

Міністерство освіти і науки України
Кам'янець-Подільський національний університет імені Івана Огієнка
Фізико-математичний факультет
Кафедра математики

Дипломна робота
магістра

з теми: **«Задача мінімізації опуклої кусково-афінної функції при лінійних обмеженнях та додатковому обмеженню, що задається симетричною опуклою слабо* компактною множиною»**

Виконала: студентка II курсу, групи М1-М22
спеціальності 014 Середня освіта (Математика)
Смірнова Анастасія Романівна

Керівник: кандидат фізико-математичних наук,
доцент **Гудима У.В.**

Рецензент: кандидат фізико-математичних наук,
доцент **Сорич В.А.**

ЗМІСТ

ВСТУП.....	3
РОЗДІЛ 1. ПОСТАНОВКА ЗАДАЧІ. КРИТЕРІЇ ІСНУВАННЯ ДОПУСТИМОГО РОЗВ’ЯЗКУ ДЛЯ ЗАДАЧІ МІНІМІЗАЦІЇ ОПУКЛОЇ КУСКОВО-АФІННОЇ ФУНКЦІЇ ПРИ ЛІНІЙНИХ ОБМЕЖЕННЯХ ТА ДОДАТКОВОМУ ОБМЕЖЕННЮ, ЩО ЗАДАЄТЬСЯ ОПУКЛОЮ СЛАБКО* КОМПАКТНОЮ МНОЖИНОЮ.....	8
1.1. Постановка задачі. Властивості множини допустимих розв’язків.....	8
1.2. Критерії існування допустимого розв’язку для задачі (1.1)-(1.4).....	11
РОЗДІЛ 2. КРИТЕРІЇ ОПТИМАЛЬНОСТІ ДОПУСТИМИХ РОЗВ’ЯЗКІВ ДЛЯ ЗАДАЧІ (1.1) – (1.4).....	36
2.1. Співвідношення двоїстості для задачі (1.1) – (1.4).....	36
2.2. Критерій оптимальності допустимо для задачі (1.1) – (1.4) та (2.31) розв’язків.....	49
ВИСНОВКИ.....	58
СПИСОК ВИКОРИСТАНИХ ДЖЕРЕЛ.....	59

ВСТУП

Досить часто ми зіштовхуємося з ситуаціями, коли з деякої сукупності можливих варіантів своєї поведінки або прийняття рішень в якій-небудь області діяльності необхідно обрати один. Вибір здійснюється шляхом порівняння різних варіантів за допомогою деякої кількісної їх оцінки. В цьому випадку говорять про необхідність розв'язання оптимізаційної задачі, яка полягає у побудові оптимального розв'язку для математичної моделі, при цьому саме вид моделі визначає методи, що використовуються при її розв'язанні.

Зрозуміло, що для розв'язання задачі необхідно, в першу чергу, формалізувати об'єкт оптимізації і подати його у вигляді математичної моделі. Математична модель не є точною копією, вона є ідеалізацією досліджуваного процесу.

Теорія оптимізації представляє собою сукупність фундаментальних математичних результатів та чисельних методів, які орієнтовані на відшукування та ідентифікацію найкращого варіанту з множини альтернатив, які дозволяють уникнути перебору і оцінювання всіх можливих варіантів.

Оптимізаційні задачі знаходять своє застосування в прикладних інженерних, економічних задачах, техніці та в будь-якій іншій області людського життя.

Стандартна задача оптимізації полягає в знаходженні такої точки на множині X евклідового простору R^n ($n \geq 1$), в якій досягається екстремальне значення функції $f(x)$, заданої на множині $X \subset R^n$ [14].

Класифікація екстремальних задач здійснюється за властивостями та способами подання допустимої множини X і цільової функції $f(x)$. Без урахування специфіки цільової функції $f(x)$ вони поділяються на задачі безумовної та задачі умовної оптимізації [13]:

- задачі безумовної оптимізації, в яких не існує обмежень на можливі зміни x , тобто множина X збігається з простором R^n ;
- задачі умовної оптимізації, в яких X є власною підмножиною простору R^n , яка не співпадає з R^n .

Одним із найважливіших типів задач умовної оптимізації є задача математичного програмування. Вона має такий загальний вигляд:

$$f(x) \rightarrow \min(\max) \quad (0.1)$$

при обмеженнях

$$g_i(x) \leq 0, \quad i = \overline{1, k}; \quad (0.2)$$

$$g_i(x) \geq 0, \quad i = \overline{k+1, m}; \quad (0.3)$$

$$g_i(x) = 0, \quad i = \overline{m+1, s}; \quad (0.4)$$

$$x \in P, \quad (0.5)$$

де $P \subset R^n$.

Залежно від специфіки цільової функції $f(x)$ та функцій $g_i(x)$, $i = \overline{1, s}$, у (0.1)-(0.5) серед задач математичного програмування виділяються різні типи задач, які потребують спеціальних методів дослідження.

Останнім часом математичне програмування розвивається у напрямку дослідження все більш класів спеціальних екстремальних задач, що зумлено інтенсивним розвитком теорії функції дійсної та комплексної змінної, теорії оптимізації, опуклого аналізу. Серед них особливе значення займають задачі кусково-лінійного програмування. Одна із таких задач розглядається у роботі.

Нехай Y – лінійний над полем дійсних чисел нормований простір, Y^* – простір, спряжений з Y , c_k , $k = \overline{1, m}$; y_j , $j = \overline{1, n}$; x_i , $i = \overline{1, l}$; – фіксовані елементи простору Y , $\varphi \in Y^*$, $d_k \in R$, $k = \overline{1, m}$; $t_j \in R$, $j = \overline{1, n}$; $p_i \in R$, $i = \overline{1, l}$; A – опукла слабо* компактна множина простору Y^* .

Розглянемо задачу відшукування величини

$$\inf \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k), \quad (0.6)$$

при умовах

$$\varphi(y_j) \geq t_j, \quad j = \overline{1, n}, \quad (0.7)$$

$$\varphi(x_i) = p_i, \quad i = \overline{1, l}, \quad (0.8)$$

$$\varphi \in A. \quad (0.9)$$

Задачу (0.6)-(0.9) будемо називати задачею мінімізації опуклої кусково-афінної функції при лінійних обмеженнях та додатковому обмеженню, що задається опуклою слабо* компактною множиною.

У випадку, коли $A = \{\varphi \in Y^* : \|\varphi\| \leq \theta\}$, де θ – фіксоване додатне число, одержимо задачу мінімізації опуклої кусково-афінної функції в просторі, спряженому до лінійного нормованого простору, з обмеженнями типу лінійних рівнянь та нерівностей і додатковим обмеженням на норми її допустимих розв'язків, яка розглядалась у працях [1; 7; 5].

Мета, об'єкт, предмет і задачі дослідження.

Метою роботи є: розглянути властивості множини M допустимих розв'язків для задачі (0.6)-(0.9); встановити умови при яких $M \neq \emptyset$ та критерій оптимальності допустимого розв'язку для задачі (0.6)-(0.9); довести співвідношення двоїстості для задачі (0.6)-(0.9).

Об'єктом дослідження є задача мінімізації опуклої кусково-афінної функції при лінійних обмеженнях та додатковому обмеженню, що задається симетричною опуклою слабо* компактною множиною.

Предметом дослідження є теоретичні та практичні аспекти оптимізації в контексті задачі мінімізації опуклої кусково-афінної функції при лінійних обмеженнях та додатковому обмеженню, що задається симетричною опуклою слабо* компактною множиною.

Задачами дослідження є:

1. Розглянути властивості допустимої області для задачі (0.6)-(0.9).
2. Розглянути властивості функціонала $f_A(z) = \max_{\varphi \in A} \varphi(z)$, $z \in Y$.
3. Встановити умови при яких допустима область є непорожньою множиною.
4. Побудувати приєднану задачу до задачі (0.6)-(0.9) та встановлення еквівалентності цих задач
5. Довести співвідношення двоїстості для задачі (0.6)-(0.9).
6. Встановити критерії оптимальності допустимих розв'язків для задачі (0.6)-(0.9) та двоїстої до неї задачі.

Наукова новизна отриманих результатів

Результати роботи є новими і полягають у наступному:

- Доведено, що множина допустимих розв'язків задачі (0.6)-(0.9) є опуклою слабо* компактною множиною;
- Встановлено, що функціонал $f_A(z) = \max_{\varphi \in A} \varphi(z)$, $z \in Y$, є сублінійним функціоналом, заданим на Y .
- Досліджено питання існування допустимого розв'язку для задачі (0.6)-(0.9) у випадку, коли A є опуклою слабо* компактною множиною простору Y^* .
- Досліджено питання існування допустимого розв'язку для задачі (0.6)-(0.9) у випадку, коли A є симетричною опуклою слабо* компактною множиною простору Y^* .
- Побудовано приєднану задачу до задачі (0.6)-(0.9) та встановлено зв'язок між оптимальними розв'язками цих задач.
- Встановлено співвідношення двоїстості для задачі (0.6)-(0.9).
- Доведено критерії оптимальності допустимих розв'язків для задачі (0.6)-(0.9) та двоїстої до неї.

Практичне значення отриманих результатів. Результати отримані в роботі носять теоретичний характер і можуть бути використанні при побудові чисельного методу розв'язування мінімізації опуклої кусково-афінної функції при лінійних обмеженнях та додатковому обмеженню, що задається симетричною опуклою слабо* компактною множиною.

Апробація результатів роботи. Результати роботи доповідались на науковій конференції здобувачів вищої освіти фізико-математичного факультету 1 листопада 2023 року.

Основні результати наукових досліджень опубліковано у працях:

ГРЧУК А. Властивості допустимої області задачі мінімізації опуклої кусково-афінної функції при лінійних обмеженнях та додатковому обмеженню, що задається опуклою слабо* компактною множиною. Збірник наукових праць студентів та магістрантів Кам'янець-Подільського національного університету імені Івана Огієнка. [Електронний ресурс]. Кам'янець-Подільський: Кам'янець-Подільський національний університет імені Івана Огієнка, 2023. Вип. 17. С. 248-250.

СМІРНОВА А. Умови існування допустимого розв'язку для задачі мінімізації опуклої кусково-афінної функції при лінійних обмеженнях та додатковому обмеженню, що задається опуклою слабо* компактною множиною. Збірник матеріалів наукової конференції здобувачів вищої освіти фізико-математичного факультету Кам'янець-Подільського національного університету імені Івана Огієнка. 1 листопада 2023 року [Електронний ресурс]. Кам'янець-Подільський: Кам'янець-Подільський національний університет імені Івана Огієнка, 2023. С. 15-17.

Структура роботи. Робота містить вступ, два розділи, висновки та список використаних джерел.

У першому розділі розглянуто властивості множини допустимих розв'язків задачі (0.6)-(0.9) та питання існування допустимого розв'язку для цієї задачі.

У другому розділі побудовано приєднану задачу до задачі (0.6)-(0.9) та встановлено зв'язок між оптимальними розв'язками цих задач, встановлено співвідношення двоїстості для задачі (0.6)-(0.9), доведено критерії оптимальності допустимих розв'язків для задачі (0.6)-(0.9) та двоїстої до неї.

РОЗДІЛ 1. ПОСТАНОВКА ЗАДАЧІ. КРИТЕРІЙ ІСНУВАННЯ ДОПУСТИМОГО РОЗВ'ЯЗКУ ДЛЯ ЗАДАЧІ МІНІМІЗАЦІЇ ОПУКЛОЇ КУСКОВО-АФІННОЇ ФУНКЦІЇ ПРИ ЛІНІЙНИХ ОБМЕЖЕННЯХ ТА ДОДАТКОВОМУ ОБМЕЖЕННЮ, ЩО ЗАДАЄТЬСЯ ОПУКЛОЮ СЛАБКО* КОМПАКТНОЮ МНОЖИНОЮ

1.1. Постановка задачі. Властивості множини допустимих розв'язків

Нехай Y – лінійний над полем дійсних чисел нормований простір, Y^* – простір, спряжений з Y , c_k , $k = \overline{1, m}$; y_j , $j = \overline{1, n}$; x_i , $i = \overline{1, l}$; – фіксовані елементи простору Y , $\varphi \in Y^*$, $d_k \in R$, $k = \overline{1, m}$; $t_j \in R$, $j = \overline{1, n}$; $p_i \in R$, $i = \overline{1, l}$; A – опукла слабко* компактна множина простору Y^* .

Розглянемо задачу відшукування величини

$$\inf \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k), \quad (1.1)$$

при умовах

$$\varphi(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}, \quad (1.2)$$

$$\varphi(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}, \quad (1.3)$$

$$\varphi \in A. \quad (1.4)$$

Задачу (1.1)-(1.4) будемо називати задачею мінімізації опуклої кусково-афінної функції при лінійних обмеженнях та додатковому обмеженню, що задається опуклою слабко* компактною множиною.

Позначимо через M – множину допустимих розв'язків задачі (1.1)-(1.4), тобто

$$M = \{\varphi \in A : \varphi(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}; \varphi(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}\}.$$

Розглянемо деякі властивості допустимої області M .

Твердження 1.1. *Множина*

$$M_1 = \{\varphi \in Y^* : \varphi(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}; \varphi(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}\}$$

є опуклою множиною простору Y^* .

Доведення. Нехай $\varphi_1, \varphi_2 \in M_1$. Переконаємося, що

$$[\varphi_1, \varphi_2] \subset M_1.$$

Для цього доведемо, що кожний елемент $\varphi \in [\varphi_1, \varphi_2]$ буде належати M_1 .

Оскільки $\varphi \in [\varphi_1, \varphi_2]$, то існує $\alpha \in [0, 1]$ таке, що

$$\varphi = (1 - \alpha)\varphi_1 + \alpha\varphi_2.$$

Внаслідок того, що $\varphi_1, \varphi_2 \in M_1$, будемо мати

$$\varphi_1(x_i) = p_i, \varphi_2(x_i) = p_i, \quad i = \overline{1, l}.$$

Звідси одержуємо, що

$$\begin{aligned} \varphi(x_i) &= ((1 - \alpha)\varphi_1 + \alpha\varphi_2)(x_i) = \\ &= (1 - \alpha)\varphi_1(x_i) + \alpha\varphi_2(x_i) = \\ &= (1 - \alpha)p_i + \alpha p_i = p_i, \quad i = \overline{1, l}. \end{aligned}$$

Крім того, внаслідок того, що $\varphi_1, \varphi_2 \in M_1$, то $\varphi_1(y_j) \geq t_j, \varphi_2(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}, \alpha \in [0, 1]$, будемо мати, що

$$\begin{aligned} \varphi(y_j) &= ((1 - \alpha)\varphi_1 + \alpha\varphi_2)(y_j) = \\ &= (1 - \alpha)\varphi_1(y_j) + \alpha\varphi_2(y_j) \geq \\ &\geq (1 - \alpha)t_j + \alpha t_j \geq t_j, \quad j = \overline{1, n}. \end{aligned}$$

Таким чином $\varphi \in M_1$.

