

*Дніпропетровський національний університет

**Дніпропетровський національний університет залізничного транспорту

ДО ПИТАННЯ РЕГУЛЯРІЗАЦІЇ ЗАДАЧ ВЕКТОРНОЇ ОПТИМІЗАЦІЇ

Запропоновано спосіб регуляризації одного класу задач нескаларної оптимізації в банахових просторах, для випадку, коли векторнозначне відображення не є напівнеперервним знизу у певному сенсі, в наслідок чого, порушуються достатні умови розв'язності.

Допоміжні означення. Нехай X – рефлексивний простір, Y – банахів простір з нульовим елементом θ . Для довільної підмножини $Y_0 \subset Y$ будемо використовувати такі позначення: $Int Y_0$ – її внутрішність, ∂Y_0 – її границю у просторі Y . Надалі вважатимемо, що Y напівупорядковано опуклим замкненим конусом A , тобто $x \leq y \Leftrightarrow y - x \in A$. Крім цього, будемо розглядати конуси A тільки такі, що $A \cap (-A) = \theta$. Елемент y^* множини Y будемо називати A -мінімальним у множині Y_0 , якщо не існує $y \in Y_0$ такого, що $y \leq y^*$, $y^* \neq y$. Сукупність усіх таких елементів будемо позначати A - $Min Y_0$. Аналогічно визначається A -максимальний елемент. Уведемо до Y два невласних елемента $-\infty$ і $+\infty$ і будемо вважати, що вони задовольняють таким умовам: 1) $-\infty \leq y \leq +\infty$, $\forall y \in Y$; 2) $\pm\infty - (\pm\infty) = \theta$. Через \bar{Y} позначимо $Y \cup \{\pm\infty\}$. Через Y^* будемо позначати напіврозширений простір: $Y^* = Y \cup \{+\infty\}$.

Означення 1. Ефективним A -інфімумом множини Y_0 будемо називати множину A -мінімальних елементів замикання множини Y_0 у просторі Y , у разі коли ця множина не пуста, і множину $\{-\infty\}$ у протилежному випадку

$$A\text{-Inf } Y_0 = \begin{cases} A\text{-Min}(cl Y_0), & A\text{-Min}(cl Y_0) \neq \emptyset, \\ \{-\infty\}, & A\text{-Min}(cl Y_0) = \emptyset. \end{cases}$$

Основним об'єктом для досліджень будемо вважати відображення $f: X_\partial \rightarrow Y$, де X_∂ – підмножина простору X . Можна з таким відображенням пов'язати відображення $\mathcal{F}: X \rightarrow Y^*$, означене на всьому просторі X_∂ , наступним чином:

$$\mathcal{F}(x) = \begin{cases} f(x), & x \in X_\partial, \\ +\infty, & x \notin X_\partial. \end{cases}$$

Як буде видно з наступних означень, такі дві форми подання відображення можна вважати еквівалентними. Для відображень, що діють у напіврозширеному просторі: $f: X \rightarrow Y^*$ є природним наступне означення.

Означення 2. Нехай задано відображення $f: X_{\partial} \rightarrow Y^*$. Ефективною множиною відображення f будемо називати таку множину

$$\text{Dom } f = \{x \in X : f(x) \neq +\infty\}.$$

Означення 3. Ефективним Λ -інфімумом відображення $f: X \rightarrow Y^*$ будемо називати підмножину яка є ефективним Λ -інфімумом образу $f(X)$ в Y .

Нехай дано послідовність $\{y_n\} \subset Y$. Позначимо через $L\{y_n\}$ множину всіх її граничних точок. Для необмежених знизу (зверху) множин будемо вважати, що $-\infty \in L\{y_n\}$ ($+\infty \in L\{y_n\}$). Для довільного відображення $f: X \rightarrow Y^*$ уведемо до розгляду множину $L(f(x_0)) = \bigcup_{\{x_n\} \rightarrow x_0} L\{f(x_n)\}$.

Означення 4. Λ -нижньою границею відображення $f: X \rightarrow Y^*$ у точці $x_0 \in X$ будемо називати наступну множину

$$\Lambda\text{-}\liminf_{x \rightarrow x_0} f(x) = \begin{cases} L(f(x_0)) \cap \Lambda\text{-}\text{Inf } f(x), & L(f(x_0)) \cap \Lambda\text{-}\text{Inf } f(x) \neq \emptyset, \\ \Lambda\text{-}\text{Inf } L(f(x_0)), & L(f(x_0)) \cap \Lambda\text{-}\text{Inf } f(x) = \emptyset. \end{cases} \quad \begin{matrix} x \in X \\ x \in X \end{matrix}$$

