такое, что

$$\forall u \in R^n, \quad \forall g \in G(u) \quad \langle g, u - u^* \rangle \geq 0 \quad \forall u^* \in S_{(d)}^*. \quad (2)$$

Это условие выполняется, например, если  $S^* \neq \emptyset$  и  $G$  монотонно либо псевдомонотонно. Метод [4] основан на идее объединения разнотипных релаксационных процессов в общей схеме, предложенной в [5] (см. также [6], [7]).

Основной целью данной работы является построение метода с расширенными возможностями, допускающего неточное вычисление элементов  $G$ . Такой метод позволит, с одной стороны, учесть возможные неточности при численной реализации, а с другой стороны, использовать вместо элемента множества  $G(u^k)$  в текущей итерационной точке  $u^k$  выпуклую комбинацию элементов, вычисленных в ее окрестности, т. е. провести “сглаживание” задачи и тем самым повысить практическую сходимость метода, либо использовать этот прием для упрощения реализации метода, если в некоторых точках вычисление элементов множества  $G(u^k)$  вызывает трудности.

**2.** Следуя ([8], гл. I, § 2), будем называть  $K$ -отображениями полунепрерывные сверху (п. св.) отображения с непустыми выпуклыми компактными образами. В дальнейшем проекцию точки  $x$  на множество  $X$  будем обозначать через  $\text{Pr}(x, X)$ , кроме того, пусть

$$B(x, \delta) = \{z \in R^n \mid \|z - x\| \leq \delta\}, \quad M_\delta(x) = \text{conv} \bigcup_{u \in B(x, \delta)} G(u),$$

$\Pi(R^n)$  — множество всех подмножеств  $R^n$ .

Итак, рассматривается задача о решении многозначного включения (1), где  $G : R^n \rightarrow \Pi(R^n)$  является  $K$ -отображением, предполагается, что существует решение задачи (2).

*Метод.* Выбираем произвольно точку  $u^0 \in R^n$ , числа  $\theta \in (0, 1)$ ,  $\gamma \in (0, 2)$ , последовательности

$$\{\alpha_l\} \searrow 0, \quad \{\eta_l\} \searrow 0, \quad \{\delta_k\} \searrow 0. \quad (3)$$

---

Работа выполнена при финансовой поддержке Российского фонда фундаментальных исследований, проект № 98-01-00200.

Полагаем  $k = 0$ ,  $\lambda(k) = 1$ ,  $y^0 = u^0$ .

На  $k$ -й итерации метода,  $k = 0, 1, \dots$ , имеем точку  $u^k \in R^n$  и число  $\lambda(k)$ ; выполняем следующие действия.

1. Выбираем  $q^0 \in M_{\delta_k}(u^k)$ , полагаем  $i = 0$ ,  $p^i = q^i$ ,  $l = \lambda(k)$ .

2. (*Начало i-го шага.*) Если

$$\|p^i\| \leq \eta_l, \quad (4)$$

то полагаем  $u^{k+1} = y^l = v^k = u^k$ ,  $g^k = 0$ ,  $\sigma_k = 0$ ,  $\lambda(k+1) = l + 1$ ,  $k$ -я итерация метода завершена.

3. Полагаем  $w^{i+1} = u^k - \alpha_l p^i / \|p^i\|$ , выбираем  $q^{i+1} \in M_{\delta_k}(w^{i+1})$ . Если

$$\langle q^{i+1}, p^i \rangle > \theta \|p^i\|^2, \quad (5)$$

то полагаем  $v^k = w^{i+1}$ ,  $g^k = q^{i+1}$ ,  $\lambda(k+1) = l$  и переходим к п. 5.

4. Полагаем  $p^{i+1} = \text{Pr}(0, \text{conv}\{p^i, q^{i+1}\})$ ,  $i$ -й шаг завершен. Полагаем  $i = i + 1$  и переходим к п. 2.