Отже, можна зробити висновок, що для довільних $\varphi_1, \varphi_2 \in M_1$, відрізок $[\varphi_1, \varphi_2] \subset M_1$.

Це означає, що M_1 є опуклою множиною простору Y^* .

Твердження доведено.

Твердження 1.2. M_1 є слабко* замкненою множиною простору Y^* .

Доведення. Переконаємося, що доповнення $C_{Y^*}M_1$ до множини M_1 є слабко* відкритою множиною простору Y^* .

Нехай $\varphi^0 \in C_{Y^*}M$, тоді $\varphi^0 \notin M_1$, а отже існує індекс $j \in \{1, \dots, n\}$ такий, що

$$\varphi^0(y_j) < t_j,$$

або індекс $i \in \{1, \dots, l\}$ такий, що

$$\varphi^0(x_i) \neq p_i.$$

Припустимо, що існує індекс $j_0 \in \{1, \dots, n\}$ такий, що $\varphi^0(y_{j_0}) < t_{j_0}$.

Розглянемо окіл точки φ^0 у слабкій* топології простору Y^* такий, що

$$O(\varphi^0) = O(\varphi^0; y_{j_0}; \varepsilon) = \left\{ \varphi \in Y^* : \left| \varphi(y_{j_0}) - \varphi^0(y_{j_0}) \right| < \varepsilon \right\},$$

де $\varepsilon = t_{j_0} - \varphi^0(y_{j_0}) > 0$.

Для довільного $\varphi \in O(\varphi^0) = O(\varphi^0; y_{j_0}; \varepsilon)$ будемо мати

$$\left| \varphi(y_{j_0}) - \varphi^0(y_{j_0}) \right| < \varepsilon = t_{j_0} - \varphi^0(y_{j_0}),$$

$$\varphi(y_{j_0}) - \varphi^0(y_{j_0}) < t_{j_0} - \varphi^0(y_{j_0}),$$

$$\varphi(y_{j_0}) < t_{j_0}.$$

Оскільки для $\varphi \in O(\varphi^0)$, $\varphi(y_{j_0}) < t_{j_0}$, то $\varphi \notin M_1$, а, отже $\varphi \in C_{Y^*}M_1$.

Оскільки φ вибрано довільним чином з $O(\varphi^0) = O(\varphi^0; y_{j_0}; \varepsilon)$, то можна зробити висновок, що $O(\varphi^0) \subset C_{Y^*}M_1$.

Припустимо тепер, що існує індекс $i_0 \in \{1, \dots, l\}$ такий, що $\varphi^0(x_{i_0}) \neq p_{i_0}$, тоді $\varphi^0(x_{i_0}) > p_{i_0}$ або $\varphi^0(x_{i_0}) < p_{i_0}$.

Не втрачаючи загальності, будемо вважати, що $\varphi^0(x_{i_0}) < p_{i_0}$. Розглянемо окіл точки φ^0 у слабкій* топології простору X^* такий, що

$$O(\varphi^0) = O(\varphi^0; x_{i_0}; \varepsilon) = \left\{ \varphi \in Y^* : \left| \varphi(x_{i_0}) - \varphi^0(x_{i_0}) \right| < \varepsilon \right\},$$

де $\varepsilon = p_{i_0} - \varphi^0(x_{i_0}) > 0$.

Для довільного $\varphi \in O(\varphi^0) = O(\varphi^0; x_{i_0}; \varepsilon)$ будемо мати

$$\left| \varphi(x_{i_0}) - \varphi^0(x_{i_0}) \right| < \varepsilon = p_{i_0} - \varphi^0(x_{i_0}),$$

$$\varphi(x_{i_0}) - \varphi^0(x_{i_0}) < p_{i_0} - \varphi^0(x_{i_0}),$$

$$\varphi(x_{i_0}) < p_{i_0}.$$

Отже, $\varphi \in O(\varphi^0)$ $\varphi(x_{i_0}) \neq p_{i_0}$, а тому $\varphi \notin M_1$, звідси випливає, що $\varphi \in C_{Y^*}M_1$.

Оскільки φ вибрано довільним чином з $O(\varphi^0) = O(\varphi^0; x_{i_0}; \varepsilon)$, то можна зробити висновок, що $O(\varphi^0) \subset C_{Y^*}M_1$ і в цьому випадку.

Тому для довільного $\varphi^0 \in C_{Y^*}M_1$ існує окіл $O(\varphi^0) \subset C_{Y^*}M_1$.

Звідси випливає, що $C_{Y^*}M_1$ є відкритою множиною простору Y^* у слабкій* топології цього простору.

Тоді множина M_1 є слабко* замкненою множиною простору Y^* (див, наприклад, [3, с. 11]).

Твердження доведено.

Теорема 1.1. *Множина допустимих розв'язків M задачі (1.1)-(1.4) є опуклою слабко* компактною множиною простору Y^* .*

Доведення. Оскільки $M = M_1 \cap A$ і згідно з твердженням 1.1 M_1 є опуклою множиною простору Y^* , A – опукла множина простору Y^* , тоді M є опуклою множиною простору Y^* , як перетин опуклих множин (див., [12, с. 42]).

Оскільки A слабко* компактна підмножина простору Y^* , M_1 є слабко* замкненою підмножиною простору Y^* , тоді множина $M = M_1 \cap A \subset A$ є слабко* замкненою підмножиною слабко* компактної множини A , а, отже M – слабко* компактна множина простору Y^* (див., наприклад, [10, с. 59]).

Отже, множина допустимих розв'язків M задачі (1.1)-(1.4) є опуклою слабко* компактною множиною простору Y^* .

Теорему доведено.

1.2. Критерії існування допустимого розв'язку для задачі (1.1)-(1.4)

Теорема 1.2. *Нехай Y - лінійний над полем дійсних чисел нормований простір, Y^* - простір, спряжений з Y , A – опукла слабко* компактна множина простору Y , тоді функціонал*

$$f_A(z) = \max_{\varphi \in A} \varphi(z), \quad z \in Y,$$

є сублінійним функціоналом, заданим на Y .

Доведення. Доведемо, що при фіксованому $z \in Y$ відображення $\varphi \in Y^* \rightarrow \varphi(z)$ є неперервним на Y^* у розумінні слабкої* топології простору Y^* (див. [3, с. 43]).

Нехай $\varphi_0 \in Y^*$. Для довільного $\varepsilon > 0$ розглянемо окіл точки φ_0 :

$$O(\varphi_0) = O_{(z, \varepsilon)}(\varphi_0) = \{\varphi \in Y^* : |\varphi(z) - \varphi_0(z)| < \varepsilon\}.$$

Тоді для довільних $\varphi \in O(\varphi_0)$ будемо мати, що

$$|\varphi(z) - \varphi_0(z)| < \varepsilon.$$

Звідси випливає, що відображення $\varphi \in Y^* \rightarrow \varphi(z)$ є неперервним у розумінні слабкої* топології простору Y^* в точці $\varphi_0 \in Y^*$, а, отже, і на Y^* .

Оскільки A – опукла слабкої* компактна множина простору Y^* , відображення $\varphi \in Y^* \rightarrow \varphi(z)$ є неперервним у розумінні слабкої* топології простору Y^* , то згідно з узагальненою теоремою Вейерштрасса (див., наприклад, [8, с. 28]), існує $\max_{\varphi \in A} \varphi(z)$. Для

$z \in Y$ покладемо

$$f_A(z) = \max_{\varphi \in A} \varphi(z).$$

Розглянемо функціонал

$$f_A(z) = \max_{\varphi \in A} \varphi(z), \quad z \in Y.$$

Доведемо, що f_A є сублінійним функціоналом, тобто f_A – обмежений, і для довільних $z_1, z_2 \in Y$, $\lambda \geq 0$

$$f_A(z_1 + z_2) = f_A(z_1) + f_A(z_2); \quad (1.5)$$

$$f_A(\lambda z_1) = \lambda f_A(z_1). \quad (1.6)$$

Дійсно, нехай $z_1, z_2 \in Y$, тоді

$$f_A(z_1 + z_2) = \max_{\varphi \in A} \varphi(z_1 + z_2);$$

$$\varphi(z_1 + z_2) = \varphi(z_1) + \varphi(z_2) \leq \max_{\varphi \in A} \varphi(z_1) + \max_{\varphi \in A} \varphi(z_2), \quad \varphi \in A;$$

$$\max_{\varphi \in A} \varphi(z_1 + z_2) \leq \max_{\varphi \in A} \varphi(z_1) + \max_{\varphi \in A} \varphi(z_2);$$

$$f_A(z_1 + z_2) \leq f_A(z_1) + f_A(z_2).$$

Отже, функціонал f_A є півадетивним функціоналом заданим на Y .

Нехай $\lambda \geq 0$, тоді

$$f_A(\lambda z_1) = \max_{\varphi \in A} \varphi(\lambda z_1) = \max_{\varphi \in A} (\lambda \varphi(z_1)) = \lambda \max_{\varphi \in A} \varphi(z_1) = \lambda f_A(z_1).$$

Отже, співвідношення (6) виконується, а тому функціонал $f_A(z)$ є додатнооднорідним функціоналом.

Оскільки A є слабо* компактною множиною, а отже, обмеженою множиною, то існує таке $r \in \mathbb{R}$, $r > 0$, що

$$\|\varphi\| \leq r, \quad \varphi \in A,$$

$$\sup_{\varphi \neq 0} \frac{|\varphi(z)|}{\|z\|} \leq r, \quad \varphi \in A;$$

$$|\varphi(z)| \leq r\|z\|, \quad z \in Y, \quad \varphi \in A;$$

$$-r\|z\| \leq \varphi(z) \leq r\|z\|, \quad z \in Y, \quad \varphi \in A.$$

Звідси випливає, що

$$-r\|z\| \leq \max_{\varphi \in A} \varphi(z) = f_A(z) \leq r\|z\|, \quad z \in Y;$$

$$|f_A(z)| \leq r\|z\|, \quad z \in Y.$$

Отже, функціонал f_A є обмеженим, півадетивним на додатнооднорідним функціоналом заданим на Y .

Теорему доведено.

Твердження 1.3. Якщо A - непорожня симетрична опукла множина простору Y^* , то $0 \in A$.

Доведення. Нехай $\varphi \in A$. Оскільки A - симетрична множина, то $(-\varphi) \in A$.

Враховуючи опуклість множини A , одержимо, що для довільного $\beta \in [0;1]$

$$(1-\beta)\varphi + \beta(-\varphi) \in A.$$

Звідси для $\beta = \frac{1}{2}$ одержимо

$$\frac{1}{2}\varphi + \frac{1}{2}(-\varphi) = 0 \in A.$$

Твердження доведено.

Твердження 1.4. Якщо A - непорожня симетрична опукла слабо* компактна множина простору Y^* , то

$$f_A(z) = \max_{\varphi \in A} \varphi(z) \geq 0, z \in Y.$$

Доведення. Оскільки A - непорожня симетрична множина простору Y^* , то згідно з твердженням 1.3 $0 \in A$, тоді

$$f_A(z) = \max_{\varphi \in A} \varphi(z) \geq 0, z \in Y.$$

Твердження доведено.

Теорема 1.3. Для того, щоб множина допустимих розв'язків для задачі (1.1)-(1.4) була непорожньою множиною необхідно і достатньо, щоб для будь-яких чисел $\xi_j \in R$, $\xi_j \geq 0$, $j = \overline{1, n}$; $\psi_i \in R$, $i = \overline{1, l}$, виконувалась нерівність

$$f_A\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i. \quad (1.7)$$

де $f_A(z) = \max_{\varphi \in A} \varphi(z)$, $z \in A$.

Доведення. Необхідність. Припустимо, що $M \neq \emptyset$.

Доведемо, що має місце нерівність (1.7). Оскільки $M \neq \emptyset$, то існує функціонал $\varphi \in Y^*$ такий, що задовольняє умовам:

$$\varphi(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}; \quad (1.8)$$

$$\varphi(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}; \quad (1.9)$$

$$\varphi \in A. \quad (1.10)$$

З (1.8), (1.9) випливає, що для будь-яких $\xi_j \in R$, $\xi_j \geq 0$, $j = \overline{1, n}$; $\psi_i \in R$, $i = \overline{1, l}$ мають місце співвідношення:

$$\xi_j \varphi(y_j) \geq \xi_j t_j, j = \overline{1, n};$$

$$\psi_i \varphi(x_i) = \psi_i p_i, i = \overline{1, l}.$$

Звідси

$$\sum_{j=1}^n \xi_j \varphi(y_j) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j,$$

$$\begin{aligned}
& \sum_{i=1}^l \psi_i \varphi(x_i) = \sum_{i=1}^l \psi_i p_i, \\
& \sum_{j=1}^n \xi_j \varphi(y_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i \varphi(x_i) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i, \quad \sum_{j=1}^n \varphi(\xi_j y_j) + \sum_{i=1}^l \varphi(\psi_i x_i) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i; \\
& \varphi\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j\right) + \varphi\left(\sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i; \\
& \varphi\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i. \tag{1.11}
\end{aligned}$$

Оскільки $\varphi \in A$, де A – слабо* компактна множина простору Y^* , то для довільного $\varphi \in A$, $z \in Y$

$$\varphi(z) \leq \max_{\varphi \in A} \varphi(z) = f_A(z). \tag{1.12}$$

З (1.11), (1.12) одержимо

$$\begin{aligned}
& \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i \leq \\
& \leq \varphi\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right) \leq \\
& \leq \max_{\varphi \in A} \varphi\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right) = \\
& = f_A\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right).
\end{aligned}$$

Отже, у випадку, коли $M \neq \emptyset$ нерівність (1.7) має місце.

Необхідність доведено.

Достатність. Припустимо, що для довільних $\xi_j \in R$, $\xi_j \geq 0$, $j = \overline{1, n}$; $\psi_i \in R$, $i = \overline{1, l}$ виконується нерівність (1.7). Доведемо, що в цьому випадку множина допустимих розв'язків для задачі (1.1) – (1.4) є непорожньою множиною.

