

УДК 517.9

СИЛЬНО ЗБІЖНИЙ ДЕКОМПОЗИЦІЙНИЙ АЛГОРИТМ ДЛЯ ОПЕРАТОРНОГО ВКЛЮЧЕННЯ З СУМОЮ ДВОХ МАКСИМАЛЬНИХ МОНОТОННИХ ОПЕРАТОРІВ

В. В. СЕМЕНОВ

РЕЗЮМЕ. У роботі розглянуто операторне включення з сумою двох максимальних монотонних операторів, що діють у нескінченновимірному гільбертовому просторі. Для цієї задачі запропоновано новий декомпозиційний метод, що є регуляризацією схеми Tseng'a за допомогою гібридної CQ -схеми Nakaïo, Takahashi. Доведено теорему про сильну збіжність породжених методом послідовностей до нормального розв'язку операторного включення. Результат отримано за умов, коли один з операторів є максимальним монотонним, а другий — однозначним, монотонним та ліпшицевим.

КЛЮЧОВІ СЛОВА: операторне включення, максимальний монотонний оператор, декомпозиція, алгоритм, нормальний розв'язок, сильна збіжність.

1. ВСТУП

Операторні включення та варіаційні нерівності належать до центральних об'єктів дослідження в сучасному нелінійному аналізі [1, 2, 3]. Багато задач дослідження операцій, математичної економіки та математичної фізики можна записати у формі операторних включень, для наближеного розв'язання яких запропоновано та досліджено ряд алгоритмів [4–29].

У даній роботі розглянуто включення

$$0 \in (A + B)x$$

з максимальними монотонними операторами A, B , що діють у нескінченновимірному гільбертовому просторі. Грунтуючись на методі декомпозиції Tseng'a (Tseng's modified forward-backward splitting method) [4] та відомому гібридному CQ -методі апроксимації нерухомих точок нерозтягуючих операторів [5], запропоновано новий сильно збіжний декомпозиційний алгоритм розв'язання включень. Раніше подібний прийом було використано у роботі [6] для регуляризації слабо збіжного у нескінченновимірній ситуації екстраградієнтного методу Корпелевич розв'язання варіаційних нерівностей [7] (див. також [8]). Теорема сильної збіжності отримана за умов, коли один з операторів (той, що використовується на „backward“-кроці) є максимальним монотонним, а другий — однозначним, монотонним та ліпшицевим.

Опишемо коротко структуру статті. У другому пункті сформульовано задачу, наведено основні припущення та допоміжні факти, описано запропонований декомпозиційний метод. Третій пункт присвячено доведенню сильної збіжності методу. В останній, четвертий, пункт винесено ряд заключних зауважень стосовно можливих варіантів методу.

2. ПОСТАНОВКА ЗАДАЧІ ТА АЛГОРИТМ

Нехай H — дійсний гільбертовий простір з скалярним добутком (\cdot, \cdot) та нормою $\|\cdot\|$, P_C — оператор метричного проектування простору H на замкнену опуклу множину $C \subseteq H$. Для оператора $T : H \rightarrow 2^H$ будемо використовувати позначення:

$$\begin{aligned} \text{dom}(T) &= \{x \in H : Tx \neq \emptyset\}, \\ T^{-1}0 &= \{x \in H : 0 \in Tx\}. \end{aligned}$$

Нагадаємо, що резольвентою оператора $T : H \rightarrow 2^H$ називають оператор $J_T = (I + T)^{-1} : H \rightarrow 2^H$. Відомо, що для максимального монотонного оператора T резольвента J_T є однозначним, скрізь заданим та міцно нерозтягуючим (firmly nonexpansive) оператором, а множина $T^{-1}0$ — замкненою та опуклою [3]. Корисною є

Лема 1 ([1, 3]). *Нехай $T : H \rightarrow 2^H$ — максимальний монотонний оператор, $x, u \in H$. Тоді*

$$(u - v, x - y) \geq 0 \quad \forall y \in \text{dom}(T) \quad \forall v \in Ty \quad \Rightarrow \quad x \in \text{dom}(T), \quad u \in Tx.$$

Нехай:

- A1) $A : H \rightarrow 2^H$ — максимальний монотонний оператор;
- A2) $B : H \rightarrow H$ — монотонний та ліпшицевий оператор.