5. Полагаем

$$\sigma_k = \langle g^k, u^k - v^k \rangle / \|g^k\|^2, \quad u^{k+1} = u^k - \gamma \sigma_k g^k, \quad (6)$$

$k$ -я итерация метода завершена.

Обозначим через  $k_l$  номер итерации такой, что  $\lambda(k_l) = l$ ,  $\lambda(k_l + 1) = l + 1$ ; а также  $C_k = \sup\{\|g\| \mid g \in M_{\alpha_1 + \delta_k}(u^k)\}$ .

Описанный метод по сравнению с точными вариантами [6], [4] требует иной схемы обоснования сходимости. Установим предварительно несколько вспомогательных свойств.

**Лемма.** *На k-й итерации метода имеем*

$$a) \quad p^i \in \text{conv}\{q^0, \dots, q^i\} \quad (7)$$

$u$

$$q^i, p^i \in M_{\alpha_l + \delta_k}(u^k), \quad i = 0, 1, \dots; \quad (8)$$

$$b) \quad \|u^{k+1} - u^*\|^2 \leq \|u^k - u^*\|^2 - \gamma(2 - \gamma)(\sigma_k \|g^k\|)^2 + 2\gamma\delta_k\sigma_k C_k \quad \forall u^* \in S_{(d)}^*; \quad (9)$$

c) количество шагов на k-й итерации конечно.

**Доказательство.** Если соотношение (5) не выполняется, то последовательности  $\{q^i\}$ ,  $\{p^i\}$  удовлетворяют условиям леммы 4.2 из ([9], с. 31), откуда следует (7), а также

$$\|p^i\| \leq C / ((1 - \theta)\sqrt{i + 1}),$$

где  $C = \sup\{\|q^i\| \mid i = 0, 1, \dots\}$ . Далее,  $q^i \in M_{\delta_k}(w^i)$ , но  $w^i \in B(u^k, \alpha_l)$ , поэтому  $q^i \in M_{\alpha_l + \delta_k}(u^k)$ , в силу свойств  $G$  имеем  $C < \infty$ , и утверждение c) справедливо ввиду условия (4). Учитывая (7), имеем  $p^i \in M_{\alpha_l + \delta_k}(u^k)$ , т. е. (8) также справедливо.

Обоснем теперь утверждение b). Прежде всего заметим, что при  $\lambda(k+1) > \lambda(k)$  соотношение (9) выполняется. Пусть теперь  $\lambda(k+1) = \lambda(k)$ . Выберем произвольно  $u^* \in S_{(d)}^*$ . По определению на каждой итерации  $q^i \in M_{\delta_k}(w^i)$ , т. е. найдутся элементы  $z^{i,j} \in B(w^i, \delta_k)$ ,  $q^{i,j} \in G(z^{i,j})$  и числа  $\mu_j$ ,  $j \in J$ , такие, что

$$q^i = \sum_{j \in J} \mu_j q^{i,j}, \quad \sum_{j \in J} \mu_j = 1, \quad \mu_j \geq 0, \quad j \in J;$$

при этом в силу (2)  $\langle q^{i,j}, z^{i,j} - u^* \rangle \geq 0$ . Отсюда следует

$$\begin{aligned}\langle q^i, w^i - u^* \rangle &= \sum_{j \in J} \mu_j (\langle q^{i,j}, z^{i,j} - u^* \rangle + \langle q^{i,j}, w^i - z^{i,j} \rangle) \geq \\ &\geq -\sum_{j \in J} \mu_j \|q^{i,j}\| \delta_k \geq -\delta_k C_k.\end{aligned}$$

Поэтому

$$\begin{aligned}\langle g^k, u^k - u^* \rangle &= \langle g^k, u^k - v^k \rangle + \langle g^k, v^k - u^* \rangle = \\ &= \sigma_k \|g^k\|^2 + \langle q^i, w^i - u^* \rangle \geq \sigma_k \|g^k\|^2 - \delta_k C_k.\end{aligned}$$