Для довільних $\xi_j \in R$, $\xi_j \geq 0$, $j = \overline{1, n}$; $\psi_i \in R$, $i = \overline{1, l}$

$$f_A\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i,$$

$$\begin{aligned}
& \max_{\varphi \in A} \varphi \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i \right) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i \\
& \max_{\varphi \in A} \left(\varphi \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j \right) + \varphi \left(\sum_{i=1}^l \psi_i x_i \right) \right) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i, \\
& \max_{\varphi \in A} \left(\sum_{j=1}^n \varphi(\xi_j y_j) + \sum_{i=1}^l \varphi(\psi_i x_i) \right) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i, \\
& \max_{\varphi \in A} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j \varphi(y_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i \varphi(x_i) \right) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i, \\
& \max_{\varphi \in A} \left(\left(\sum_{j=1}^n \xi_j \varphi(y_j) - \sum_{j=1}^n \xi_j t_j \right) + \left(\sum_{i=1}^l \psi_i \varphi(x_i) - \sum_{i=1}^l \psi_i p_i \right) \right) \geq 0 \\
& \max_{\varphi \in A} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (\varphi(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\varphi(x_i) - p_i) \right) \geq 0. \tag{1.13}
\end{aligned}$$

Оскільки (1.13) має місце для довільних $\xi_j \in R$, $\xi_j \geq 0$, $j = \overline{1, n}$; $\psi_i \in R$, $i = \overline{1, l}$, то з нерівності (1.13) випливає

$$\inf_{\substack{\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}}} \max_{\varphi \in A} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (\varphi(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\varphi(x_i) - p_i) \right) \geq 0.$$

Розглянемо функцію $\gamma((\xi, \psi), \varphi) = \gamma((\xi_1, \dots, \xi_n; \psi_1, \dots, \psi_l), \varphi)$:

$$\gamma((\xi, \psi), \varphi) = \sum_{j=1}^n \xi_j (\varphi(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\varphi(x_i) - p_i).$$

Доведемо, що функція $\gamma((\xi, \psi), \varphi)$ є опуклою по $(\xi, \psi) \in R^{n+l}$ для кожного фіксованого $\varphi \in Y^*$.

Нехай φ – фіксований елемент простору Y^* , $(\xi^1, \psi^1), (\xi^2, \psi^2) \in R^{n+l}$, де

$$(\xi^1, \psi^1) = (\xi_1^1, \dots, \xi_n^1; \psi_1^1, \dots, \psi_l^1),$$

$$(\xi^2, \psi^2) = (\xi_1^2, \dots, \xi_n^2; \psi_1^2, \dots, \psi_l^2).$$

Для $\beta \in [0; 1]$ будемо мати

$$\begin{aligned}
& \gamma((1 - \beta)(\xi^1, \psi^1) + \beta(\xi^2, \psi^2), \varphi) = \\
& = \gamma(((1 - \beta)\xi^1; (1 - \beta)\psi^1) + (\beta\xi^2; \beta\psi^2), \varphi) = \\
& = \varphi(((1 - \beta)\xi^1 + \beta\xi^2; (1 - \beta)\psi^1 + \beta\psi^2), \varphi) =
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= \varphi(((1-\beta)\xi_1^1 + \beta\xi_1^2; \dots; (1-\beta)\xi_n^1 + \beta\xi_n^2; (1-\beta)\psi_1^1 + \beta\psi_1^2, \\
&\quad \dots, (1-\beta)\psi_l^1 + \beta\psi_l^2), \varphi) = \\
&= \sum_{j=1}^n (((1-\beta)\xi_j^1 + \beta\xi_j^2)(\varphi(y_j) - t_j) + \\
&\quad + \sum_{i=1}^l ((1-\beta)\psi_i^1 + \beta\psi_i^2)(\varphi(x_i) - p_i) = \\
&= \sum_{j=1}^n (1-\beta)\xi_j^1(\varphi(y_j) - t_j) + \sum_{j=1}^n \beta\xi_j^2(\varphi(y_j) - t_j) + \\
&\quad + \sum_{i=1}^l (1-\beta)\psi_i^1(\varphi(x_i) - p_i) + \sum_{i=1}^l \beta\psi_i^2(\varphi(x_i) - p_i) = \\
&= (1-\beta) \sum_{j=1}^n \xi_j^1(\varphi(y_j) - t_j) + \beta \sum_{j=1}^n \xi_j^2(\varphi(y_j) - t_j) + \\
&\quad + (1-\beta) \sum_{i=1}^l \psi_i^1(\varphi(x_i) - p_i) + \beta \sum_{i=1}^l \psi_i^2(\varphi(x_i) - p_i) = \\
&= (1-\beta)\gamma((\xi^1, \psi^1), \varphi) + \beta\gamma((\xi^2, \psi^2), \varphi), \quad 0 \leq \beta \leq 1.
\end{aligned}$$

Звідси слідує, що функція $\gamma((\xi, \psi), \varphi)$ буде опуклою по $(\xi, \psi) \in R^{n+l}$ при фіксованому $\varphi \in Y^*$.

Доведемо, що функція $\gamma((\xi, \psi), \varphi)$ є вгнутою по φ на Y^* при фіксованому $(\xi, \psi) \in R^{n+l}$.

Нехай (ξ, ψ) фіксований елемент простору R^{n+l} , $\varphi_1, \varphi_2 \in Y^*$.

Для $\beta \in [0, 1]$ будемо мати

$$\begin{aligned}
&\gamma((\xi, \psi), (1-\beta)\varphi_1 + \beta\varphi_2) = \\
&= \sum_{j=1}^n \xi_j ((1-\beta)\varphi_1 + \beta\varphi_2)(y_j) - t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i ((1-\beta)\varphi_1 + \beta\varphi_2)(x_i) - p_i = \\
&= \sum_{j=1}^n \xi_j ((1-\beta)\varphi_1(y_j) + \beta\varphi_2(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i ((1-\beta)\varphi_1(x_i) + \beta\varphi_2(x_i) - p_i) = \\
&= \sum_{j=1}^n \xi_j ((1-\beta)\varphi_1(y_j) + \beta\varphi_2(y_j) - ((1-\beta)t_j + \beta t_j)) +
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& + \sum_{i=1}^l \psi_i ((1-\beta)\varphi_1(x_i) + \beta\varphi_2(x_2) - ((1-\beta)p_i + \beta p_i)) = \\
& = \sum_{j=1}^n \xi_j ((1-\beta)\varphi_1(y_j) - (1-\beta)t_j + \beta\varphi_2(y_j) - \beta t_j) + \\
& + \sum_{i=1}^l \psi_i ((1-\beta)\varphi_1(x_i) - (1-\beta)p_i + \beta\varphi_2(x_2) - \beta p_i) = \\
& = \sum_{j=1}^n \xi_j ((1-\beta)(\varphi_1(y_j) - t_j) + \beta(\varphi_2(y_j) - t_j) + \\
& + \sum_{i=1}^l \psi_i ((1-\beta)(\varphi_1(x_i) - p_i) + \beta(\varphi_2(x_i) - p_i)) = \\
& = \sum_{j=1}^n (\xi_j(1-\beta)(\varphi_1(y_j) - t_j) + \xi_j\beta(\varphi_2(y_j) - t_j)) + \\
& + \sum_{i=1}^l (\psi_i(1-\beta)(\varphi_1(x_i) - p_i) + \psi_i\beta(\varphi_2(x_i) - p_i)) = \\
& = \sum_{j=1}^n \xi_j(1-\beta)(\varphi_1(y_j) - t_j) + \sum_{j=1}^n \xi_j\beta(\varphi_2(y_j) - t_j) + \\
& + \sum_{i=1}^l \psi_i(1-\beta)(\varphi_1(x_i) - p_i) + \sum_{i=1}^l \psi_i\beta(\varphi_2(x_i) - p_i) = \\
& = (1-\beta) \sum_{j=1}^n \xi_j(\varphi_1(y_j) - t_j) + \beta \sum_{j=1}^n \xi_j(\varphi_2(y_j) - t_j) + \\
& + (1-\beta) \sum_{j=1}^l \psi_j(\varphi_1(x_j) - p_j) + \beta \sum_{j=1}^l \psi_j(\varphi_2(x_j) - p_j) = \\
& = (1-\beta) \left(\sum_{j=1}^n \xi_j(\varphi_1(y_j) - t_j) + \sum_{j=1}^l \psi_j(\varphi_1(x_j) - p_j) \right) + \\
& + \beta \left(\sum_{j=1}^n \xi_j(\varphi_2(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i(\varphi_2(x_i) - p_i) \right) = \\
& = (1-\beta)\gamma((\xi, \psi), \varphi_1) + \beta\gamma((\xi, \psi), \varphi_2).
\end{aligned}$$

Звідси слідує, що при фіксованому $(\xi, \psi) \in R^{n+l}$ функція $\gamma((\xi, \psi), \varphi)$ буде вгнутою по φ на Y^* .

Доведемо, що функція $\gamma((\xi, \psi), \varphi)$ є півнеперервною зверху відносно слабко* топології простору Y^* при фіксованому $(\xi, \psi) \in R^{n+l}$.

Нехай (ξ, ψ) - фіксований елемент простору R^{n+l} , $\varphi_0 \in Y^*$, тоді

$$\begin{aligned}
& |\gamma((\xi, \psi), \varphi) - \gamma((\xi, \psi), \varphi_0)| = \\
& = \left| \sum_{j=1}^n \xi_j (\varphi(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\varphi(x_i) - p_i) - \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (\varphi_0(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\varphi_0(x_i) - p_i) \right) \right| = \\
& = \left| \sum_{j=1}^n \xi_j (\varphi(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\varphi(x_i) - p_i) - \sum_{j=1}^n \xi_j (\varphi_0(y_j) - t_j) - \sum_{i=1}^l \psi_i (\varphi_0(x_i) - p_i) \right| = \\
& = \left| \sum_{j=1}^n \xi_j ((\varphi(y_j) - t_j) - (\varphi_0(y_j) - t_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i ((\varphi(x_i) - p_i) - (\varphi_0(x_i) - p_i)) \right| = \\
& = \left| \sum_{j=1}^n \xi_j (\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)) \right| \leq \\
& \leq \left| \sum_{j=1}^n \xi_j (\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)) \right| + \left| \sum_{i=1}^l \psi_i (\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)) \right| \leq \\
& \leq \sum_{j=1}^n |\xi_j| |\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)| + \sum_{i=1}^l |\psi_i| |\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)| = \\
& = \sum_{j=1}^n |\xi_j| |\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)| + \sum_{i=1}^l |\psi_i| |\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)|. \tag{1.14}
\end{aligned}$$

Для довільного $\varepsilon > 0$ розглянемо окіл точки φ_0 у слабкій* топології

$$\begin{aligned}
O(\varphi_0) &= O_{((y_1, \dots, y_n; x_1, \dots, x_l), \delta)}(\varphi_0) = \\
&= \left\{ \varphi \in Y^* : |\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)| < \delta; j = \overline{1, n}; |\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)| < \delta, i = \overline{1, l} \right\},
\end{aligned}$$

$$\text{де } \delta = \frac{\varepsilon}{\sum_{j=1}^n |\xi_j| + \sum_{i=1}^l |\psi_i|}.$$

Тоді для $\varphi \in O(\varphi_0)$ з урахуванням (1.14) одержимо:

$$\begin{aligned}
& |\gamma((\xi, \psi), \varphi) - \gamma((\xi, \psi), \varphi_0)| \leq \\
& \leq \sum_{j=1}^n |\xi_j| |\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)| + \sum_{i=1}^l |\psi_i| |\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)| \leq
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&\leq \sum_{j=1}^n |\xi_j| \cdot \delta + \sum_{i=1}^l |\psi_i| \cdot \delta = \\
&= \delta \cdot \sum_{j=1}^n |\xi_j| + \delta \cdot \sum_{i=1}^l |\psi_i| = \\
&= \delta \cdot \left(\sum_{j=1}^n |\xi_j| + \sum_{i=1}^l |\psi_i| \right) = \\
&= \frac{\varepsilon}{\sum_{j=1}^n |\xi_j| + \sum_{i=1}^l |\psi_i|} \cdot \left(\sum_{j=1}^n |\xi_j| + \sum_{i=1}^l |\psi_i| \right) = \varepsilon.
\end{aligned}$$

Отже, для довільного $\varepsilon > 0$, існує окіл точки $\varphi_0 \in Y^*$ у слабкій* топології $O(\varphi_0) = O_{((y_1, \dots, y_n; x_1, \dots, x_l), \delta)}(\varphi_0)$ такий, що для довільних $\varphi \in O(\varphi_0)$

$$|\gamma((\xi, \psi), \varphi) - \gamma((\xi, \psi), \varphi_0)| < \varepsilon.$$

Це означає, що функція $\gamma((\xi, \psi), \varphi)$ при фіксованому $(\xi, \psi) \in R^{n+l}$ є півнеперервною зверху в точці $\varphi_0 \in Y^*$, а, отже, і на Y^* .

Доведемо, що множина

$$B = \{(\xi, \psi) = (\xi_1, \dots, \xi_n; \psi_1, \dots, \psi_l) \in R^{n+l} : \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}\}$$

є опуклою множиною простору R^{n+l} .

Для довільного $\beta \in [0; 1]$ розглянемо вектор

$$\begin{aligned}
(\xi_\beta, \psi_\beta) &= (1 - \beta)(\xi^1, \psi^1) + \beta(\xi^2, \psi^2) = \\
&= ((1 - \beta)\xi^1 + \beta\xi^2; (1 - \beta)\psi^1 + \beta\psi^2) = \\
&= ((1 - \beta)\xi_1^1 + \beta\xi_1^2; \dots; (1 - \beta)\xi_n^1 + \beta\xi_n^2; (1 - \beta)\psi_1^1 + \beta\psi_1^2, \dots, \\
&(1 - \beta)\psi_l^1 + \beta\psi_l^2) = (\xi_1^\beta, \dots, \xi_n^\beta; \psi_1^\beta, \dots, \psi_l^\beta),
\end{aligned}$$

де $(\xi^1, \psi^1) = (\xi_1^1, \dots, \xi_n^1; \psi_1^1, \dots, \psi_l^1)$, $(\xi^2, \psi^2) = (\xi_1^2, \dots, \xi_n^2; \psi_1^2, \dots, \psi_l^2) \in B$.

Оскільки $(\xi^1, \psi^1), (\xi^2, \psi^2) \in B$, то $\xi_j^1 \geq 0, j = \overline{1, n}$, $\xi_j^2 \geq 0, j = \overline{1, n}$.