Розглянемо операторне включення:

$$0 \in (A + B)x. \tag{1}$$

Припустимо, що

- A3) $(A + B)^{-1}0 \neq \emptyset$.

Типовим прикладом (1) є варіаційні нерівності:

$$\text{знайти } x \in C : (Tx, y - x) \geq 0 \quad \forall y \in C, \tag{2}$$

де C — замкнена опукла підмножина H , $T : H \rightarrow H$. Дійсно, (2) можна подати у вигляді операторного включення [1, 3]:

$$0 \in (T + N_C)x,$$

де N_Cx — нормальний конус множини C в точці $x \in H$, тобто

$$N_Cx = \begin{cases} \{z \in H : (z, y - x) \leq 0 \quad \forall y \in C\}, & \text{якщо } x \in C, \\ \emptyset, & \text{інакше.} \end{cases}$$

Для побудови сильно збіжних апроксимацій розв'язків включення (1) будемо використовувати

Алгоритм 1. Для заданого $x_1 = x \in H$ генеруємо послідовність елементів $x_n \in H$ за допомогою ітераційної схеми ($\lambda_n > 0$):

$$\begin{cases} y_n = x_n - \lambda_n Bx_n, \\ z_n = J_{\lambda_n A} y_n, \\ v_n = x_n - y_n + z_n - \lambda_n Bz_n, \\ C_n = \{z \in H : \|v_n - z\| \leq \|x_n - z\|\}, \\ Q_n = \{z \in H : (x_n - z, x - x_n) \geq 0\}, \\ x_{n+1} = P_{C_n \cap Q_n} x. \end{cases}$$

Зауваження 1. Алгоритм 1 є регуляризацією за допомогою проекційної CQ -схеми [5, 6] відомого декомпозиційного методу Tseng'а [4].

Зауваження 2. Для варіаційної нерівності (2) алгоритм 1 набуває вигляду¹:

$$\begin{cases} x_1 = x \in H, \\ z_n = P_C(x_n - \lambda_n Bx_n), \\ v_n = z_n - \lambda_n(Bz_n - Bx_n), \\ C_n = \{z \in H : \|v_n - z\| \leq \|x_n - z\|\}, \\ Q_n = \{z \in H : (x_n - z, x - x_n) \geq 0\}, \\ x_{n+1} = P_{C_n \cap Q_n} x. \end{cases}$$

Зробимо припущення:

A4) $\lambda_n \in [a, b] \subseteq (0, 1/L)$, де $L > 0$ — константа Ліпшиця оператора B .

3. ТЕОРЕМА СИЛЬНОЇ ЗБІЖНОСТІ

Сформулюємо основний результат.

Теорема 1. Нехай виконуються умови A1)–A4). Тоді породжені алгоритмом 1 послідовності (x_n) , (z_n) та (v_n) сильно збігаються до точки $z^* = P_{(A+B)^{-1}0} x$.

Спочатку доведемо важливу нерівність.

Лема 2. Для породжених алгоритмом 1 послідовностей (x_n) , (z_n) та (v_n) має місце нерівність

$$\|v_n - z\|^2 \leq \|x_n - z\|^2 - (1 - \lambda_n^2 L^2) \|x_n - z_n\|^2, \quad (3)$$

де $z \in (A + B)^{-1}0$.

Доведення. Нехай $z \in (A + B)^{-1}0$. Маємо

$$\begin{aligned} \|v_n - z\|^2 &= \|x_n - y_n + z_n - \lambda_n Bz_n - z\|^2 = \\ &= \|(z_n - z) + \lambda_n(Bx_n - Bz_n)\|^2 = \|z_n - z\|^2 + \\ &\quad + 2\lambda_n(Bx_n - Bz_n, z_n - z) + \lambda_n^2 \|Bx_n - Bz_n\|^2. \end{aligned} \quad (4)$$

З монотонності оператора $\lambda_n A$ та рівності $z_n = J_{\lambda_n A} y_n$ випливає

$$(z_n - y_n - \lambda_n Bz, z_n - z) \leq 0.$$

¹Оскільки $J_{\lambda N_C} = P_C$, де $\lambda > 0$.