Задачею векторної оптимізації будемо називати трійку об'єктів:

$$\langle X_{\partial}, f, \Lambda \rangle, \quad (1)$$

які пов'язані між собою умовою: на множині X_{∂} , яка є підмножиною простору X потрібно вказати ті елементи x^* , на яких реалізується ефективний Λ -інфімум відображення $f: X_{\partial} \rightarrow Y$. Тобто множиною розв'язків задачі (1) будемо називати таку множину:

$$\text{Sol}(X_{\partial}, f, \Lambda) = \left\{ x^* \in X_{\partial} : f(x^*) \in \Lambda\text{-}\text{Inf } f(x) \right\}.$$

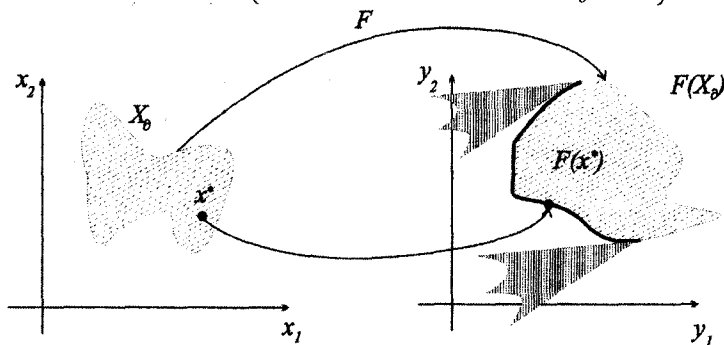


Рис. 1. Розв'язок задачі векторної оптимізації

Означення регуляризованої задачі векторної оптимізації. Для обґрунтованого введення означення регуляризованої задачі розглянемо спочатку прості приклади задач векторної оптимізації. Приклади 2 і 3 відносяться до того окремого випадку задачі (1), коли нескалярне відображення f має вигляд $f: X_{\partial} \rightarrow \mathbb{R}^2$, де X_{∂} є слабо замкненою і обмеженою підмножиною, а про конус Λ відомо таке: $\Lambda \subseteq \mathbb{R}_+^2$. Зауважимо, що задача вказаного типу, взагалі кажучи, розв'язку може не мати.

Приклад 1. Нехай $X_{\partial} = [1; 2]$, $f = \begin{bmatrix} f_1 \\ f_2 \end{bmatrix}$, $f_i: X_{\partial} \rightarrow \mathbb{R}$, $\Lambda = \mathbb{R}_+^2$,

$$f_1(x) = x, \quad f_2(x) = \begin{cases} 2, & x \in (1; 2], \\ 1, & x = 1. \end{cases}$$

Зауважимо, що f_1 – неперервна, а f_2 не є напівнеперервною знизу. Запишемо формулу для f і побудуємо множину $f(X_{\partial})$.

$$f(x) = \begin{cases} (x; 1), & x \in (1; 2], \\ (1; 2), & x = 1. \end{cases}$$

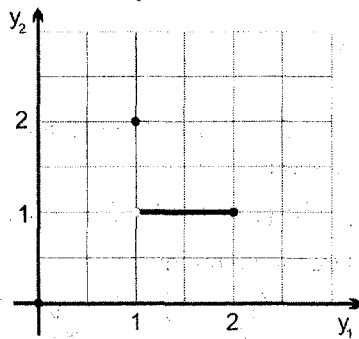


Рис. 2. Множина $f(X_{\partial})$.

Робимо висновок: $Sol(X_{\partial}, f, \Lambda) = \emptyset$.

Кожній задачі такого типу можна поставити у відповідність задачу $\langle X_{\partial}, \bar{f}, \Lambda \rangle$, в

якій $\bar{f} = \begin{bmatrix} \bar{f}_1 \\ \bar{f}_2 \end{bmatrix}$, де \bar{f}_i – напівнеперервні знизу регуляризації скалярних функцій f_i .

Відображення \bar{f} будемо називати покомпонентною регуляризацією відображення f . Головна мета розглянутих нижче прикладів – показати, що покомпонентна регуляризація відображення f може привести до задачі властивості якої не є аналогічними тим, що має регуляризована задача у скалярному випадку. Наприклад, якщо припустити, що вихідна задача скалярної оптимізації мала розв'язок x^* , то ця точка буде також розв'язком і регуляризованої задачі. Проте, як показано у прикладі 2, при покомпонентній регуляризації можна втратити розв'язок вихідної задачі.