З урахуванням того, що $\beta \in [0; 1]$, будемо мати, що

$$(1 - \beta)\xi_j^1 + \beta\xi_j^2 \geq 0, j = \overline{1, n}.$$

Отже, $(\xi_\beta, \psi_\beta) = (\xi_i^\beta, \dots, \xi_n^\beta; \psi_1^\beta; \dots; \psi_l^\beta)$ такий, що $\xi_j^\beta \geq 0, j = \overline{1, n}$, тому для довільного $\beta \in [0; 1]$ вектор

$$(\xi_\beta; \psi_\beta) \in B.$$

Звідси випливає, що $[(\xi^1, \psi^1), (\xi^2, \psi^2)] \subset B$, а це і означає, що B є опуклою множиною.

Оскільки A є опуклою слабо* компактною множиною, B – опуклою множиною, $\gamma((\xi, \psi), \varphi)$ – опуклою по $(\xi, \psi) \in R^{n+l}$ при фіксованому $\varphi \in Y^*$, випуклою по $\varphi \in Y^*$, при фіксованому $(\xi, \psi) \in R^{n+l}$ та неперервною зверху у розумінні слабкої* топології, то згідно з теоремою Фань – Цзі [15] будемо мати, що

$$\begin{aligned} & \inf_{(\xi, \psi) \in B} \max_{\varphi \in A} \gamma((\xi, \psi), \varphi) = \\ & = \max_{\varphi \in A} \inf_{(\xi, \psi) \in B} \gamma((\xi, \psi), \varphi). \end{aligned}$$

З нерівності (1.14) випливає, що

$$\inf_{(\xi, \psi) \in B} \max_{\varphi \in A} \gamma((\xi, \psi), \varphi) \geq 0,$$

тоді

$$\begin{aligned} & \max_{\varphi \in A} \inf_{(\xi, \psi) \in B} \gamma((\xi, \psi), \varphi) \geq 0, \\ & \max_{\varphi \in B} \inf_{\substack{\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \\ \beta_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (\varphi(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\varphi(x_i) - p_i) \right) \geq 0. \end{aligned}$$

Нехай $\tilde{\varphi} \in A$ такий, що

$$\begin{aligned} & \max_{\varphi \in B} \inf_{\substack{\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \\ \beta_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (\varphi(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\varphi(x_i) - p_i) \right) = \\ & = \inf_{\substack{\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \\ \beta_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (\tilde{\varphi}(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\tilde{\varphi}(x_i) - p_i) \right). \end{aligned}$$

Тоді

$$\inf_{\substack{\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \\ \beta_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (\tilde{\varphi}(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\tilde{\varphi}(x_i) - p_i) \right) \geq 0.$$

Звідси випливає, що для будь-яких $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$

$$\sum_{j=1}^n \xi_j (\tilde{\varphi}(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i (\tilde{\varphi}(x_i) - p_i) \geq 0. \quad (1.15)$$

З (1.15) випливає, що

$$\tilde{\varphi}(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}.$$

Дійсно, припустимо, що для деякого $i_0 \in \{1, \dots, l\}$

$$\tilde{\varphi}(x_{i_0}) \neq p_{i_0}.$$

Тоді, або $\varphi(x_{i_0}) > p_{i_0}$, або $\varphi(x_{i_0}) < p_{i_0}$.

Припустимо, що $\varphi(x_{i_0}) > p_{i_0}$. Тоді

$$\varphi(x_{i_0}) - p_{i_0} > 0.$$

Розглянемо вектор

$$(\tilde{\xi}, \tilde{\psi}) = (\tilde{\xi}_1, \dots, \tilde{\xi}_n; \tilde{\psi}_1, \dots, \tilde{\psi}_{i_0}, \dots, \tilde{\psi}_l),$$

такий, що

$$\tilde{\xi}_1 = 0, \dots, \tilde{\xi}_n = 0; \tilde{\psi}_1 = 0, \dots, \tilde{\psi}_{i_0} < 0, \dots, \tilde{\psi}_l = 0.$$

Тоді для $(\tilde{\xi}, \tilde{\psi})$ будемо мати

$$\begin{aligned} & \sum_{j=1}^n \tilde{\xi}_j \cdot (\tilde{\varphi}(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \tilde{\psi}_i (\tilde{\varphi}(x_i) - p_i) = \\ & = 0 \cdot (\tilde{\varphi}(y_1) - t_1) + \dots + 0 \cdot (\tilde{\varphi}(y_n) - t_n) + \\ & + 0 \cdot (\tilde{\varphi}(x_1) - p_1) + \dots + \tilde{\psi}_{i_0} \cdot (\tilde{\varphi}(x_{i_0}) - p_{i_0}) + \dots + \\ & + 0 \cdot (\tilde{\varphi}(x_l) - p_l) = \tilde{\psi}_{i_0} \cdot (\tilde{\varphi}(x_{i_0}) - p_{i_0}) < 0, \end{aligned}$$

що суперечить умові (1.15).

Припустимо, що $\varphi(x_{i_0}) < p_{i_0}$. Тоді

$$\varphi(x_{i_0}) - p_{i_0} < 0.$$

Розглянемо вектор

$$(\tilde{\xi}, \tilde{\psi}) = (\tilde{\xi}_1, \dots, \tilde{\xi}_n; \tilde{\psi}_1, \dots, \tilde{\psi}_{i_0}, \dots, \tilde{\psi}_l),$$

такий, що $\tilde{\xi}_1 = 0, \dots, \tilde{\xi}_n = 0; \tilde{\psi}_1 = 0, \dots, \tilde{\psi}_{i_0} > 0, \dots, \tilde{\psi}_l = 0$.

Тоді для $(\tilde{\xi}; \tilde{\psi})$ будемо мати

$$\begin{aligned}
& \sum_{j=1}^n \tilde{\xi}_j \cdot (\tilde{\varphi}(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \tilde{\psi}_i (\tilde{\varphi}(x_i) - p_i) = \\
& = 0 \cdot (\tilde{\varphi}(y_1) - t_1) + \dots + 0 \cdot (\tilde{\varphi}(y_n) - t_n) + \\
& + 0 \cdot (\tilde{\varphi}(x_1) - p_1) + \dots + \tilde{\psi}_{i_0} \cdot (\tilde{\varphi}(x_{i_0}) - p_{i_0}) + \dots + \\
& + 0 \cdot (\tilde{\varphi}(x_l) - p_l) = \tilde{\psi}_{i_0} \cdot (\tilde{\varphi}(x_{i_0}) - p_{i_0}) < 0,
\end{aligned}$$

що суперечить умові (1.15).

Одержана суперечність доводить, що

$$\tilde{\varphi}(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}.$$

З урахуванням цього та рівності (1.15) одержимо

$$\begin{aligned}
& \sum_{j=1}^n \tilde{\xi}_j \cdot (\tilde{\varphi}(y_j) - t_j) + \sum_{i=1}^l \tilde{\psi}_i (\tilde{\varphi}(x_i) - p_i) = \\
& = \sum_{j=1}^n \tilde{\xi}_j (\tilde{\varphi}(y_j) - t_j) \geq 0,
\end{aligned} \tag{1.16}$$

для довільних $\tilde{\xi}_j \geq 0, j = \overline{1, n}$.

З (1.16) випливає, що для довільного $j \in \{1, \dots, n\}$.

$$\tilde{\varphi}(y_j) \geq t_j.$$

Дійсно, припустимо, що для деякого $j_0 \in \{1, \dots, n\}$

$$\tilde{\varphi}(y_{j_0}) < t_{j_0}.$$

Тоді

$$\tilde{\varphi}(y_{j_0}) - t_{j_0} < 0.$$

Розглянемо вектор

$$\tilde{\xi} = (\tilde{\xi}_1, \dots, \tilde{\xi}_{j_0}, \dots, \tilde{\xi}_n).$$

такий, що

$$\tilde{\xi}_1 = 0, \dots, \tilde{\xi}_{j_0} > 0, \dots, \tilde{\xi}_n = 0.$$

Для вектора $\tilde{\xi}$ будемо мати, що

$$\sum_{j=1}^n \tilde{\xi}_j \cdot (\tilde{\varphi}(y_j) - t_j) =$$

$$= 0 \cdot (\tilde{\varphi}(y_1) - t_1) + \dots + \tilde{\xi}_{j_0} (\tilde{\varphi}(y_{j_0}) - t_{j_0}) + \\ + \dots + 0 \cdot (\tilde{\varphi}(y_n) - t_n) = \tilde{\xi}_{j_0} (\tilde{\varphi}(y_{j_0}) - t_{j_0}) < 0,$$

що суперечить нерівності (1.16).

Одержана суперечність доводить, що

$$\tilde{\varphi}(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}.$$

Отже, функціонал $\tilde{\varphi} \in Y^*$ такий, що

$$\tilde{\varphi}(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}$$

$$\tilde{\varphi}(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n},$$

$$\tilde{\varphi} \in A.$$

Тому $\tilde{\varphi}$ задовольняє умови (1.2) – (1.4) задачі (1.1) – (1.4), а, отже є допустимим розв'язком для цієї задачі.

Можна зробити висновок, що у випадку, коли для довільних $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, виконується нерівність (1.7), то множина допустимих розв'язків M не є порожньою множиною.

Достатність доведено.

Теорему доведено.

Теорема 1.4. Якщо існують $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, такі, що

$$\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i > 0, \quad (1.17)$$

то для того, щоб множина допустимих розв'язків для задачі (1.1)-(1.4) була непорожньою множиною ($M \neq \emptyset$), необхідно, а у випадку, коли A - симетрична опукла слабо* компактна множина простору Y^* і достатньою, щоб

$$\inf_{\substack{\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}; \\ \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i > 0}} \frac{f_A(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i)}{\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i} \geq 1. \quad (1.18)$$

Доведення. Необхідність. Припустимо, що множина допустимих розв'язків для задачі (1.1) – (1.4) буде непорожньою множиною.

З теореми 1.3 випливає що, оскільки $M \neq \emptyset$, то для будь-яких чисел $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, виконується нерівність

$$f_A\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i. \quad (1.19)$$

Згідно з умовою теореми існують $\tilde{\xi}_j \in R, \tilde{\xi}_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \tilde{\psi}_i, i = \overline{1, l}$, для яких має місце (1.17).

Оскільки (1.19) має місце для довільних $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}$ має місце для довільних $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, то, зокрема, і для $\tilde{\xi}_j, j = \overline{1, n}, \tilde{\psi}_i, i = \overline{1, l}$. Тоді

$$f_A\left(\sum_{j=1}^n \tilde{\xi}_j y_j + \sum_{i=1}^l \tilde{\psi}_i x_i\right) \geq \sum_{j=1}^n \tilde{\xi}_j t_j + \sum_{i=1}^l \tilde{\psi}_i p_i,$$

$$\tilde{\xi}_j \in R, \tilde{\xi}_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \quad \tilde{\psi}_i \in R, i = \overline{1, l}; \quad \sum_{j=1}^n \tilde{\xi}_j t_j + \sum_{i=1}^l \tilde{\psi}_i p_i > 0.$$

Звідси

$$\frac{f_A\left(\sum_{j=1}^n \tilde{\xi}_j y_j + \sum_{i=1}^l \tilde{\psi}_i x_i\right)}{\sum_{j=1}^n \tilde{\xi}_j t_j + \sum_{i=1}^l \tilde{\psi}_i p_i} \geq 1$$

для довільних $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \tilde{\psi}_i \in R, i = \overline{1, l}, \sum_{j=1}^n \tilde{\xi}_j t_j + \sum_{i=1}^l \tilde{\psi}_i p_i > 0$.

Тоді

$$\inf_{\substack{\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}; \\ \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i > 0}} \frac{f_A\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right)}{\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i} \geq 1.$$

Отже, в цьому випадку нерівність (1.18) має місце.

Достатність. Оскільки A -симетричною опуклою слабко* компактною множиною простору Y^* , то $0 \in A$, існують $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, такі, що

$$\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i > 0,$$

та виконується нерівність (1.18).

Доведемо, що в цьому випадку множина допустимих розв'язків задачі (1.1) – (1.4) є непорожньою множиною.

Оскільки f_A – сублінійний функціонал, то f_A - додатньо однорідний, а, отже, для довільних $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, для яких має місце нерівність (1.17) будемо мати

$$\begin{aligned} & \frac{f_A\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right)}{\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i} = \\ & \frac{f_A\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right)}{\theta} = \\ & = f_A\left(\sum_{j=1}^n \frac{\xi_j}{\theta} y_j + \sum_{i=1}^l \frac{\psi_i}{\theta} x_i\right) \geq 1, \end{aligned}$$

де $\theta = \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i > 0$.

Покладемо $\delta_j = \frac{\xi_j}{\theta}; j = \overline{1, n}; \alpha_i = \frac{\psi_i}{\theta}, i = \overline{1, l}$.

Оскільки $\xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \theta > 0$, то $\delta_j \geq 0, j = \overline{1, n}$, причому

$$\begin{aligned} & \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = \\ & = \sum_{j=1}^n \frac{\xi_j}{\theta} t_j + \sum_{i=1}^l \frac{\psi_i}{\theta} p_i = \\ & = \frac{1}{\theta} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i \right) = \\ & = \frac{1}{\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i \right) = 1. \end{aligned}$$

Отже, існують $\delta_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \alpha_i, i = \overline{1, l}$, такі, що $\sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1$, та для яких

$$f_A\left(\sum_{j=1}^n \delta_j y_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i x_i\right) \geq 1.$$

Розглянемо довільні $\delta_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \alpha_i, i = \overline{1, l}$, такі, що $\sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1$, та для

яких

$$f_A\left(\sum_{j=1}^n \delta_j y_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i x_i\right) \geq 1.$$

Згідно (1.18) для них:

$$f_A\left(\sum_{j=1}^n \delta_j y_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i x_i\right) = \frac{f_A\left(\sum_{j=1}^n \delta_j y_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i x_i\right)}{\sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i} \geq 1.$$

Отже, є такі $\delta_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \alpha_i, i = \overline{1, l}$, такі, що $\sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1$, та для яких

$$f_A\left(\sum_{j=1}^n \delta_j y_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i x_i\right) \geq 1.$$

З урахуванням зазначеного отримаємо, що

$$\begin{aligned} & \inf_{\substack{\delta_j \in \mathbb{R}, \delta_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \alpha_i \in \mathbb{R}, i = \overline{1, l}; \\ \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1}} f_A\left(\sum_{j=1}^n \delta_j y_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i x_i\right) = \\ & = \inf_{\substack{\delta_j \in \mathbb{R}, \delta_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \alpha_i \in \mathbb{R}, i = \overline{1, l}; \\ \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1}} \max_{\varphi \in A} \varphi\left(\sum_{j=1}^n \delta_j y_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i x_i\right) = \\ & = \inf_{\substack{\delta_j \in \mathbb{R}, \delta_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \alpha_i \in \mathbb{R}, i = \overline{1, l}; \\ \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1}} \max_{\varphi \in A} \left(\sum_{j=1}^n \delta_j \varphi(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \varphi(x_i)\right) \geq 1. \end{aligned} \quad (1.20)$$

Розглянемо функцію

$$\begin{aligned} \lambda((\delta; \alpha), \varphi) &= \lambda(\delta_1, \dots, \delta_n; \alpha_1, \dots, \alpha_l, \varphi) = \\ &= \sum_{j=1}^n \delta_j \varphi(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \varphi(x_i), \end{aligned}$$

де $(\delta; \alpha) \in R^{n+l}$, $\varphi \in Y^*$.