З монотонності оператора B випливає

$$(\lambda_n Bz - \lambda_n Bz_n, z_n - z) \leq 0.$$

Склавши ці нерівності, отримаємо

$$(z_n - y_n - \lambda_n Bz_n, z_n - z) \leq 0. \quad (5)$$

З (5) випливає нерівність

$$\begin{aligned} 2\lambda_n(Bx_n - Bz_n, z_n - z) &= 2(z_n - y_n - \lambda_n Bz_n, z_n - z) + \\ &+ 2(\lambda_n Bx_n + y_n - z_n, z_n - z) \leq 2(x_n - z_n, z_n - z) = \\ &= \|x_n - z\|^2 - \|z_n - z\|^2 - \|z_n - x_n\|^2. \end{aligned} \quad (6)$$

Урахувавши (6) в (4), отримаємо

$$\begin{aligned} \|v_n - z\|^2 &\leq \|x_n - z\|^2 - \|z_n - x_n\|^2 + \lambda_n^2 \|Bx_n - Bz_n\|^2 \leq \\ &\leq \|x_n - z\|^2 - (1 - L^2 \lambda_n^2) \|x_n - z_n\|^2, \end{aligned}$$

що і треба було довести. \square

Перейдемо безпосередньо до доведення теореми 1. Множини Q_n, C_n — опуклі та замкнені. Нехай $z \in (A + B)^{-1}0$. З нерівності (3) випливає $z \in C_n$ для всіх $n \in \mathbb{N}$. Отже, $(A + B)^{-1}0 \subseteq C_n$ для всіх $n \in \mathbb{N}$.

Тепер за допомогою математичної індукції покажемо, що для кожного $n \in \mathbb{N}$ має місце вкладення $(A + B)^{-1}0 \subseteq C_n \cap Q_n$. Для $n = 1$ маємо $Q_1 = H$. Тому $(A + B)^{-1}0 \subseteq C_1 \cap Q_1$. Нехай для деякого $k \in \mathbb{N}$ маємо $(A + B)^{-1}0 \subseteq C_k \cap Q_k$. Тоді існує єдина точка $x_{k+1} \in C_k \cap Q_k$, така, що $x_{k+1} = P_{C_k \cap Q_k} x$. З $x_{k+1} = P_{C_k \cap Q_k} x$ випливає

$$(x_{k+1} - z, x - x_{k+1}) \geq 0 \quad \forall z \in C_k \cap Q_k.$$

Оскільки $(A + B)^{-1}0 \subseteq C_k \cap Q_k$, то $(A + B)^{-1}0 \subseteq Q_{k+1}$. Таким чином, $(A + B)^{-1}0 \subseteq C_{k+1} \cap Q_{k+1}$.

Покажемо, що послідовність (x_n) обмежена. Існує єдина точка $z^* \in (A + B)^{-1}0$, така, що $z^* = P_{(A+B)^{-1}0} x$. З $x_{n+1} = P_{C_n \cap Q_n} x$ випливає

$$\|x_{n+1} - x\| \leq \|z - x\| \quad \forall z \in C_n \cap Q_n.$$

Оскільки $z^* \in (A + B)^{-1}0 \subseteq C_n \cap Q_n$, то

$$\|x_{n+1} - x\| \leq \|z^* - x\| \quad \forall n \in \mathbb{N}. \quad (7)$$

Звідки випливає обмеженість (x_n) .