Приклад 2. Нехай $X_{\partial} = [0; 2]$, $f_1(x) = x$, $f_2(x) = \begin{cases} 1, & x \in [0; 1), \\ 2, & x \in [1; 2], \end{cases}$

$$A = \{y \in R_+^2 : y_2 \leq y_1\}.$$

Тоді відображення f і \bar{f} визначаються за формулами:

$$f(x) = \begin{cases} (x; 1), & x \in [0; 1), \\ (x; 2), & x \in [1; 2] \end{cases} \quad \text{і} \quad \bar{f}(x) = \begin{cases} (x; 1), & x \in [0; 1], \\ (x; 2), & x \in (1; 2]. \end{cases}$$

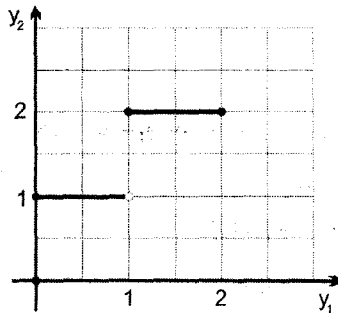


Рис. 3. Множина $f(X_{\partial})$.

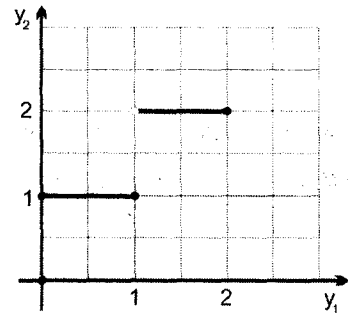


Рис. 4. Множина $\bar{f}(X_{\partial})$.

На рис. 3 показано множину $f(X_{\partial})$, а на рис. 4 – множину $\bar{f}(X_{\partial})$. Можна встановити наступне співвідношення:

$$\{0; 1\} = \text{Sol}(X_{\partial}, f, A) \supset \text{Sol}(X_{\partial}, \bar{f}, A) = \{0\}.$$

Зауважимо, що в 2 є справедливою рівність

$$A - \text{Inf}_{x \in X_{\partial}} f(x) = A - \text{Inf}_{x \in X_{\partial}} \bar{f}(x),$$

яка узгоджується зі скалярним випадком регуляризації оптимізаційної задачі. Проте, як показано у прикладі 3, ця рівність може не мати місця для задачі такого ж типу як задача із прикладу 2.

Приклад 3. Нехай $X_{\partial} = [1; 3]$, $A = \{y \in R_+^2 : y_2 \leq 2y_1\}$,

$$f_1(x) = \begin{cases} 2, & x \in [1; 2], \\ x-1, & x \in (2; 3] \end{cases}, \quad f_2(x) = \begin{cases} 2, & x = 1, \\ x, & x \in (1; 2], \\ 3, & x \in (2; 3]. \end{cases}$$

Тоді відображення f має вигляд:

$$f(x) = \begin{cases} (2; 2), & x = 1, \\ (2; x), & x \in (1; 2], \\ (x-1; 3), & x \in (2; 3]. \end{cases}$$

Побудуємо відображення \bar{f} . Спочатку розглянемо графіки функцій f_1 і f_2 .

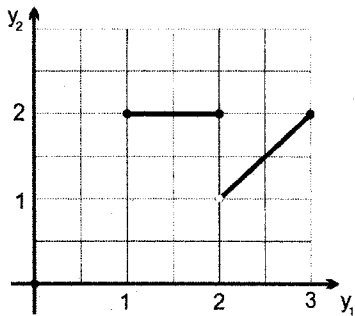


Рис. 5. Графік $f_1(x)$

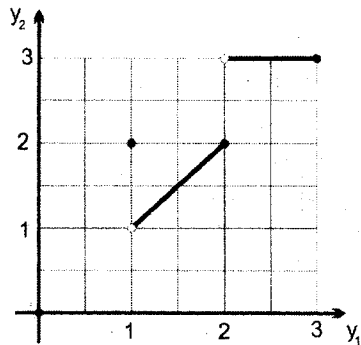


Рис. 6. Графік $f_2(x)$

Регуляризуючи f_1 і f_2 , одержимо:

$$f_1(x) = \begin{cases} 2, & x \in [1; 2), \\ x-1, & x \in [2; 3] \end{cases}, \quad f_2(x) = \begin{cases} x, & x \in [1; 2], \\ 3, & x \in (2; 3] \end{cases}$$

Складаємо відображення \bar{f} :

$$\bar{f}(x) = \begin{cases} (1; 2), & x=2, \\ (2; x), & x \in [1; 2), \\ (x-1; 3), & x \in (2; 3]. \end{cases}$$

Розглянемо множини $f(X_\partial)$ і $\bar{f}(X_\partial)$, щоб переконатися в тому, що ефективні Δ -інфімуми вихідного і одержаного відображення не співпадають.