Доведемо, що функція $\lambda((\delta, \alpha), \varphi)$ є опуклою по $(\delta; \alpha) \in R^{n+l}$ для фіксованого $\varphi \in Y^*$ (див., наприклад, [6, с. 141]).

Нехай $\varphi \in Y^*$ - фіксований елемент простору Y^* , $(\delta^1, \alpha^1), (\delta^2, \alpha^2) \in R^{n+l}$, де

$$(\delta^1, \alpha^1) = (\delta_1^1, \dots, \delta_n^1; \alpha_1^1, \dots, \alpha_l^1),$$

$$(\delta^2, \alpha^2) = (\delta_1^2, \dots, \delta_n^2; \alpha_1^2, \dots, \alpha_l^2).$$

Для $\beta \in [0; 1]$ будемо мати

$$\begin{aligned} & \lambda((1-\beta)(\delta^1, \alpha^1) + \beta(\delta^2, \alpha^2), \varphi) = \\ & = \lambda(((1-\beta)\delta^1; (1-\beta)\alpha^1) + (\beta\delta^2, \beta\alpha^2), \varphi) = \\ & = \lambda(((1-\beta)\delta^1 + \beta\delta^2, (1-\beta)\alpha^1 + \beta\alpha^2), \varphi) = \\ & = \lambda(((1-\beta)\delta_1^1 + \beta\delta_1^2; \dots; (1-\beta)\delta_n^1 + \beta\delta_n^2; (1-\beta)\alpha_1^1 + \beta\alpha_1^2, \\ & \quad \dots, (1-\beta)\alpha_l^1 + \beta\alpha_l^2), \varphi) = \\ & = \sum_{j=1}^n (((1-\beta)\delta_j^1 + \beta\delta_j^2)\varphi(y_j) + \\ & \quad + \sum_{i=1}^l ((1-\beta)\alpha_i^1 + \beta\alpha_i^2)\varphi(x_i)) = \\ & = \sum_{j=1}^n (1-\beta)\delta_j^1\varphi(y_j) + \sum_{j=1}^n \beta\delta_j^2\varphi(y_j) + \\ & \quad + \sum_{i=1}^l (1-\beta)\alpha_i^1\varphi(x_i) + \sum_{i=1}^l \beta\alpha_i^2\varphi(x_i) = \\ & = (1-\beta)\sum_{j=1}^n \delta_j^1\varphi(y_j) + \beta\sum_{j=1}^n \delta_j^2\varphi(y_j) + \\ & \quad + (1-\beta)\sum_{i=1}^l \alpha_i^1\varphi(x_i) + \beta\sum_{i=1}^l \alpha_i^2\varphi(x_i) = \\ & = (1-\beta)\lambda((\delta^1, \alpha^1), \varphi) + \beta\lambda((\delta^2, \alpha^2), \varphi), \quad 0 \leq \beta \leq 1. \end{aligned}$$

Звідси слідує, що функція $\lambda((\delta, \alpha), \varphi)$ буде опуклою по $(\delta, \alpha) \in R^{n+l}$ при фіксованому $\varphi \in Y^*$.

Доведемо, що функція $\lambda((\delta, \alpha), \varphi) \in Y^*$ є вгнутою по $\varphi \in Y^*$ при фіксованому $(\delta; \alpha) \in R^{n+l}$ (див., наприклад, [6, с.142]).

Нехай (δ, α) фіксований елемент простору R^{n+l} , $\varphi_1, \varphi_2 \in Y^*$.

Для $p_0 \in [0,1]$ будемо мати

$$\begin{aligned}
& \lambda((\delta, \alpha), (1-\beta)\varphi_1 + \beta\varphi_2) = \\
& = \sum_{j=1}^n \delta_j ((1-\beta)\varphi_1 + \beta\varphi_2)(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i ((1-\beta)\varphi_1 + \beta\varphi_2)(x_i) = \\
& = \sum_{j=1}^n \delta_j ((1-\beta)\varphi_1(y_j) + \beta\varphi_2(y_j)) + \sum_{i=1}^l \alpha_i ((1-\beta)\varphi_1(x_i) + \beta\varphi_2(x_i)) = \\
& = \sum_{j=1}^n (\delta_j (1-\beta)\varphi_1(y_j) + \delta_j \beta\varphi_2(y_j)) + \\
& + \sum_{i=1}^l (\alpha_i (1-\beta)\varphi_1(x_i) + \alpha_i \beta\varphi_2(x_i)) = \\
& = \sum_{j=1}^n \delta_j (1-\beta)\varphi_1(y_j) + \sum_{j=1}^n \delta_j \beta\varphi_2(y_j) + \\
& + \sum_{i=1}^l \alpha_i (1-\beta)\varphi_1(x_i) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \beta\varphi_2(x_i) = \\
& = (1-\beta) \sum_{j=1}^n \delta_j \varphi_1(y_j) + \beta \sum_{j=1}^n \delta_j \varphi_2(y_j) + \\
& + (1-\beta) \sum_{j=1}^l \alpha_j \varphi_1(x_j) + \beta \sum_{j=1}^l \alpha_j \varphi_2(x_j) = \\
& = (1-\beta) \left(\sum_{j=1}^n \delta_j \varphi_1(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_j \varphi_1(x_j) \right) + \\
& + \beta \left(\sum_{j=1}^n \delta_j \varphi_2(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_j \varphi_2(x_j) \right) = \\
& = (1-\beta) \lambda((\delta, \alpha), \varphi_1) + \beta \lambda((\delta, \alpha), \varphi_2).
\end{aligned}$$

Звідси слідує, що при фіксованому $(\delta, \alpha) \in R^{n+l}$ функція $\lambda((\delta, \alpha), \varphi)$ буде вгнутою по φ на Y^* .

Доведемо, що функція $\lambda((\delta, \alpha), \varphi)$ є неперервною по φ у розумінні слабкої* топології простору Y^* .

Нехай (δ, α) - фіксований елемент простору R^{n+l} , $\varphi_0 \in Y^*$, тоді

$$\begin{aligned}
& |\lambda((\delta, \alpha), \varphi) - \lambda((\delta, \alpha), \varphi_0)| = \\
& = \left| \sum_{j=1}^n \delta_j \varphi(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \varphi(x_i) - \left(\sum_{j=1}^n \delta_j \varphi_0(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \varphi_0(x_i) \right) \right| = \\
& = \left| \sum_{j=1}^n \delta_j (\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)) + \sum_{i=1}^l \alpha_i (\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)) \right| = \\
& = \left| \sum_{j=1}^n \delta_j (\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)) + \sum_{i=1}^l \alpha_i (\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)) \right| \leq \\
& \leq \left| \sum_{j=1}^n \delta_j (\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)) \right| + \left| \sum_{i=1}^l \alpha_i (\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)) \right| \leq \\
& \leq \sum_{j=1}^n |\delta_j| |\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)| + \sum_{i=1}^l |\alpha_i| |\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)| = \\
& = \sum_{j=1}^n |\delta_j| \|\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)\| + \sum_{i=1}^l |\alpha_i| \|\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)\|.
\end{aligned}$$

Для довільного $\varepsilon > 0$ розглянемо окіл точки φ_0 у слабкій* топології

$$\begin{aligned}
O(\varphi_0) &= O_{((y_1, \dots, y_n; x_1, \dots, x_l), \eta)}(\varphi_0) = \\
&= \left\{ \varphi \in Y^* : |\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)| < \eta; j = \overline{1, n}; |\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)| < \eta, i = \overline{1, l} \right\},
\end{aligned}$$

$$\text{де } \eta = \frac{\varepsilon}{\sum_{j=1}^n |\delta_j| + \sum_{i=1}^l |\alpha_i|}.$$

Тоді для $\varphi \in O(\varphi_0)$ одержимо:

$$\begin{aligned}
& |\lambda((\delta, \alpha), \varphi) - \lambda((\delta, \alpha), \varphi_0)| \leq \\
& \leq \sum_{j=1}^n |\delta_j| \|\varphi(y_j) - \varphi_0(y_j)\| + \sum_{i=1}^l |\alpha_i| \|\varphi(x_i) - \varphi_0(x_i)\| \leq \\
& \leq \sum_{j=1}^n |\delta_j| \cdot \eta + \sum_{i=1}^l |\alpha_i| \cdot \eta =
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= \eta \cdot \sum_{j=1}^n |\delta_j| + \eta \cdot \sum_{i=1}^l |\alpha_i| = \\
&= \eta \cdot \left(\sum_{j=1}^n |\delta_j| + \sum_{i=1}^l |\alpha_i| \right) = \\
&= \frac{\varepsilon}{\sum_{j=1}^n |\delta_j| + \sum_{i=1}^l |\alpha_i|} \cdot \left(\sum_{j=1}^n |\delta_j| + \sum_{i=1}^l |\alpha_i| \right) = \varepsilon.
\end{aligned}$$

Отже, для довільного $\varepsilon > 0$, існує окіл точки $\varphi_0 \in Y^*$ у слабкій* топології $O(\varphi_0) = O_{((y_1, \dots, y_n; x_1, \dots, x_n), \eta)}(\varphi_0)$ таким, що для довільних $\varphi \in O(\varphi_0)$

$$|\lambda((\delta, \alpha), \varphi) - \lambda((\delta, \alpha), \varphi_0)| < \varepsilon.$$

Це означає, що функція $\lambda((\delta, \alpha), \varphi)$ при фіксованому $(\delta, \alpha) \in R^{n+l}$, неперервна зверху в точці $\varphi_0 \in Y^*$, а, отже, і на Y^* .

Розглянемо множину

$$D = \left\{ (\delta, \alpha) = (\delta_1, \dots, \delta_n; \alpha_1, \dots, \alpha_l) \in R^{n+l}; \delta_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1 \right\}.$$

Покажемо, що множина D є опуклою множиною простору R^{n+l} .

Для довільного $\beta \in [0; 1]$ розглянемо вектор

$$\begin{aligned}
(\delta_\beta, \alpha_\beta) &= (1 - \beta)(\delta^1, \alpha^1) + \beta(\delta^2, \alpha^2) = \\
&= ((1 - \beta)\delta^1 + \beta\delta^2; (1 - \beta)\alpha^1 + \beta\alpha^2) = \\
&= ((1 - \beta)\delta_1^1 + \beta\delta_1^2; \dots; (1 - \beta)\delta_n^1 + \beta\delta_n^2; (1 - \beta)\alpha_1^1 + \beta\alpha_1^2; \dots \\
&\dots, (1 - \beta)\alpha_l^1 + \beta\alpha_l^2) = (\delta_1^\beta, \dots, \delta_n^\beta; \alpha_1^\beta, \dots, \alpha_l^\beta),
\end{aligned}$$

де $(\delta^1, \alpha^1) = (\delta_1^1, \dots, \delta_n^1; \alpha_1^1, \dots, \alpha_l^1)$, $(\delta^2, \alpha^2) = (\delta_1^2, \dots, \delta_n^2; \alpha_1^2, \dots, \alpha_l^2) \in D$.

Оскільки $(\delta^1, \alpha^1), (\delta^2, \alpha^2) \in D$, то $\delta_j^1 \geq 0, j = \overline{1, n}$, $\delta_j^2 \geq 0, j = \overline{1, n}$. З урахуванням того, що $\beta \in [0; 1]$, будемо мати, що

$$(1 - \beta)\delta_j^1 + \beta\delta_j^2 \geq 0, j = \overline{1, n}.$$

Отже, $(\delta_\beta, \alpha_\beta) = (\delta_1^\beta, \dots, \delta_n^\beta; \alpha_1^\beta, \dots, \alpha_l^\beta)$ такий, що $\delta_j^\beta \geq 0, j = \overline{1, n}$.

Крім того,

$$\begin{aligned}
& \sum_{j=1}^n \delta_j^\beta t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i^\beta p_i = \sum_{j=1}^n ((1-\beta)\delta_j^1 + \beta\delta_j^2) t_j + \sum_{i=1}^l ((1-\beta)\alpha_i^1 + \beta\alpha_i^2) p_i = \\
& = (1-\beta) \sum_{j=1}^n \delta_j^1 t_j + \beta \sum_{j=1}^n \delta_j^2 t_j + (1-\beta) \sum_{i=1}^l \alpha_i^1 p_i + \beta \sum_{i=1}^l \alpha_i^2 p_i = \\
& = (1-\beta) \left(\sum_{j=1}^n \delta_j^1 t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i^1 p_i \right) + \beta \left(\sum_{j=1}^n \delta_j^2 t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i^2 p_i \right) = \\
& = (1-\beta) \cdot 1 + \beta \cdot 1 = 1.
\end{aligned}$$

Отже, $\forall \beta \in [0;1]$ вектор $(\delta_\beta; \alpha_\beta) \in D$.

Звідси випливає, що довільна точка відрізка $\left[(\delta^1, \alpha^1), (\delta^2, \alpha^2) \right] \subset D$, а це і означає, що D є опуклою множиною.