Доведемо, що

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \|x_{n+1} - x_n\| = 0. \quad (8)$$

З $x_{n+1} \in C_n \cap Q_n \subseteq Q_n$ та $x_n = P_{Q_n} x$, випливає

$$\|x_{n+1} - x\| \geq \|x_n - x\| \quad \forall n \in \mathbb{N}.$$

Послідовність $(\|x_n - x\|)$ обмежена і неспадна. Тому існує скінченна границя $\lim_{n \rightarrow \infty} \|x_n - x\|$. З іншого боку, оскільки $x_{n+1} \in Q_n$, то $(x_n - x_{n+1}, x - x_n) \geq 0$ і

$$\begin{aligned} \|x_n - x_{n+1}\|^2 &= \|(x_n - x) - (x_{n+1} - x)\|^2 = \\ &= \|x_n - x\|^2 - 2(x_n - x, x_{n+1} - x) + \|x_{n+1} - x\|^2 = \\ &= \|x_{n+1} - x\|^2 - \|x_n - x\|^2 - 2(x_n - x_{n+1}, x - x_n) \leq \\ &\leq \|x_{n+1} - x\|^2 - \|x_n - x\|^2. \end{aligned}$$

Звідки випливає (8).

Оскільки $x_{n+1} \in C_n$, то

$$\|v_n - x_{n+1}\| \leq \|x_n - x_{n+1}\|.$$

Звідки

$$\|v_n - x_n\| \leq \|v_n - x_{n+1}\| + \|x_{n+1} - x_n\| \leq 2\|x_n - x_{n+1}\| \rightarrow 0. \quad (9)$$

Використовуючи нерівність з леми 2 отримуємо

$$\begin{aligned} \|x_n - z_n\|^2 &\leq \frac{\|x_n - z\|^2 - \|v_n - z\|^2}{(1 - \lambda_n^2 L^2)} = \\ &= \frac{(\|x_n - z\| - \|v_n - z\|)(\|x_n - z\| + \|v_n - z\|)}{(1 - \lambda_n^2 L^2)} \leq \\ &\leq \frac{(\|x_n - z\| + \|v_n - z\|)}{(1 - \lambda_n^2 L^2)} \|x_n - v_n\| = O(\|x_n - v_n\|), \end{aligned}$$

де $z \in (A + B)^{-1}0$. З (9) випливає

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \|x_n - z_n\| = 0. \quad (10)$$

Розглянемо довільну підпослідовність (x_{n_k}) , що слабко збігається до деякої точки $w \in H$. Покажемо, що $w \in (A + B)^{-1}0$. З (10) випливає

$$z_{n_k} \rightharpoonup w$$

та

$$(A + B)z_{n_k} \ni u_{n_k} = \frac{x_{n_k} - z_{n_k}}{\lambda_{n_k}} + Bz_{n_k} - Bx_{n_k} \rightarrow 0.$$

Маємо

$$(u_{n_k} - p, z_{n_k} - y) \geq 0 \quad \forall y \in \text{dom}(A + B) \quad \forall p \in (A + B)y.$$

Після граничного переходу отримуємо

$$(0 - p, w - y) \geq 0 \quad \forall y \in \text{dom}(A + B) \quad \forall p \in (A + B)y.$$

Оскільки оператор $A + B$ є максимальним монотонним, то, завдяки лемі 1, $0 \in (A + B)w$.

Для $z^* = P_{(A+B)^{-1}0}x$ з нерівності (7) випливає

$$\|x - z^*\| \leq \|x - w\| \leq \liminf_{k \rightarrow \infty} \|x - x_{n_k}\| \leq \limsup_{k \rightarrow \infty} \|x - x_{n_k}\| \leq \|x - z^*\|.$$

Тобто, ми отримали

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \|x - x_{n_k}\| = \|x - w\| = \|x - z^*\|.$$

Звідки, $x_{n_k} \rightarrow w = z^*$. Отже, $x_n \rightarrow z^*$. З (9) і (10) випливає $v_n \rightarrow z^*$ і $z_n \rightarrow z^*$, що і треба було довести.

4. ЗАКЛЮЧНІ ЗАУВАЖЕННЯ

Зауваження 3. Аналогічне теоремі 1 твердження має місце і для такої схеми:

$$\begin{cases} x_1 = x \in H, \quad C_1 = H, \\ y_n = x_n - \lambda_n B x_n, \\ z_n = J_{\lambda_n A} y_n, \\ v_n = x_n - y_n + z_n - \lambda_n B z_n, \\ C_{n+1} = \{z \in C_n : \|v_n - z\| \leq \|x_n - z\|\}, \\ x_{n+1} = P_{C_{n+1}} x. \end{cases}$$

Подібна схема для задачі рівноважного програмування досліджена в [9]. Основний недолік цих схем — зростаюча складність опуклих множин C_n , на які проектується точка x .