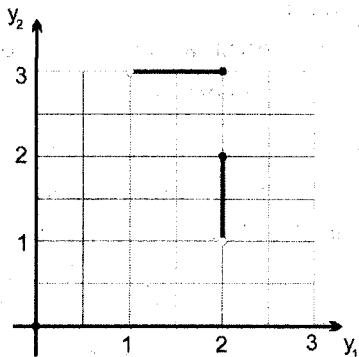


Рис. 7. Множина $f(X_\partial)$

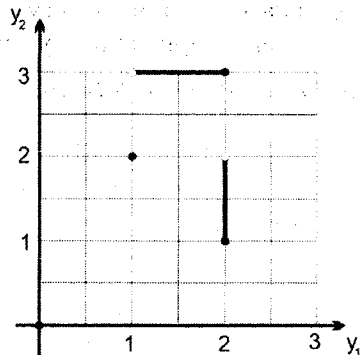


Рис. 8. Множина $\bar{f}(X_\partial)$

Ефективний інфімум відображення f – це множина:

$$\Lambda - \operatorname{Inf}_{x \in X_\partial} f(x) = \{(1;3), (2;1)\},$$

ефективний Λ -інфімум відображення \bar{f} є вже іншою множиною:

$$\Lambda - \operatorname{Inf}_{x \in X_\partial} \bar{f}(x) = \{(1;2), (2;1)\}.$$

Множина розв'язків задачі $\langle X_\partial, \bar{f}, \Lambda \rangle$: $Sol(X_\partial, \bar{f}, \Lambda) = \{1; 2\}$.

Звернемо увагу на особливості одержаних задач після по компонентної регуляризації в розглянутих прикладах. Перед тим як сформулювати означення регуляризованої задачі, підкреслимо вади, що мають місце в цих прикладах. Той факт, що розв'язки вихідної задачі можуть бути відсутніми серед розв'язків регуляризованої задачі може, деякою мірою компенсувати те, що про регуляризовану задачу, навідміну від вихідної буде відомо, що вона є розв'язною. У такому випадку будемо вважати, що мету (регуляризація вихідної задачі) майже досягнуто. А результат «регуляризації» коли ефективні Λ -інфімуми даного і «регуляризованого» відображення не співпадають будемо сприймати таким, що потребує подальшого дослідження. Зокрема, в цій ситуації досить цікавим є питання: чи можна вважати розв'язки такої «погано» регуляризованої задачі як узагальнені в деякому сенсі розв'язки вихідної? Як буде показано далі, для прикладу 3 на це питання можна дати позитивну відповідь (див. приклад 7). Проте, в загальному випадку, такого стверджувати не можна.

Означення 5. Нехай задано задачу $P: \langle X_\partial, f, \Lambda \rangle$. Будемо називати задачу $\bar{P}: \langle X_\partial, \bar{f}, \Lambda \rangle$ регуляризацією задачі P , якщо будуть виконуватися наступні умови:

- 1) $Sol \bar{P} \neq \emptyset$,
- 2) $\bar{f}(Sol \bar{P}) \subseteq \Lambda - \operatorname{Inf}_{x \in X_\partial} f(x)$,
- 3) $Sol P \subseteq Sol \bar{P}$.

Якщо задача \bar{P} буде мати тільки дві перші з означених властивостей, будемо називати її напіврегуляризацією задачі P .

Так, у прикладі 2, умови 1) і 2) виконуються, а умова 3) – порушується. У прикладі 3 порушується тільки умова 2). Таким чином задача $\langle X_\partial, \bar{f}, \Lambda \rangle$ першого прикладу є напіврегуляризацією задачі $\langle X_\partial, f, \Lambda \rangle$, а в другому – ні. Надалі будемо вивчати таке питання: якщо маємо задачу (1), яким чином може бути одержана регуляризована (напіврегуляризована) задача $\bar{P}: \langle X_\partial, \bar{f}, \Lambda \rangle$ у сенсі означення 5. У скалярному випадку при вирішенні цього питання головну роль грає властивість напівнеперервності. До того ж при переході від задачі з даним відображенням до задачі з напівнеперервною регуляризацією цього відображення звуження множини розв'язків не можливо, оскільки напівнеперервність відображення в точці x_0 в задачі скалярної мінімізації є необхідною умовою належності цієї точки до множини розв'язків. Як показує приклад 2, напівнеперервність кожної з компонент відображення f не гарантує аналогічного результату у векторному випадку: f досягає Λ -інфімуму в точці $x_0 = 1$, проте напівнеперервність обох функцій f_i не

має місця. З іншого боку, регуляризуючи функції f_i , ми втрачаємо розв'язок $x_0 = 1$. Аналогію зі скалярним випадком усе ж такі можна побачити, якщо властивість напівнеперервності має відображення, а не кожна його компонента окремо.

Деякі відомі підходи до означення напівнеперервності векторнозначного відображення. Напівнеперервність функціонала якості у питанні знаходження достатніх умов розв'язності однокритеріальної задачі оптимізації грає вирішальну роль. Аналогічна ситуація буде мати місце у випадку векторнозначного критерію, проте для таких відображень означити напівнеперервність можна кількома способами.