Оскільки A є опуклою слабко* компактною множиною простору Y^* , D є опуклою множиною простору R^{n+l} , $\lambda((\delta, \alpha), \varphi)$ - опукла по $(\delta; \alpha) \in R^{n+l}$ при фіксованому $\varphi \in Y^*$, вгнута по φ при фіксованому $(\delta; \alpha) \in R^{n+l}$, півнеперервна зверху на Y^* у розумінні слабко* топології простору Y^* , D є опуклою множиною, то згідно з теоремою Фань-Цзі (див., наприклад, [15]) будемо мати

$$\begin{aligned}
& \inf_{(\delta, \alpha) \in D} \max_{\varphi \in A} \lambda((\delta, \alpha); \varphi) = \max_{\varphi \in A} \inf_{(\delta, \alpha) \in A} \lambda((\delta, \alpha); \varphi) = \\
& = \inf_{\substack{\delta_j \in R, \delta_j \geq 0, j=1, \dots, n; \\ \alpha_i \in R, i=1, \dots, l; \\ \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1}} \max_{\varphi \in A} \left(\sum_{j=1}^n \delta_j \varphi(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \varphi(x_i) \right) = \\
& = \max_{\varphi \in A} \inf_{\substack{\delta_j \in R, \delta_j \geq 0, j=1, \dots, n; \\ \alpha_i \in R, i=1, \dots, l; \\ \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1}} \left(\sum_{j=1}^n \delta_j \varphi(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \varphi(x_i) \right) \geq 1. \tag{1.21}
\end{aligned}$$

Нехай функціонал $\hat{\varphi} \in A$ такий, що

$$\begin{aligned}
& \max_{\varphi \in A} \inf_{\substack{\delta_j \in R, \delta_j \geq 0, j=1, \dots, n; \\ \alpha_i \in R, i=1, \dots, l; \\ \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1}} \left(\sum_{j=1}^n \delta_j \varphi(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \varphi(x_i) \right) =
\end{aligned}$$

$$= \inf_{\substack{\delta_j \in R, \delta_j \geq 0, j=\overline{1, n}; \\ \alpha_i \in R, i=\overline{1, l}; \\ \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1}} \left(\sum_{j=1}^n \delta_j \hat{\varphi}(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \hat{\varphi}(x_i) \right).$$

З урахуванням нерівності (1.21) будемо мати, що

$$\inf_{\substack{\delta_j \in R, \delta_j \geq 0, j=\overline{1, n}; \\ \alpha_i \in R, i=\overline{1, l}; \\ \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1}} \left(\sum_{j=1}^n \delta_j \hat{\varphi}(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \hat{\varphi}(x_i) \right) \geq 1. \quad (1.22)$$

З нерівності (1.22) випливає, що задача лінійного програмування

$$\inf_{\substack{\delta_j \in R, \delta_j \geq 0, j=\overline{1, n}; \\ \alpha_i \in R, i=\overline{1, l}; \\ \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1}} \left(\sum_{j=1}^n \delta_j \hat{\varphi}(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \hat{\varphi}(x_i) \right) \quad (1.23)$$

має оптимальний розв'язок.

Побудуємо задачу двоїсту до задачі (1.23) (див., [9, с.43])

$$\max v \quad (1.24)$$

$$v t_j \leq \hat{\varphi}(y_j), j = \overline{1, n}, \quad (1.25)$$

$$v p_i = \hat{\varphi}(x_i), i = \overline{1, l}. \quad (1.26)$$

Оскільки задача (1.23) має оптимальний розв'язок, то згідно з першою теоремою двоїстості лінійного програмування (див., [11, с. 19]), має розв'язок і задача (1.24) – (1.26), причому оптимальні значення цільових функцій цих задач рівні між собою.

Нехай v^* - оптимальний розв'язок задачі (1.24) – (1.26), тоді

$$\begin{aligned} v^* &= \max_{\substack{v t_j \leq \hat{\varphi}(y_j), j=\overline{1, n}; \\ v p_i = \hat{\varphi}(x_i), i=\overline{1, l}}} v = \\ &= \min_{\substack{\delta_j \in R, \delta_j \geq 0, j=\overline{1, n}; \\ \alpha_i \in R, i=\overline{1, l}; \\ \sum_{j=1}^n \delta_j t_j + \sum_{i=1}^l \alpha_i p_i = 1}} \left(\sum_{j=1}^n \delta_j \hat{\varphi}(y_j) + \sum_{i=1}^l \alpha_i \hat{\varphi}(x_i) \right) \geq 1, \end{aligned}$$

Звідси випливає, що

$$v^* t_j \leq \hat{\varphi}(y_j), j = \overline{1, n};$$

$$v^* p_i = \hat{\varphi}(x_i), i = \overline{1, l}.$$

Отже,

$$\frac{\hat{\varphi}}{v^*}(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n};$$

$$\frac{\hat{\varphi}}{v^*}(x_i) \geq p_i, i = \overline{1, l}.$$

Розглянемо функціонал $\tilde{\varphi} = \frac{\hat{\varphi}}{v^*} \in Y^*$.

Оскільки $0 \in A, \hat{\varphi} \in A, A$ - опукла множина, то для довільного $\beta \in [0, 1]$.

$$(1 - \beta) \cdot 0 + \beta \cdot \hat{\varphi} = \beta \hat{\varphi} \in A. \quad (1.27)$$

Покладемо $\tilde{\beta} = \frac{1}{v^*}$. Оскільки $v^* \geq 1$, то $\frac{1}{v^*} \leq 1$, тому $\tilde{\beta} \in [0, 1]$.

З (1.27) випливає, що

$$\tilde{\beta} \cdot \hat{\varphi} = \frac{1}{v^*} \hat{\varphi} = \tilde{\varphi} \in A.$$

Отже, функціонал $\tilde{\varphi} \in A$ такий, що

$$\tilde{\varphi}(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n};$$

$$\tilde{\varphi}(x_i) \geq p_i, i = \overline{1, l}.$$

Це означає, що $\tilde{\varphi}$ - допустимий розв'язок задачі (1.1) – (1.4), а, отже, множина допустимих розв'язків задачі (1.1) – (1.4) не є порожньою множиною.

Достатність доведено.

Теорему доведено.

Теорема 1.5. *Якщо A - симетрична опукла слабо* компактна множина простору Y^* , існують $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, для яких виконується нерівність (1.17), то для того, щоб множина допустимих розв'язків для задачі (1.1) – (1.4) була непорожньою множиною ($M \neq \emptyset$), необхідно і достатньо, щоб мала місце нерівність (1.18).*

Доведення. Необхідність. Необхідність випливає з теореми 1.4.

Достатність. Оскільки A - симетричною опуклою слабо* компактною множиною простору Y^* , то $f_A(z) \geq 0, z \in Y$; існують $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, для яких виконується нерівність (1.17) і має місце співвідношення (1.18). Доведемо, що в цьому випадку множина M є непорожньою множиною.

З (1.18) випливає, що

$$f_A\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i \quad (1.28)$$

для довільних $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, таких, що

$$\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i > 0.$$

Розглянемо $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, такі, що $\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i \leq 0$, тоді

$$f_A\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right) \geq 0 = \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i.$$

Отже

$$f_A\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i,$$

для довільних $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$.

Згідно з теоремою 1.3, множина допустимих розв'язків є непорожньою множиною.

Теорему доведено.

Наслідок 1.1. Якщо $f_A(z) = \|z\|_A, z \in Y$, і існують $\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$ такі, що має місце нерівність (1.17), то для того, щоб множина допустимих розв'язків задачі (1.1) – (1.4) була непорожньою множиною, необхідно і достатньо, щоб

$$\inf_{\substack{\xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}; \\ \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i \geq 0}} \frac{\left\| \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i \right\|}{\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i} \geq 1.$$

Справедливість наслідку випливає з теореми 1.4.

РОЗДІЛ 2. КРИТЕРІЇ ОПТИМАЛЬНОСТІ ДОПУСТИМИХ РОЗВ'ЯЗКІВ ДЛЯ ЗАДАЧІ (1.1) – (1.4)

2.1. Співвідношення двоїстості для задачі (1.1) – (1.4)

Розглянемо задачу

$$\min w \tag{2.1}$$

$$\varphi(c_k) \leq w - d_k, k = \overline{1, m}; \tag{2.2}$$

$$\varphi(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}; \tag{2.3}$$

$$\varphi(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}; \tag{2.4}$$

$$\varphi \in A. \tag{2.5}$$

Задачу (2.1) – (2.5) будемо називати приєднаною задачею до задачі (1.1) – (1.4).

Має місце наступне твердження.

Теорема 2.1. *Задачі (1.1) – (1.4) та (2.1) – (2.5) є еквівалентними між собою, тобто, якщо $\varphi^* \in Y^*$ є оптимальним розв'язком для задачі (1.1) – (1.4), то (φ^*, w^*) є оптимальним для задачі (2.1) – (2.5), причому*

$$w^* = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k). \tag{2.6}$$

Навпаки, якщо (φ^, w^*) , $\varphi^* \in Y^*$, є оптимальним розв'язком для задачі (2.1) – (2.5), то φ^* є оптимальним розв'язком для задачі (1) – (4) і має місце рівність (2.6).*

Доведення. Нехай $\varphi^* \in Y^*$ є оптимальним розв'язком задачі (1.1) – (1.4), тоді

$$\min_{\varphi \in Y^*} \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k),$$

причому

$$\varphi^*(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}; \tag{2.8}$$

$$\varphi^*(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}; \tag{2.9}$$

$$\varphi^* \in A. \tag{2.10}$$

Покладемо $w^* = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k)$. Звідси випливає, що для довільних $k \in \{1, \dots, m\}$

$$\varphi^*(c_k) + d_k \leq \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = w^*; k = \overline{1, m}$$

$$\varphi^*(c_k) + d_k \leq w^*; k = \overline{1, m}$$

$$\varphi^*(c_k) \leq w^* - d_k; k = \overline{1, m}$$

Отже, (φ^*, w^*) задовольняють умову (2.2) задачі (2.1) – (2.6). Крім того, з (2.8) – (2.10) випливає, що φ^* задовольняє умови (2.3) – (2.5) задачі (2.1) – (2.5).

Тому (φ^*, w^*) є допустимим розв'язком для задачі (2.1) – (2.5).

Доведемо, що (φ^*, w^*) є оптимальним розв'язком задачі (2.1) – (2.5).

Доведення проведемо від супротивного. Припустимо, що (φ^*, w^*) не є оптимальним розв'язком для задачі (2.1) – (2.5). Тоді існує $(\tilde{\varphi}, \tilde{w}), \tilde{\varphi} \in A$, що задовольняє умову (2.2) – (2.5) (є допустимим розв'язком для задачі (2.1) – (2.5)) і

$$\tilde{w} < w^*.$$

Тоді

$$\tilde{\varphi}(c_k) + d_k \leq \tilde{w}, k = \overline{1, m}, \quad (2.11)$$

$$\tilde{\varphi}(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}, \quad (2.12)$$

$$\tilde{\varphi}(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}, \quad (2.13)$$

$$\tilde{\varphi} \in A. \quad (2.14)$$

З (2.11) випливає, що

$$\tilde{\varphi}(c_k) + d_k \leq \tilde{w}, k = \overline{1, m};$$

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k) \leq \tilde{w} < w^*;$$

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k) < w^*.$$

З урахуванням того, що

$$w^* = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k),$$

одержимо

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k) < \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k). \quad (2.15)$$

З умов (2.12) – (2.15) випливає, що $\tilde{\varphi}$ задовольняє умови (1.2) – (1.4) задачі (1.1) – (1.4), а, отже, є допустимим розв'язком для цієї задачі.

Тоді $\tilde{\varphi} \in Y^*$ – допустимий розв’язок задачі (1.1) – (1.4) для якого виконується умова (2.15), що суперечить оптимальності розв’язку $\varphi^* \in Y^*$ для задачі (1.1) – (1.4).

Одержана суперечність доводить, що (φ^*, w^*) є оптимальним розв’язком для задачі (2.1) – (2.5).

Отже, якщо φ^* є оптимальним розв’язком для задачі (1.1) – (1.4), то (φ^*, w^*) де $w^* = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k)$, є оптимальним розв’язком для задачі (2.1) – (2.5).

Навпаки, нехай (φ^*, w^*) є оптимальним розв’язком для задачі (2.1) – (2.5). Доведемо, що φ^* є оптимальним розв’язком для задачі (1.1) – (1.4), причому $w^* = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k)$.

Оскільки, (φ^*, w^*) – оптимальний розв’язок задачі (2.1) – (2.5), то (φ^*, w^*) – допустимий розв’язок для цієї задачі, тому φ^* задовольняє умови (2.3) – (2.5) задачі (2.1) – (2.5), а отже, умови (1.2) – (1.4) задачі (1.1) – (1.4). Тому φ^* є допустимий розв’язок для задачі (1.1) – (1.4). Крім того, з умови (2.2) задачі (2.1) – (2.5) випливає, що

$$\varphi^*(c_k) \leq w^* - d_k, k = \overline{1, m};$$

$$\varphi^*(c_k) + d_k \leq w^*, k = \overline{1, m};$$

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) \leq w^*.$$

Доведемо, що

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = w^*.$$

Доведення проведемо від супротивного. Припустимо, що

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) < w^*.$$

Покладемо

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \tilde{w}.$$

Тоді $\tilde{w} < w^*$.

Розглянемо пару $(\varphi^*; \tilde{w})$.

З (2.15) випливає, що

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \tilde{w};$$

$$\varphi^*(c_k) + d_k \leq \tilde{w}, k = \overline{1, m};$$

$$\varphi^*(c_k) \leq \tilde{w} - d_k, k = \overline{1, m}.$$

Отже, $(\varphi^*; \tilde{w})$ задовольняє умову (2.2) задачі (2.1) – (2.5). Крім того φ^* задовольняє умови (2.3) – (2.5) цієї задачі. Можна зробити висновок, що $(\varphi^*; \tilde{w})$ є допустимим розв'язком для задачі (2.1) – (2.5) і $\tilde{w} < w^*$, що суперечить оптимальності розв'язку $(\varphi^*; w^*)$ для задачі (2.1) – (2.5).

Одержана суперечність доводить, що

$$w^* = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k). \quad (2.16)$$

Доведемо, що φ^* є оптимальним розв'язком для задачі (1.1) – (1.4).

Доведення проведемо, від супротивного.