Используя это неравенство совместно с (6), получаем

$$\begin{aligned}\|u^{k+1} - u^*\|^2 &= \|u^k - \gamma \sigma_k g^k - u^*\|^2 = \\ &= \|u^k - u^*\|^2 - 2\gamma \sigma_k \langle g^k, u^k - u^* \rangle + (\gamma \sigma_k \|g^k\|)^2 \leq \\ &\leq \|u^k - u^*\|^2 - 2\gamma \sigma_k (\sigma_k \|g^k\|^2 - \delta_k C_k) + (\gamma \sigma_k \|g^k\|)^2,\end{aligned}$$

откуда следует (9).  $\square$

**3.** Перейдем к обоснованию сходимости метода.

**Теорема 1.** а) Количество шагов на каждой итерации метода конечно.

б) Если  $C = \sup\{\|g\| \mid g \in G(u), u \in R^n\} < \infty$ , то существуют подпоследовательности  $\{u^{k_s}\}$ ,  $\{p^{k_s}\}$  и  $\{\varepsilon_{k_s}\} \searrow 0$  такие, что  $\lim_{s \rightarrow \infty} p^{k_s} = 0$ ,  $p^{k_s} \in M_{\varepsilon_{k_s}}(u^{k_s})$ .

**Доказательство.** Утверждение а) следует из утверждения с) леммы. Покажем теперь, что последовательность  $\{y^l\}$  бесконечна. Действительно, если  $\lambda(k) \leq \bar{l} < \infty$ , то, начиная с некоторого номера итерации  $\bar{k}$ ,  $\lambda(k+1) = \lambda(k)$ ; тогда с учетом (5) и условия теоремы имеем

$$\sigma_k \|g^k\|^2 = \langle g^k, u^k - v^k \rangle = \alpha_l \langle q^{i+1}, p^i \rangle / \|p^i\| > \theta \alpha_l \|p^i\| \geq \theta \alpha_l \eta_l \geq \tilde{\theta} > 0,$$

поэтому из (3), (9) следует

$$\begin{aligned}\|u^{k+1} - u^*\|^2 - \|u^k - u^*\|^2 &\leq -\gamma(2-\gamma)(\sigma_k \|g^k\|)^2 + 2\gamma \delta_k \sigma_k C_k \leq -\gamma \sigma_k [(2-\gamma)\sigma_k \|g^k\|^2 - 2\delta_k C_k] \leq \\ &\leq -\gamma \sigma_k [(2-\gamma)\tilde{\theta} - 2\delta_k C] \leq -\gamma(2-\gamma)\sigma_k \tilde{\theta}/2 \leq -\gamma(2-\gamma)(\tilde{\theta}/C)^2/2\end{aligned}$$

при достаточно больших  $k$ , т. е. противоречие. Итак, последовательность  $\{y^l\}$  бесконечна, но  $y^l = u^{k_l}$ , и на  $k_l$ -й итерации существует индекс  $i_l$  такой, что  $\|p^{i_l}\| \leq \eta_l$ . Учитывая (3), (8), получаем, что утверждение б) справедливо, поскольку в качестве  $\varepsilon_{k_s}$  можно взять  $\alpha_l + \delta_{k_l}$ , в качестве  $u^{k_s}$  можно взять  $y^l$ .  $\square$

**Следствие.** Если последовательность  $\{u^k\}$  ограничена, то она имеет предельную точку в  $S^*$ .

**Доказательство.** Действительно, в этом случае  $C_k \leq C' < \infty$  и утверждение б) теоремы 1 справедливо, т. е. последовательность  $\{u^{k_s}\}$  имеет предельную точку, которая должна находиться в  $S^*$ .  $\square$

Таким образом, имеет смысл несколько модифицировать схему метода, чтобы усилить свойства сходимости. А именно, пусть  $V$  – выпуклое компактное множество, для которого  $V \cap S_{(d)}^* \neq \emptyset$ . Тогда в методе следует заменить правило (6) на следующее:

$$u^{k+1} = \text{Pr}(u^k - \gamma \sigma_k g^k, V),$$

и в силу нерастягивающих свойств проекции утверждения леммы и теоремы 1 останутся справедливыми, с заменой  $S_{(d)}^*$  на  $V \cap S_{(d)}^*$ , при этом последовательность  $\{u^k\}$  станет ограниченной. Поэтому справедлива

**Теорема 2.** В модифицированном методе

- a) количество шагов на каждой итерации конечно;
- b) последовательность  $\{u^k\}$  имеет предельную точку в  $S^*$ .