Означення 6[6]. Відображення $f : X \rightarrow Y^\square$ називається *напівнеперервним знизу в точці* $x_0 \in \text{Dom} f$, якщо для будь-якого околу V точки $f(x_0)$ в Y існує окіл U точки x_0 в X такий, що $f(U) \subset V + \Lambda \cup \{+\infty\}$. Відображення $f : X \rightarrow Y^\square$ називається *напівнеперервним знизу*, якщо воно є напівнеперервним знизу в кожній точці X_∂ .

Твердження 1[2]. Нехай X_∂ не пуста і компактна множина в X , $f : X_\partial \rightarrow Y$ – напівнеперервне знизу відображення. Тоді $\text{Sol}(X_\partial, f, \Lambda) \neq \emptyset$.

Відразу можна помітити надмірну жорсткість достатніх умов, наведених у твердженні 1. З метою послаблення цих вимог наведемо, ще таке означення.

Означення 7[6]. Відображення $f : X \rightarrow Y^\square$ називається *(слабко) q -напівнеперервним знизу в точці* $x_0 \in \text{Dom} f$, якщо для будь-якого $b \in Y$ такого, що $b \not\geq f(x_0)$ існує (слабкий) окіл U точки x_0 в X такий, що $b \not\geq f(x)$, $\forall x \in U \cap \text{Dom} f$.

Відомо [6], що якщо відображення $F : X \rightarrow Y^\square$ є напівнеперервним знизу в точці $x_0 \in \text{Dom} f$, то воно є q -напівнеперервним знизу в цій точці, обернене твердження в загальному випадку хибне. Проте легко можна навести приклади відображень, які не є q -напівнеперервними знизу, проте $\text{Sol}(X_\partial, f, \Lambda) \neq \emptyset$.

Приклад 4. Нехай $f : [-3; -1] \subset \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^2$, $\Lambda = \mathbb{R}_+^2$,

$$f(x) = \begin{cases} (-x, 2), & x \in [-3; -1) \\ (2, 1), & x = -1 \end{cases}$$

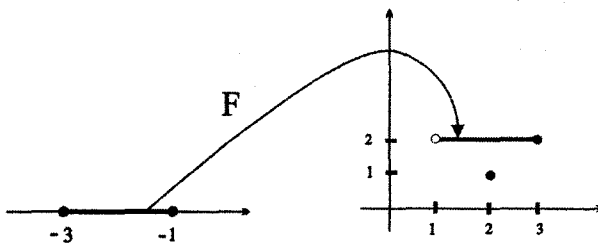


Рис 9. Відображення f

Це відображення не є q -напівнеперервним знизу в точці $x_0 = -1$. Дійсно, візьмемо $b = (1\frac{1}{2}; 3)$. Очевидно $b \not\geq f(x_0)$ і не існує околу $U(x_0)$ точки x_0 такого, що $b \geq f(x)$ для всіх $x \in U(x_0) \cap X_\partial$. Проте, очевидно, що $\text{Sol}(X_\partial, f, \Lambda) = \{-1\}$.

Проводячи далі аналогію зі скалярним випадком, зауважимо, що напівнеперервність знизу скалярної функції в точці є необхідною умовою належності цієї точки до множини розв'язків задачі мінімізації, проте для векторнозначного відображення з прикладу 4, q -напівнеперервність знизу порушується саме в тій точці x_0 , яка є розв'язком задачі векторної оптимізації. Саме з цієї причини в даній роботі будемо дотримуватися іншого поняття напівнеперервності знизу векторнозначного відображення (означення 9). Для цього введемо ряд допоміжних означень.

Розширення класу напівнеперервних знизу відображень. У наступному означенні запропоновано нове поняття напівнеперервності, більш слабке ніж q -напівнеперервність. Використовуючи його, далі сформулюємо достатні умови розв'язності задачі (1).

Означення 8. Відображення $f: X_\partial \rightarrow Y$ будемо називати Λ_s -напівнеперервним знизу в точці $x_0 \in X_\partial$, якщо $f(x_0) \in \Lambda - \liminf_{x \rightarrow x_0} f(x)$.

Відображення $f: X_\partial \rightarrow Y$ будемо називати слабко Λ_s -напівнеперервним знизу в точці $x_0 \in X_\partial$, якщо $f(x_0) \in \Lambda - \liminf_{x \xrightarrow{w} x_0} f(x)$.