Зауваження 4. Якщо невідома константа Ліпшиця оператора B , то замість алгоритму 1 можна застосувати процес з Арміхо-подібним регулюванням кроку λ_n (див. [4, 10]):

$$\begin{cases} x_1 = x \in H, \\ j(n) = \min \left\{ j \geq 0 : \frac{\|B J_{\sigma 2^{-j} A} (I - \sigma 2^{-j} B) x_n - B x_n\|}{\|J_{\sigma 2^{-j} A} (I - \sigma 2^{-j} B) x_n - x_n\|} \leq \frac{2^j \theta}{\sigma} \right\}, \\ \lambda_n = \frac{\sigma}{2^{j(n)}}, \\ z_n = J_{\lambda_n A} (I - \lambda_n B) x_n, \\ v_n = z_n - \lambda_n (B z_n - B x_n), \\ C_n = \{z \in H : \|v_n - z\| \leq \|x_n - z\|\}, \\ Q_n = \{z \in H : (x_n - z, x - x_n) \geq 0\}, \\ x_{n+1} = P_{C_n \cap Q_n} x, \end{cases}$$

де $\sigma > 0$, $\theta \in (0, 1)$ — задані параметри.

Зауваження 5. Цікавим та важливим є питання розробки сильно збіжного декомпозиційного методу для включення

$$0 \in (A_1 + A_2 + \dots + A_p + B) x,$$

де оператори A_i — максимальні монотонні, а оператор B — однозначний, монотонний та ліпшицевий.

Автор вдячний аспіранту Ю. В. Маліцькому за корисні зауваження під час дискусій.

Робота виконана за фінансової підтримки Верховної Ради України (Іменна стипендія ВР України для молодих вчених у 2013 році).

ЛІТЕРАТУРА

1. Aubin J.-P., Ekeland I. Applied Nonlinear Analysis. — Wiley, New York, 1984.
2. Nagurney A. Network economics: A variational inequality approach. — Kluwer Academic Publishers, Dordrecht, 1999.
3. Bauschke H. H., Combettes P.L. Convex Analysis and Monotone Operator Theory in Hilbert Spaces. — Springer, New York, 2011.
4. Tseng P. A modified forward-backward splitting method for maximal monotone mappings // SIAM J. Control Optim. — 2000. — V. 38. — P. 431–446.
5. Nakajo K., Takahashi W. Strong convergence theorems for nonexpansive mappings and nonexpansive semigroups // J. Math. Anal. Appl. — 2003. — 279. — P. 372–379.
6. Nadezhkina N., Takahashi W. Strong convergence theorem by a hybrid method for nonexpansive mappings and Lipschitz-continuous monotone mappings // SIAM J. Optim. — 2006. — V. 16. — P. 1230–1241.
7. Korpelevich G. M. The extragradient method for finding saddle points and other problems // Ekonomika i Matematicheskie Metody. — 1976. — V. 12. — P. 747–756 (In Russian).
8. Malitsky Yu. V., Semenov V. V. A hybrid method without extrapolation step for solving variational inequality problems // Journal of Global Optimization. — 2014. — V. 58, №2. — DOI 10.1007/s10898-014-0150-x.
9. Voitova T. A., Denisov S. V., Semenov V. V. Strongly convergent modification of Korpelevich's method for equilibrium programming problems // J. Comp. Appl. Math. — 2011. — №1(104). — P. 10–23 (In Ukrainian).
10. Khobotov E. N. Modification of the extragradient method for solving variational inequalities and certain optimization problems // USSR Computational Mathematics and Mathematical Physics. — 1989. — V. 27. — P. 120–127.
11. Konnov I. V. Combined relaxation methods for variational inequalities. — Springer-Verlag, Berlin, 2001.
12. Facchinei F., Pang J.-S. Finite-Dimensional Variational Inequalities and Complementarity Problem. V. 2. — Springer, New York, 2003.
13. Vasin V. V., Eremin I. I. Operators and iterative processes of Fejer type. (Theory and Applications). — Regulyarnaya i chaoticheskaya dinamika, Moscow-Izhevsk, 2005 (In Russian).
14. Semenov V. V. About convergence of methods for solving bilevel variational inequalities with monotone operators // J. Comp. Appl. Math. — 2010. — №2(101). — P. 121–129 (In Russian).
15. Voitova T. A., Semenov V. V. Method for solving the bilevel operator inclusions // J. Comp. Appl. Math. — 2010. — №3(102). — P. 34–39 (In Russian).
16. Semenov V. V. A strongly convergent algorithm for approximation of fixed point of multivalued Fejerian operator // J. Comp. Appl. Math. — 2010. — №4(103). — P. 89–93 (In Ukrainian).
17. Malitsky Yu. V., Semenov V. V. The new theorems of strong convergence of proximal method for the problem of equilibrium programming // J. Comp. Appl. Math. — 2010. — №3(102). — P. 79–88 (In Ukrainian).
18. Semenov V. V. On the Parallel Proximal Decomposition Method for Solving the Problems of Convex Optimization // Journal of Automation and Information Sciences. — 2010. — V. 42, Iss. 4. — P. 13–18.