Припустимо, що φ^* не є оптимальним розв'язком для задачі (1.1) – (1.4). Тоді існує функціонал $\tilde{\varphi} \in Y^*$ такий, що задовольняє умови (1.2) – (1.4) задачі (1.1) – (1.4) (є допустимим розв'язком для задачі (1.1) – (1.4))

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k) < \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) \quad (2.17)$$

Покладемо

$$w_{\tilde{\varphi}} = \max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k).$$

Тоді

$$\tilde{\varphi}(c_k) + d_k \leq w_{\tilde{\varphi}}, k = \overline{1, m};$$

$$\tilde{\varphi}(c_k) \leq w_{\tilde{\varphi}} - d_k, k = \overline{1, m}.$$

Звідси випливає, що $(\tilde{\varphi}, w_{\tilde{\varphi}})$ задовольняє умову (2.2) задачі (2.1) – (2.5). Крім того, оскільки $\tilde{\varphi}$ є допустимим розв'язком задачі (1.1) – (1.4), то $\tilde{\varphi}$ задовольняє умови (2.3) – (2.5) задачі (2.1) – (2.5). Отже, $(\tilde{\varphi}, w_{\tilde{\varphi}})$ є допустимим розв'язком задачі (2.1) – (2.5).

З умови (2.17) випливає, що

$$w_{\tilde{\varphi}} = \max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k) < \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k)$$

Звідси $w_{\tilde{\varphi}} < w^*$. Отже, $(\tilde{\varphi}, w_{\tilde{\varphi}})$ – допустимий розв'язок для задачі (2.1) – (2.5) для якого

$$w_{\tilde{\varphi}} < w^*,$$

що суперечить оптимальності розв'язку $(\varphi^*; w^*)$ для задачі (2.1) – (2.5).

Одержана суперечність доводить, що φ^* є оптимальним розв'язком для задачі (1.1) – (1.4).

Теорему доведено.

Теорема 2.2. *Має місце співвідношення двоїстості*

$$\begin{aligned} & \min \left\{ \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) : \varphi(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}; \varphi(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}; \varphi \in A \right\} = \\ & = \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - f_A \left(\sum_{i=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right). \end{aligned}$$

Доведення. Нехай φ^* є оптимальним розв'язком задачі (1.1) – (1.4). Тоді, згідно з теоремою 2.1, $(\varphi^*; w^*)$, де $w^* = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k)$, є оптимальним розв'язком задачі (2.1) – (2.5).

Оскільки $(\varphi^*; w^*)$ – оптимальний розв'язок задачі (2.1) – (2.5), то він задовольняє умови (2.2) – (2.5) цієї задачі:

$$\varphi^*(c_k) \leq w^* - d_k, k = \overline{1, m}; \quad (2.18)$$

$$\varphi^*(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}; \quad (2.19)$$

$$\varphi^*(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}; \quad (2.20)$$

$$\varphi^* \in A. \quad (2.21)$$

З (2.18) – (2.20) для довільних $\gamma_k \in R$, $\gamma_k \geq 0$, $k = \overline{1, m}$, $\sum_{k=1}^m \gamma_k = 1$, $\xi_j \in R$, $\xi_j \geq 0$, $j = \overline{1, n}$; $\psi_i \in R$, $i = \overline{1, l}$, одержимо

$$\gamma_k \varphi^*(c_k) \leq \gamma_k (w^* - d_k), k = \overline{1, m},$$

$$\xi_j \varphi^*(y_j) \geq \xi_j t_j, j = \overline{1, n};$$

$$\psi_i \varphi^*(x_i) = \psi_i p_i, i = \overline{1, l}.$$

Звідси

$$-\gamma_k \varphi^*(c_k) \geq -\gamma_k (w^* - d_k), k = \overline{1, m};$$

$$\xi_j \varphi^*(y_j) \geq \xi_j t_j, j = \overline{1, n};$$

$$\psi_i \varphi^*(x_i) = \psi_i p_i, i = \overline{1, l}.$$

Тоді

$$\sum_{k=1}^m (-\gamma_k \varphi^*(c_k)) \geq \sum_{k=1}^m (-\gamma_k (w^* - d_k)),$$

$$\sum_{j=1}^n (\xi_j \varphi^*(y_j)) \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j,$$

$$\sum_{i=1}^l (\psi_i \varphi^*(x_i)) = \sum_{i=1}^l \psi_i p_i.$$

Додавши одержані співвідношення, отримаємо

$$\begin{aligned} & \sum_{k=1}^m (-\gamma_k \varphi^*(c_k)) + \sum_{j=1}^n \xi_j \varphi^*(y_j) + \sum_{i=1}^l \psi_i \varphi^*(x_i) = \\ & = \sum_{k=1}^m \varphi^*(-\gamma_k c_k) + \sum_{j=1}^n \varphi^*(\xi_j y_j) + \sum_{i=1}^l \varphi^*(\psi_i x_i) = \\ & = \varphi^*\left(\sum_{k=1}^m (-\gamma_k c_k)\right) + \varphi^*\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j\right) + \varphi^*\left(\sum_{i=1}^l \psi_i x_i\right) = \\ & = \varphi^*\left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k\right) \geq \\ & \geq \sum_{k=1}^m (-\gamma_k (w^* - d_k)) + \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i = \\ & = \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - \sum_{k=1}^m \gamma_k w^* = \\ & = \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - w^* \cdot \sum_{k=1}^m \gamma_k = \\ & = \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - w^*. \end{aligned}$$

Отже,

для

довільних

$$\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m},$$

$\sum_{k=1}^m \gamma_k = 1, \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, будемо мати

$$\begin{aligned} & \varphi^* \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \geq \\ & \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - w^*. \end{aligned}$$

Звідси

$$\begin{aligned} & f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) = \\ & = \max_{\varphi \in A} \varphi \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \geq \\ & \geq \varphi^* \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \geq \\ & \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - w^*; \\ & w^* \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - \\ & - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right). \quad (2.22) \end{aligned}$$

Оскільки $w^* = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k)$, то

$$\begin{aligned} \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) & \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - \\ & - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right). \end{aligned}$$

З урахуванням того, що φ^* є оптимальним розв'язком для задачі (1.1) – (1.4), будемо мати, що для довільних $\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}$, $\sum_{k=1}^m \gamma_k = 1, \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i \in R, i = \overline{1, l}$, має місце співвідношення

$$\begin{aligned} & \min \left\{ \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) : \varphi(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}; \varphi(x_i) > p_i, i = \overline{1, l}; \varphi \in A \right\} \geq \\ & \geq \sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right); \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & \min \left\{ \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) : \varphi(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}; \varphi(x_i) > p_i, i = \overline{1, l}; \varphi \in A \right\} \geq \\ & = \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - f_A \left(\sum_{i=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right). \quad (2.23) \end{aligned}$$

З урахуванням того, що $f_A(z) = \max_{\varphi \in A} \varphi(z)$, одержимо:

$$\begin{aligned} & \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - f_A \left(\sum_{i=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right) = \\ & = \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - \max_{\varphi \in A} \varphi \left(\sum_{i=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right) = \\ & = \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}}} \min_{\varphi \in A} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - \varphi \left(\sum_{i=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right) = \\ & = \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}}} \min_{\varphi \in A} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (t_j - \varphi(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i (p_i - \varphi(x_i)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \varphi(c_k)) \right). \quad (2.24) \end{aligned}$$

Розглянемо функцію:

$$\begin{aligned} v(\varphi; (\xi, \psi, \gamma)) &= v(\varphi, (\xi_1, \dots, \xi_n; \varphi_1, \dots, \varphi_l; \gamma_1, \dots, \gamma_m)) = \\ &= \sum_{j=1}^n \xi_j (t_j - \varphi(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i (p_i - \varphi(x_i)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \varphi(c_k)). \end{aligned}$$

Функція $v(\varphi; (\xi, \psi, \gamma))$ є угнутою по φ на Y^* при фіксованому $(\xi, \psi, \gamma) \in R^{n+l+m}$, опуклою по (ξ, ψ, γ) на R^{n+l+m} при кожному фіксованому $\varphi \in Y^*$, неперервною по φ у розумінні слабо* топології простору Y^* .

Розглянемо множину:

$$B = \left\{ (\xi, \psi, \gamma) = (\xi_1, \dots, \xi_n; \psi_1, \dots, \psi_l; \gamma_1, \dots, \gamma_m) \in R^{n+l+m} : \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}; \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1 \right\}.$$

Очевидно, що множина B є опуклою множиною простору R^{n+l+m} .

З урахуванням вищезазначеного та того, що A -слабко* компактна множина, простору Y^* , теореми Фань-Цзі (див., [15]), одержимо, що

$$\begin{aligned} & \sup_{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m};} \min_{\varphi \in A} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (t_j - \varphi(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i (p_i - \varphi(x_i)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \varphi(c_k)) \right) = \\ & \quad \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ & \quad \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ & \quad \psi_i \in R, i = \overline{1, l} \\ & = \sup_{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m};} \min_{\varphi \in A} \nu(\varphi; (\xi, \psi, \gamma)) = \\ & \quad \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ & \quad \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ & \quad \psi_i \in R, i = \overline{1, l} \\ & = \min_{\varphi \in A} \sup_{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m};} \nu(\varphi; \xi; \varphi, \gamma) = \\ & \quad \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ & \quad \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ & \quad \psi_i \in R, i = \overline{1, l} \\ & = \min_{\varphi \in A} \sup_{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m};} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (t_j - \varphi(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i (p_i - \varphi(x_i)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \varphi(c_k)) \right). \quad (2.25) \\ & \quad \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ & \quad \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ & \quad \psi_i \in R, i = \overline{1, l} \end{aligned}$$

Нехай $\tilde{\varphi} \in A$ такий, що

$$\begin{aligned} & \min_{\varphi \in A} \sup_{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m};} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (t_j - \varphi(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i (p_i - \varphi(x_i)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \varphi(c_k)) \right) = \\ & \quad \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ & \quad \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ & \quad \psi_i \in R, i = \overline{1, l} \\ & = \sup_{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m};} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (t_j - \tilde{\varphi}(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i (p_i - \tilde{\varphi}(x_i)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \tilde{\varphi}(c_k)) \right). \quad (2.26) \\ & \quad \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ & \quad \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ & \quad \psi_i \in R, i = \overline{1, l} \end{aligned}$$

Покажемо, що $\tilde{\varphi} \in M$, тобто є допустимим для задачі (1.1) – (1.4).

Припустимо, що $\tilde{\varphi}$ не є допустимим для задачі (1.1) – (1.4), тоді для деякого $j_0 \in \{1, \dots, n\}$

$$\tilde{\varphi}(y_{j_0}) < t_{j_0},$$

або для деякого $i_0 \in \{1, \dots, l\}$

$$\tilde{\varphi}(x_{i_0}) \neq p_{i_0}.$$

Припустимо, що $\tilde{\varphi}(y_{j_0}) < t_{j_0}$, тоді $t_{j_0} - \tilde{\varphi}(y_{j_0}) > 0$. Розглянемо вектор $(\tilde{\xi}, \tilde{\psi}, \tilde{\gamma}) = (\tilde{\xi}_1, \dots, \tilde{\xi}_{j_0-1}, \tilde{\xi}_{j_0}, \tilde{\xi}_{j_0+1}, \dots, \tilde{\xi}_n; \tilde{\psi}_1, \dots, \tilde{\psi}_l; \tilde{\gamma}_1, \dots, \tilde{\gamma}_m)$, такий, що $\tilde{\xi}_1, \dots, \tilde{\xi}_{j_0-1}; \tilde{\xi}_{j_0+1}, \dots, \tilde{\xi}_n; \tilde{\psi}_1, \dots, \tilde{\psi}_l; \tilde{\gamma}_1, \dots, \tilde{\gamma}_m$ – фіксовані числа такі, що $\tilde{\xi}_1 \geq 0, \dots, \tilde{\xi}_{j_0-1} \geq 0, \tilde{\xi}_{j_0+1} \geq 0, \dots, \tilde{\xi}_n \geq 0, \tilde{\gamma}_1 \geq 0, \dots, \tilde{\gamma}_m \geq 0, \sum_{k=1}^m \tilde{\gamma}_k = 1$, тоді при $\tilde{\xi}_{j_0} \rightarrow +\infty$ одержимо, що

$$\tilde{\xi}_{j_0} (t_{j_0} - \tilde{\varphi}(y_{j_0})) \rightarrow +\infty,$$

а отже,

$$\sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, \dots, m; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j=1, \dots, n; \\ \psi_i \in R, i=1, \dots, l}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (t_j - \varphi(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i (p_i - \varphi(x_i)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \varphi(c_k)) \right) \rightarrow +\infty,$$

що суперечить умові (2.23).

Одержана суперечність доводить, що

$$\tilde{\varphi}(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}.$$

Припустимо, що для деякого $i_0 \in \{1, \dots, l\}$

$$\tilde{\varphi}(x_{i_0}) \neq p_{i_0}.$$

Нехай, наприклад, $\tilde{\varphi}(x_{i_0}) < p_{i_0}$. Тоді $p_{i_0} - \tilde{\varphi}(x_{i_0}) > 0$.

Розглянемо вектор $(\tilde{\xi}, \tilde{\psi}, \tilde{\gamma}) = (\tilde{\xi}_1, \dots, \tilde{\xi}_n; \tilde{\psi}_1, \dots, \tilde{\psi}_{i_0-1}, \tilde{\psi}_{i_0}, \tilde{\psi}_{i_0+1}, \dots, \tilde{\psi}_l; \tilde{\gamma}_1, \dots, \tilde{\gamma}_m)$ такий, що $\tilde{\xi}_1, \dots, \tilde{\xi}_n; \tilde{\psi}_1, \dots, \tilde{\psi}_{i_0-1}, \tilde{\psi}_{i_0+1}, \dots, \tilde{\psi}_l; \tilde{\gamma}_1, \dots, \tilde{\gamma}_m$ – фіксовані дійсні числа, які задовольняють умові

$\tilde{\xi}_j \geq 0, j = \overline{1, n}, \tilde{\gamma}_k \geq 0, k = \overline{1, m}, \sum_{k=1}^m \tilde{\gamma}_k = 1$, а $\tilde{\psi}_{i_0}$ - як завгодно велике додатне число. Тоді при $\tilde{\psi}_{i_0} \rightarrow +\infty$ одержимо

$$\tilde{\psi}_{i_0} (p_{i_0} - \tilde{\varphi}(x_{i_0})) \rightarrow +\infty,$$

а, отже,

$$\sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (t_j - \varphi(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i (p_i - \varphi(x_i)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \varphi(c_k)) \right) \rightarrow +\infty,$$

що суперечить умові (2.23).

Аналогічно можна провести міркування і для випадку коли $\tilde{\varphi}(x_{i_0}) > p_{i_0}$.

Отже, $\tilde{\varphi} \in A$ такий, що

$$\tilde{\varphi}(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}$$

$$\tilde{\varphi}(x_i) \geq p_i, i = \overline{1, l}.$$

Тому $\tilde{\varphi}$ є допустимим розв'язком для задачі (1.1) – (1.4).