4. Попробуем уточнить, насколько общими являются предположения, гарантирующие сходимость предложенного метода. Напомним, что отображение  $Q : U \rightarrow \Pi(R^n)$  называется псевдомонотонным, если для любых  $u', u'' \in U$  и любых  $q' \in Q(u')$ ,  $q'' \in Q(u'')$  выполняется  $\langle q'', u' - u'' \rangle \geq 0 \Rightarrow \langle q', u' - u'' \rangle \geq 0$ .

**Предложение 1.** Пусть  $G$  является  $K$ -отображением. Тогда

- a) множество  $S_{(d)}^*$  выпукло и замкнуто;
- b)  $S_{(d)}^* \subseteq S^*$ , т. е. любое решение задачи (2) является решением задачи (1);
- c) если  $G$  псевдомонотонно, то  $S^* = S_{(d)}^*$ .

**Доказательство.** Выпуклость и замкнутость множества  $S_{(d)}^*$  следуют из его определения.

Утверждение b) доказано во многих работах, см., например, лемму 3 в [10]. Утверждение c) следует из определения псевдомонотонности.  $\square$

Пусть  $U$  — непустое выпуклое и замкнутое множество в  $R^n$ ,  $Q : U \rightarrow \Pi(R^n)$  — многозначное отображение на  $U$ . Рассмотрим вариационное неравенство: найти такой элемент  $u^* \in U$ , что

$$\exists q^* \in Q(u^*), \quad \langle q^*, u - u^* \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U. \quad (10)$$

Множество решений этой задачи будем обозначать  $U^*$ . Наряду с задачей (10) рассмотрим также задачу нахождения элемента  $u^* \in U$  такого, что

$$\forall u \in U, \quad \forall q \in Q(u) \quad \langle q, u - u^* \rangle \geq 0. \quad (11)$$

Множество решений этой задачи, которую можно определить как дуальное вариационное неравенство, будем обозначать  $U_{(d)}^*$ . Задача (11) достаточно хорошо известна в теории вариационных неравенств (напр., [10]–[12]). Замена исходной задачи (10) на дуальную (11) для построения итерационного метода ее решения впервые, по-видимому, была предложена в [13] (при дополнительном условии сильной монотонности основного отображения), в [14] — при дополнительном условии монотонности. Метод нахождения точки, удовлетворяющей (11) (метод эллипсоидов), впервые, по-видимому, был предложен в [15]. В [5] дуальная задача (11) была рассмотрена без дополнительных условий типа монотонности применительно к решению вариационного неравенства (10) как условие обеспечения сходимости предложенного в [5] итерационного метода (для многозначного случая — в [6]).

Обсудим теперь связь между вариационным неравенством и включением, а также между соответствующими дуальными задачами. Выберем произвольное число  $\rho > 0$  и обозначим

$$N(U, u) = \{q \in R^n \mid \langle q, z - u \rangle \leq 0 \quad \forall z \in U\}; \\ S_\rho(u) = S(0, \rho) \cap N(U, u), \quad D_\rho(u) = \text{conv } S_\rho(u),$$

где  $S(0, \rho) = \{z \in R^n \mid \|z\| = \rho\}$ , а также пусть

$$G(u) = \begin{cases} Q(u), & \text{если } u \in \text{int } U; \\ \text{conv}\{Q(u) \cup D_\rho(u)\}, & \text{если } u \in U \setminus \text{int } U; \\ D_\rho(u), & \text{если } u \notin U. \end{cases} \quad (12)$$

**Предложение 2.** Пусть  $\text{int } U \neq \emptyset$ ,  $Q$  является  $K$ -отображением, отображение  $G$  определено согласно (12). Тогда

- a)  $G$  является  $K$ -отображением;
- b)  $U^* = S^*$ ;
- c)  $U_{(d)}^* = S_{(d)}^*$ .