19. Lyashko S. I., Semenov V. V., Voitova T.A. Low-cost modification of Korpelevich's method for monotone equilibrium problems // *Cybernetics and Systems Analysis*. — 2011. — V. 47. — P. 631–639.
20. Denisov S. V., Semenov V. V. Proximal algorithm for bilevel variational inequalities: strong convergence // *J. Comp. Appl. Math.* — 2011. — №3(106). — P. 27–32 (In Ukrainian).
21. Apostol R. Ya., Grynenko A. A., Semenov V. V. Iterative algorithms for monotone bilevel variational inequalities // *J. Comp. Appl. Math.* — 2012. — №1(107). — P. 3–14 (In Ukrainian).
22. Malitsky Yu. V. Approximation of fixed point for Lipschitz semigroup of non-expansive operators // *J. Comp. Appl. Math.* — 2012. — №1(107). — P. 35–39. (In Ukrainian).
23. Semenov V. V. Parallel decomposition of variational inequalities with monotone operators // *J. Comp. Appl. Math.* — 2012. — №2(108). — P. 53–58 (In Russian).
24. Semenov V. V. Convergence of proximal algorithm for bilevel convex minimization problem // *J. Comp. Appl. Math.* — 2012. — 4 (110). — P. 100–111 (In Ukrainian).
25. Voitova T. A., Denisov S. V., Semenov V. V. Alternating proximal algorithm for the problem of bilevel convex minimization // *Reports of the NAS of Ukraine*. — 2012. — №2. — P. 56–62 (In Ukrainian).
26. Semenov V. V. About one principal scheme calculation of the generalized projection // *Reports of the NAS of Ukraine*. — 2013. — №6. — P. 41–46 (In Russian).
27. Malitsky Yu. V., Semenov V. V. Outer approximations scheme for variational inequalities over the fixed point set of Fejer operators // *Reports of the NAS of Ukraine*. — 2013. — №7. — P. 47–52 (In Russian).
28. Malitsky Yu. V., Semenov V. V. A variant of extragradient algorithm for monotone variational inequalities // *Cybernetics and Systems Analysis*. — 2014. — V. 50.
29. Semenov V. V. Strongly Convergent Algorithms for Variational Inequality Problem Over the Set of Solutions the Equilibrium Problems // *Continuous and Distributed Systems, Solid Mechanics and Its Applications* / Eds.: M. Z. Zgurovsky and V. A. Sadovnichiy — Springer International Publishing Switzerland, 2014. — V. 211. — P. 131–146.

ФАКУЛЬТЕТ КИБЕРНЕТИКИ, КИЕВСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ
ИМЕНИ ТАРАСА ШЕВЧЕНКО, УЛ. ВЛАДИМИРСКАЯ, 64, КИЕВ, 01601,
УКРАИНА, E-MAIL: SEMENOV.VOLOYDA@GMAIL.COM

Надійшла 17.05.2013