З означення 8 випливає, що будь-яке слабко Λ_s -напівнеперервне знизу відображення в точці $x_0 \in X_\partial$, є також Λ_s -напівнеперервним знизу в цій точці. Якщо відображення $f \in \Lambda_s$ -напівнеперервним (слабко Λ -напівнеперервним) знизу в кожній точці $x \in X_\partial$, будемо називати f Λ_s -напівнеперервним (слабко Λ_s -напівнеперервним) знизу відображенням.

Означення 9.[2] Елемент $y^* \in Y_0 \subset Y$ називається Λ -найменшим елементом (Λ -ідеальним мінімумом) множини Y_0 , якщо $y^* \leq y, \forall y \in Y_0$. Будемо використовувати позначення: $y^* = \Lambda - I \text{Min } Y_0$.

Лема 1. Нехай відображення $f: X_\partial \rightarrow Y$ слабко q -напівнеперервне знизу в точці $x_0 \in X_\partial$. Тоді $f(x_0)$ є Λ -найменшим елементом множини $L(f(x_0))$, тобто

$$f(x_0) = \Lambda - I \text{Min } L(f(x_0)).$$

Доведення. Нехай $y^* \in L(f(x_0))$, тоді існує послідовність $\{x_n\} \xrightarrow{w} x_0$ така, що $\{f(x_n)\} \xrightarrow{\tau} y^*$. Введемо до розгляду множину $B = \{b \in Y : b \not\geq f(x_0)\}$ і

позначимо через $U_b(x_0)$ слабкий окіл точки x_0 такий, що $b \not\subseteq f(x)$, $\forall x \in U_b(x_0) \cap X_\partial$. Нехай $\tilde{U}(x_0) = \bigcap_{b \in B} U_b(x_0)$, тоді існує $n^* \in \mathbb{N}$ таке, що

$$x_n \in \tilde{U}(x_0), \quad \forall n \geq n^*. \quad (2)$$

Доведемо, що $f(x_n) \notin B$, $\forall n \geq n^*$. Для цього спочатку зробимо обернене припущення:

$$\text{існує } p \in \mathbb{N}, p \geq n^* \text{ таке, що } f(x_p) \in B, \quad (3)$$

тоді $f(x_p) \not\subseteq f(x)$, $\forall x \in U_{f(x_p)}(x_0) \cap X_\partial$. Оскільки справедливо включення

$$(\tilde{U}(x_0) \cap X_\partial) \subset (U_{f(x_p)}(x_0) \cap X_\partial), \text{ маємо}$$

$$f(x_p) \not\subseteq f(x), \quad \forall x \in \tilde{U}(x_0) \cap X_\partial. \quad (4)$$

Далі, враховуючи (3), одержимо: $f(x_p) \neq f(x_p)$. Таким чином, припущення (3) хибне, тому $f(x_n) \notin B$, $\forall n \geq n^*$, тобто $f(x_n) \geq f(x_0)$, $\forall n \geq n^*$. Звідки, переходячи до слабкої границі, одержимо $f(x_0) \leq y^*$.

Теорема 1. Нехай відображення $f: X_\partial \rightarrow Y$ слабко q -напівнеперервне знизу в точці $x_0 \in X_\partial$. Тоді f є слабко Λ_δ -напівнеперервним знизу в точці x_0 .

Доведення. Згідно з лемою 1, виконується рівність

$$f(x_0) = \Lambda - I \text{ Min } L(f(x_0)), \text{ тоді}$$

$$\Lambda - \text{Inf } L(f(x_0)) = \{\Lambda - I \text{ Min } L(f(x_0))\} = \{f(x_0)\}.$$

Тому, згідно з означенням 4, $\Lambda - \liminf_{x \xrightarrow{w} x_0} f(x) = \{\Lambda - I \text{ Min } L(f(x_0))\} = \{f(x_0)\}$.

Отже, за означенням 8, f є слабко Λ_δ -напівнеперервним знизу в точці x_0 .

Обернене твердження, як показує приклад 4 не вірне.

Достатні умови розв'язності задачі векторної оптимізації.

Теорема 2. Нехай відображення $f: X_\partial \rightarrow Y$ є слабко Λ_δ -напівнеперервним знизу, а множина X_∂ – слабко замкненою і обмеженою у просторі X . Тоді

$$\Lambda - \text{Sol}(X_\partial, f, \Lambda) \neq \emptyset.$$

Доведення. За означеннями 6, 7, $\Lambda - \text{Inf}_{x \in X_\partial} f(x) \neq \emptyset$ (можливо

$\Lambda - \text{Inf}_{x \in X_\partial} f(x) = \{-\infty\}$). Візьмемо довільний елемент $y^* \in \Lambda - \text{Inf}_{x \in X_\partial} f(x)$, тоді існує

послідовність $\{y_n\} \subset f(X_\partial)$ така, що $\{y_n\} \longrightarrow y^*$. Розглянемо послідовність