**Доказательство.** Утверждения а) и б) доказаны в ([4], теорема 2), кроме того, там же установлено, что  $U_{(d)}^* \subseteq S_{(d)}^*$ . Покажем обратное включение. Из п. б) и предложения 1 б) следует, что  $S_{(d)}^* \subseteq S^* = U^* \subseteq U$ . Поэтому, если предположить, что существует элемент  $z^* \in S_{(d)}^* \setminus U_{(d)}^*$ , то найдутся точка  $u \in U$  и элемент  $q \in Q(u)$  такие, что  $\langle q, u - z^* \rangle < 0$ , т. е.  $z^* \notin S_{(d)}^*$ .  $\square$

Таким образом, существование решений для прямого или дуального вариационного неравенства влечет существование решений для задачи о многозначном включении или соответствующей дуальной задачи, причем дуальная задача (2) будет иметь решение при достаточно общих предположениях.

## Литература

1. Вайнберг М.М. *Вариационный метод и метод монотонных операторов в теории нелинейных уравнений*. – М.: Наука, 1972. – 416 с.
2. Ортега Дж., Рейнболдт В. *Итерационные методы решения нелинейных систем уравнений со многими неизвестными*. – М.: Мир, 1975. – 560 с.
3. Обен Ж.-П. *Нелинейный анализ и его экономические приложения*. – М.: Мир, 1988. – 264 с.
4. Коннов И.В. *Один общий подход к нахождению стационарных точек и решению смежных задач* // Журн. вычисл. матем. и матем. физ. – 1996. – Т. 36. – № 5. – С. 40–50.
5. Коннов И.В. *Комбинированные релаксационные методы для поиска точек равновесия и решения смежных задач* // Изв. вузов. Математика. – 1993. – № 2. – С. 46–53.
6. Коннов И.В. *О скорости сходимости комбинированных релаксационных методов* // Изв. вузов. Математика. – 1993. – № 12. – С. 89–92.
7. Konnov I.V. *A combined relaxation method for variational inequalities with nonlinear constraints* // Math. Programming. – 1998. – V. 80. – № 2. – P. 239–252.
8. Беленький В.З., Волконский В.А., Иванков С.А. и др. *Итеративные методы в теории игр и программировании*. – М.: Наука, 1974. – 240 с.
9. Коннов И.В. *Методы недифференцируемой оптимизации*. – Казань: Изд-во Казанск. ун-та, 1993. – 100 с.
10. Shih M.H., Tan K.K. *Browder-Hartmann-Stampacchia variational inequalities for multi-valued monotone operators* // J. Math. Anal. and Appl. – 1988. – V. 134. – № 2. – P. 431–440.
11. Harker P.T., Pang J.-S. *Finite-dimensional variational inequality and nonlinear complementarity problems: a survey of theory, algorithms and applications* // Math. Programming. – 1990. – V.48. – № 2. – P. 161–220.
12. Байокки К., Капело А. *Вариационные и квазивариационные неравенства. Приложения к задачам со свободной границей*. – М.: Наука, 1988. – 448 с.
13. Абрамов А.А., Гаипова А.Н. *О решении некоторых уравнений, содержащих разрывные монотонные преобразования* // Журн. вычисл. матем. и матем. физ. – 1972. – Т. 12. – № 1. – С. 204–207.
14. Немировский А.С. *Эффективные итеративные методы решения уравнений с монотонными операторами* // Экономика и матем. методы. – 1981. – Т. 17. – № 2. – С. 344–359.
15. Шор Н.З. *Новые направления в развитии методов негладкой оптимизации* // Кибернетика. – 1977. – № 6. – С. 87–91.

Казанский государственный  
университет

Поступила  
13.04.1998