$\{x_n\} = \{f^{-1}(y_n)\}$, яка за умовою є обмеженою. Враховуючи рефлексивність простору X , позначимо через $\{x_\mu\}$ таку підпослідовність послідовності $\{x_n\}$, що $\{x_\mu\} \xrightarrow{w} x^*$, де $x^* \in X$. Узявши до уваги той факт, що $\{x_n\} \subset X_\partial$ і те, що X_∂ – слабо замкнена, робимо висновок: $x^* \in X_\partial$. Оскільки відображення $f: X_\partial \rightarrow Y$ є слабо A_s -напівнеперервним знизу, справедливо включення

$$f(x^*) \in A\text{-}\liminf_{x \xrightarrow{w} x^*} f(x), \quad (5)$$

яке робить неможливим припущення $A\text{-}\inf_{x \in X_\partial} f(x) = \{-\infty\}$. Крім цього, очевидно,

що $y^* \in L(f(x^*))$, таким чином $y^* \in \left(L(f(x^*)) \cap A\text{-}\inf_{x \in X_\partial} f(x) \right) \neq \emptyset$. Тоді, за

означенням 4, маємо таку тотожність

$$A\text{-}\liminf_{x \xrightarrow{w} x^*} f(x) = L(f(x^*)) \cap A\text{-}\inf_{x \in X_\partial} f(x). \quad (6)$$

З (5) і (6) випливає, що $f(x^*) \in A\text{-}\inf_{x \in X_\partial} f(x)$, тобто $x^* \in A\text{-}\text{Sol}(X_\partial, f, A)$.

Один підхід до регуляризації задачі векторної оптимізації. Будемо розглядати задачу $\langle X_\partial, f, A \rangle$, де X_∂ – обмежена і слабо замкнена множина в X . Така задача, взагалі кажучи, розв'язку може не мати. Проте, якщо припустити, що відображення f є A -обмеженим знизу, то така задача завжди буде мати узагальнені розв'язки у сенсі означення 10. Надалі збіжність у просторі X будемо розуміти як слабку.

Означення 11. Нехай задано відображення $f: X_\partial \rightarrow Y$. Будемо називати A_s -регуляризацією відображення f відображення, означене за формулою

$$f_s(x) = \begin{cases} f(x), & f(x) \in A\text{-}\liminf_{u \rightarrow x} f(u) \\ p, & \begin{cases} L(f(x)) \cap A\text{-}\inf_{u \in X_\partial} f(u) = \emptyset, \exists p: \\ p < f(x), \quad p \in A\text{-}\inf L(f(x)) \end{cases} \\ q, & \begin{cases} f(x) \notin A\text{-}\inf_{u \in X_\partial} f(u), \\ \exists q \in L(f(x)) \cap A\text{-}\inf_{u \in X_\partial} f(u), \end{cases} \end{cases}$$

а задачу $\langle X_\partial, f_s, A \rangle$ будемо називати A_s -задачею для задачі $\langle X_\partial, f, A \rangle$.

Твердження 2. Для будь-якого відображення виду $f: X_{\partial} \rightarrow Y$ його Λ_s -регуляризація $\mathcal{F}_s(x) \in \Lambda_s$ -напівнеперервним знизу відображенням:

$$\mathcal{F}_s(x) \in \Lambda - \liminf_{u \rightarrow x} \mathcal{F}_s(u).$$

Доведення. З означення 11 випливає по-перше:

$$\mathcal{F}_s(x) \in \Lambda - \liminf_{u \rightarrow x} f(u), \quad (7)$$

і по-друге: $\Lambda - \text{Min}(cl f(X_{\partial})) = \Lambda - \text{Min}(cl \mathcal{F}_s(X_{\partial}))$, тому

$$\Lambda - \text{Inf}_{x \in X_{\partial}} f(x) = \Lambda - \text{Inf}_{x \in X_{\partial}} \mathcal{F}_s(x).$$

Крім цього, легко бачити, що $L(\mathcal{F}_s(x)) \subseteq L(f(x))$. І справедливі такі співвідношення:

$$L(f(x)) \setminus L(\mathcal{F}_s(x)) \not\subseteq \Lambda - \text{Inf}_{x \in X_{\partial}} f(x), \quad L(f(x)) \setminus L(\mathcal{F}_s(x)) \not\subseteq \Lambda - \text{Inf} L(f(x)).$$

Таким чином маємо:

$$L(\mathcal{F}_s(x)) \cap \Lambda - \text{Inf}_{x \in X_{\partial}} \mathcal{F}_s(x) = L(f(x)) \cap \Lambda - \text{Inf}_{x \in X_{\partial}} f(x), \quad (8)$$

$$\Lambda - \text{Inf} L(f(x)) = \Lambda - \text{Inf} L(\mathcal{F}_s(x)). \quad (9)$$

Тоді із (8) і (9) випливає, що $\Lambda - \liminf_{u \rightarrow x} \mathcal{F}_s(u) = \Lambda - \liminf_{u \rightarrow x} f(u)$. Ураховуючи (7), одержимо необхідний висновок.

Наслідок. Справедливо включення $\mathcal{F}_s(\text{Sol}(X_{\partial}, \mathcal{F}_s, \Lambda)) \subseteq \Lambda - \text{Inf}_{u \in X_{\partial}} f(u)$.

Означення 10. Будемо називати $x^* \in X_{\partial}$ узагальненим розв'язком задачі (1), якщо існує послідовність $\{x_n\} \subset X_{\partial}$ така, що

$$\{x_n\} \rightarrow x^* \text{ і } \{f(x_n)\} \rightarrow y^* \in \Lambda - \text{Inf}_{x \in X_{\partial}} f(x).$$

Через $\text{Gen Sol}(X_{\partial}, f, \Lambda)$ будемо позначати множину всіх узагальнених розв'язків задачі (1).

Факт, сформульований у наслідку з твердження 3, означає, що розв'язками задачі $\langle X_{\partial}, \mathcal{F}_s, \Lambda \rangle$ будуть узагальнені розв'язки задачі $\langle X_{\partial}, f, \Lambda \rangle$.

Теорема 3. Точка ω^* належить множині розв'язків задачі $\langle X_{\partial}, f, \Lambda \rangle$ тоді і тільки тоді коли ω^* належить множині розв'язків її Λ_s -задачі $\langle X_{\partial}, \mathcal{F}_s, \Lambda \rangle$ і до того ж $f(\omega^*) = \mathcal{F}_s(\omega^*)$, або більш скорочено:

$$\omega^* \in \text{Sol}(X_\partial, f, \Lambda) \Leftrightarrow \begin{cases} \omega^* \in \text{Sol}(X_\partial, \mathcal{J}_s, \Lambda), \\ f(\omega^*) = \mathcal{J}_s(\omega^*). \end{cases}$$

Доведення. Нехай $\omega^* \in \text{Sol}(X_\partial, f, \Lambda)$, тоді $f(\omega^*) \in \Lambda - \text{Inf}_{u \in X_\partial} f(u)$ і не існує $y \in \text{cl } f(X_\partial)$ такого, що $y < f(\omega^*)$. Згідно з означенням 11, маємо: $f(\omega^*) = \mathcal{J}_s(\omega^*)$. Ураховуючи той факт, що $\text{cl } \mathcal{J}_s(X_\partial) \subseteq \text{cl } f(X_\partial)$, одержимо $\omega^* \in \text{Sol}(X_\partial, \mathcal{J}_s, \Lambda)$.

Нехай $\omega^* \in \text{Sol}(X_\partial, \mathcal{J}_s, \Lambda)$ і $f(\omega^*) = \mathcal{J}_s(\omega^*)$. Згідно з наслідком з твердження 3, $\mathcal{J}_s(\omega^*) \in \Lambda - \text{Inf}_{u \in X_\partial} f(u)$, що в нашому випадку еквівалентно $f(\omega^*) \in \Lambda - \text{Inf}_{u \in X_\partial} f(u)$. Тобто $\omega^* \in \text{Sol}(X_\partial, f, \Lambda)$.

Наслідок. Справедливо включення: $\text{Sol}(X_\partial, f, \Lambda) \subseteq \text{Sol}(X_\partial, \mathcal{J}_s, \Lambda)$.

Отже, згідно з означенням 5, у випадку коли X_∂ непуста слабо замкнена підмножина простору X , задача $\langle X_\partial, \mathcal{J}_s, \Lambda \rangle$ є регуляризацією задачі $\langle X_\partial, f, \Lambda \rangle$.

Бібліографічні посилання

1. Borwein J. M., Penot J. P., Thera M. Conjugate Convex Operators.// Math. Anal. and Applic.-1984. 102, P. 399-414.
2. Ehrgott M. Multicriteria optimization. Springer. Berlin. 2005.302 с.
3. Когут П. І. Про топологічну збіжність над графіків у частково впорядкованих векторних просторах. // Математичні студії.-1999-Т12, №2. С.161-170.
4. Красносельский М. А. Положительные решения операторных уравнений.-М.,1962. 396 с.
5. Mansour M., Metrane A., Thera M. Lower Semicontinuous Regularization for Vector-valued Mappings. Universite de Limoges, Rapport de recherché n 2004-06. Depose le juin 2004.
6. Penot J. P., Thera M. Semi-continuous Mappings in General Topology. Arch.Math., 1982. Vol.38, P. 158-166.

Надійшла до редакції 15.01.08.