З урахуванням вищезазначеного та співвідношення (2.24), (2.25), (2.26) одержимо:

$$\begin{aligned} & \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right) = \\ & = \min_{\varphi \in A} \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (t_j - \varphi(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i (p_i - \varphi(x_i)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \varphi(c_k)) \right) = \\ & = \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k = \overline{1, m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j = \overline{1, n}; \\ \psi_i \in R, i = \overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (t_j - \tilde{\varphi}(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i (p_i - \tilde{\varphi}(x_i)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \tilde{\varphi}(c_k)) \right) = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j=1, n; \\ \psi_i \in R, i=1, l}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j (t_j - \tilde{\varphi}(y_j)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \tilde{\varphi}(c_k)) \right) \geq \\
&\geq \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j=1, n; \\ \psi_i \in R, i=1, l}} \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \tilde{\varphi}(c_k)) \geq \\
&= \max_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1;}} \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \tilde{\varphi}(c_k)). \tag{2.27}
\end{aligned}$$

Покажемо, що $\max_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1;}} \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \tilde{\varphi}(c_k)) = \max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k)$.

Дійсно

$$\begin{aligned}
&\max_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1;}} \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \tilde{\varphi}(c_k)) \leq \\
&\leq \max_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1;}} \sum_{k=1}^m \gamma_k \max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k) = \\
&= \max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k) \cdot \max_{1 \leq k \leq m} \sum_{k=1}^m \gamma_k = \\
&= \max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k). \tag{2.28}
\end{aligned}$$

Припустимо, не втрачаючи загальності, що

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k) = \tilde{\varphi}(c_1) + d_1.$$

Розглянемо вектор $(\gamma_1, \dots, \gamma_m) = (1, 0, \dots, 0)$ тоді

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k) = \tilde{\varphi}(c_1) + d_1 = 1 \cdot (\tilde{\varphi}(c_1) + d_1) +$$

$$\begin{aligned}
& +0 \cdot (\tilde{\varphi}(c_2) + d_2) + 0 \cdot \dots + 0 \cdot (\tilde{\varphi}(c_m) + d_m) \leq \\
& \leq \max_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m, \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1}} \sum_{k=1}^m \gamma_k (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k). \tag{2.29}
\end{aligned}$$

Зі співвідношень (2.28), (2.29) випливає, що

$$\max_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m, \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1}} \sum_{k=1}^m \gamma_k (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k) = \max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k).$$

З урахуванням цього та співвідношення (2.27) одержимо:

$$\begin{aligned}
& \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m, \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j=1, n; \\ \psi_i \in R, i=1, l}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - f_A \left(\sum_{i=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right) \geq \\
& \geq \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m, \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1}} \sum_{k=1}^m \gamma_k (d_k + \tilde{\varphi}(c_k)) = \\
& = \max_{1 \leq k \leq m} (\tilde{\varphi}(c_k) + d_k) \geq \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \\
& = \min \left\{ \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) : \varphi(y_j) \geq t_j, j=1, n; \varphi(x_i) > p_i, i=1, l; \varphi \in A \right\}. \tag{2.30}
\end{aligned}$$

З (2.23), (2.30) слідує

$$\begin{aligned}
& \min \left\{ \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) : \varphi(y_j) \geq t_j, j=1, n; \varphi(x_i) > p_i, i=1, l; \varphi \in A \right\} = \\
& = \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m, \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j=1, n; \\ \psi_i \in R, i=1, l}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - f_A \left(\sum_{i=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right).
\end{aligned}$$

Теорему доведено.

Поруч із задачею (1.1) – (1.4) будемо розглядати задачу

$$\sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j=1, n; \\ \psi_i \in R, i=1, l}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - f_A \left(\sum_{i=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right). \quad (2.31)$$

2.2. Критерій оптимальності допустимо для задачі (1.1) – (1.4) та (2.31) розв'язків

Теорема 2.3. Нехай функціонал φ^* - допустимий розв'язок для задачі (1.1) – (1.4), а вектор $(\xi_1^*, \dots, \xi_n^*; \psi_1^*, \dots, \psi_l^*; \gamma_1^*, \dots, \gamma_m^*) \in R^{n+l+m}$ допустимий розв'язок для задачі (2.31).

Для того, щоб φ^* та $(\xi_1^*, \dots, \xi_n^*; \psi_1^*, \dots, \psi_l^*; \gamma_1^*, \dots, \gamma_m^*)$ були оптимальними розв'язками відповідно для задач (1.1) – (1.4) та (2.31), необхідно і достатньо, що мало місце співвідношення:

$$\begin{aligned} & \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \\ & = \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \varphi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k - \\ & - f_A \left(\sum_{i=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right). \end{aligned} \quad (2.32)$$

Доведення. Необхідність. Нехай $\varphi^* \in M$ і φ^* - оптимальний розв'язок для задачі (1.1) – (1.4) тоді

$$\min_{\substack{\varphi(x_i) = p_i, i=1, n; \\ \varphi(y_j) \geq t_j, j=1, n; \\ \varphi \in A}} \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k). \quad (2.32)$$

Нехай $(\xi_1^*, \dots, \xi_n^*; \psi_1^*, \dots, \psi_l^*; \gamma_1^*, \dots, \gamma_m^*)$, $\xi_j^* \in R, \xi_j^* \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i^* \in R; i = \overline{1, l}; \gamma_k^* \in R, \gamma_k^* \geq 0, k = \overline{1, m}, \sum_{k=1}^m \gamma_k^* = 1$ – оптимальний розв'язок для задачі (2.31).

Тоді:

$$\begin{aligned} & \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j=1, n; \\ \psi_i \in R, i=1, l}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - \right. \\ & \left. - f_A \left(\sum_{i=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right) = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k - \\
&\quad - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right). \tag{2.33}
\end{aligned}$$

З урахуванням (2.32) та (2.33), теореми 2.2 одержимо

$$\begin{aligned}
\max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) &= \min_{\substack{\varphi(x_i)=p_i, i=\overline{1, l}; \\ \varphi(y_j) \geq t_j, j=\overline{1, n}; \\ \varphi \in A}} \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) = \\
&= \sup_{\substack{\gamma_k \in \mathbb{R}, \gamma_k \geq 0, k=\overline{1, m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in \mathbb{R}, \xi_j \geq 0, j=\overline{1, n}; \\ \psi_i \in \mathbb{R}, i=\overline{1, l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - \right. \\
&\quad \left. - f_A \left(\sum_{i=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right) = \\
&= \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k - \\
&\quad - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right).
\end{aligned}$$

Звідси випливає, що

$$\begin{aligned}
\max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) &= \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k - \\
&\quad - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right).
\end{aligned}$$

Необхідність доведено.

Достатність. Припустимо, що функціонал $\varphi^* \in M$, вектор $(\xi_1^*, \dots, \xi_n^*; \psi_1^*, \dots, \psi_l^*; \gamma_1^*, \dots, \gamma_m^*) \in R^{n+l+m}$, $\xi_j^* \in \mathbb{R}, \xi_j^* \geq 0, j = \overline{1, n}; \psi_i^* \in \mathbb{R}; i = \overline{1, l}; \gamma_k^* \in \mathbb{R}, \gamma_k^* \geq 0, k = \overline{1, m}, \sum_{k=1}^m \gamma_k^* = 1$, такі, що має рівність (2.32).

Тоді

$$\begin{aligned}
& \min_{\substack{\varphi(x_i)=p_i, i=1, n; \\ \varphi(y_j) \geq t_j, j=1, l; \\ \varphi \in A}} \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) \leq \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \\
& = \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k - \\
& - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) \leq \\
& \leq \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j=1, n; \\ \psi_i \in R, i=1, l}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - \right. \\
& \left. - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right). \tag{2.34}
\end{aligned}$$

З урахуванням теореми 2.2 одержимо

$$\begin{aligned}
& \min_{\substack{\varphi(x_i)=p_i, i=1, n; \\ \varphi(y_j) \geq t_j, j=1, l; \\ \varphi \in A}} \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \\
& = \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k - \\
& - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) = \\
& = \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=1, m; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j=1, n; \\ \psi_i \in R, i=1, l}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - \right. \\
& \left. - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right).
\end{aligned}$$

Звідси випливає, що

$$\min_{\substack{\varphi(x_i)=p_i, i=1, n; \\ \varphi(y_j) \geq t_j, j=1, l; \\ \varphi \in A}} \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k),$$

$$\begin{aligned}
& \sup_{\substack{\gamma_k \in R, \gamma_k \geq 0, k=\overline{1,m}; \\ \sum_{k=1}^m \gamma_k = 1; \\ \xi_j \in R, \xi_j \geq 0, j=\overline{1,n}; \\ \psi_i \in R, i=\overline{1,l}}} \left(\sum_{j=1}^n \xi_j t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k d_k - \right. \\
& \left. - f_A \left(\sum_{i=1}^n \xi_j y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k c_k \right) \right) = \\
& = \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k - \\
& - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right).
\end{aligned}$$

А це означає, що функціонал φ^* є оптимальним для задачі (1.1) – (1.4), а вектор $(\xi_1^*, \dots, \xi_n^*; \psi_1^*, \dots, \psi_l^*; \gamma_1^*, \dots, \gamma_m^*)$ – оптимальним для задачі (2.31).

Достатність доведено.

Теорему доведено.

Теорема 2.4. Нехай функціонал φ^* – допустимий розв'язок для задачі (1.1) – (1.4), а вектор $(\xi_1^*, \dots, \xi_n^*; \psi_1^*, \dots, \psi_l^*; \gamma_1^*, \dots, \gamma_m^*) \in R^{n+l+m}$ допустимий розв'язок для задачі (2.31).

Для того, щоб φ^* та $(\xi_1^*, \dots, \xi_n^*; \psi_1^*, \dots, \psi_l^*; \gamma_1^*, \dots, \gamma_m^*)$ були оптимальними розв'язками відповідно для задачі (1.1) – (1.4) та (2.31), необхідно і достатньо, щоб вони задовольняли умовам:

$$1) \varphi^* \left(\sum_{i=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) = f_A \left(\sum_{i=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right);$$

$$2) \xi_j^* (t_j - \varphi_j(y_j)) = 0, j = \overline{1,n};$$

$$3) \gamma_k^* (\varphi^*(c_k) + d_k) - \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = 0, k = \overline{1,m}.$$

Доведення. Необхідність. Нехай $\varphi^* \in M$ – оптимальний розв'язок для задачі (1.1) – (1.4), а $(\xi_1^*, \dots, \xi_n^*; \psi_1^*, \dots, \psi_l^*; \gamma_1^*, \dots, \gamma_m^*) \in R^{n+l+m}$, $\xi_j^* \in R, \xi_j^* \geq 0, j = \overline{1,n}; \psi_i^* \in R; i = \overline{1,l}; \gamma_k^* \in R, \gamma_k^* \geq 0, k = \overline{1,m}, \sum_{k=1}^m \gamma_k^* = 1$ – оптимальний розв'язок для задачі (2.31). Доведемо, що виконується умови 1.1) – 1.3) теореми.

Оскільки φ^* є допустимим для задачі (1.1) – (1.4), то

$$\varphi^*(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n};$$

$$\varphi^*(x_i) = p_i, i = \overline{1, l};$$

$$\varphi^* \in A.$$

Звідси одержимо:

$$t_j - \varphi^*(y_j) \leq 0, j = \overline{1, n}; \quad (2.35)$$

$$p_i - \varphi^*(x_i) = 0, i = \overline{1, l}. \quad (2.36)$$

З теореми 2.3, співвідношень (2.35), (2.36) одержимо:

$$\min_{\substack{\varphi(y_j) \geq t_j, j = \overline{1, n}; \\ \varphi(x_i) = p_i, i = \overline{1, l}; \\ \varphi \in A}} \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k) = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) =$$

$$= \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k -$$

$$- f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) =$$

$$= \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k -$$

$$- \max_{\varphi \in A} \varphi \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) \leq$$

$$\leq \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k -$$

$$- \varphi^* \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) =$$

$$= \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k -$$

$$- \left(\varphi^* \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j \right) + \varphi^* \left(\sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i \right) - \varphi^* \left(\sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) \right) =$$

$$= \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k -$$

$$\begin{aligned}
& -\sum_{j=1}^n \xi_j^* \varphi^*(y_j) - \sum_{i=1}^l \psi_i^* \varphi^*(x_i) + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* \varphi^*(c_k) = \\
& = \sum_{j=1}^n \xi_j^* (t_j - \varphi^*(y_j)) + \sum_{i=1}^l \psi_i^* (p_i - \varphi^*(x_i)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* (d_k + \varphi^*(c_k)) \leq \\
& \leq \sum_{j=1}^n \xi_j^* (t_j - \varphi^*(y_j)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* (d_k + \varphi^*(c_k)) \leq \\
& \leq \sum_{k=1}^m \gamma_k^* (d_k + \varphi^*(c_k)) \leq \sum_{k=1}^m \gamma_k^* \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \\
& = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) \cdot \sum_{k=1}^m \gamma_k^* = \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \\
& = \min_{\substack{\varphi(y_j) \geq t_j, j=1, \dots, n; \\ \varphi(x_i) = p_i, i=1, \dots, l; \\ \varphi \in A}} \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi(c_k) + d_k). \tag{2.37}
\end{aligned}$$

З (2.37) випливає, що

$$\begin{aligned}
\max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) & = \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k - \\
& - f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) = \\
& = \sum_{j=1}^n \xi_j^* t_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k - \\
& - \varphi^* \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) = \\
& = \sum_{j=1}^n \xi_j^* (t_j - \varphi^*(y_j)) + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* (d_k + \varphi^*(c_k)) \\
& = \sum_{k=1}^m \gamma_k^* (\varphi^*(c_k) + d_k) = \sum_{k=1}^m \gamma_k^* \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k).
\end{aligned}$$

Звідси випливає, що

$$\begin{aligned}
& \varphi^* \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) = \\
& = f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right), \tag{2.38}
\end{aligned}$$

$$\sum_{j=1}^n \xi_j^* (t_j - \varphi^*(y_j)) = 0, \quad (2.39)$$

$$\sum_{k=1}^m \gamma_k^* (\varphi^*(c_k) + d_k) - \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = 0. \quad (2.40)$$

З урахуванням того, що $\xi_j^* \geq 0$ та (2.36) з (2.39) одержимо:

$$\xi_j^* (t_j - \varphi^*(y_j)) = 0, \quad j = \overline{1, m}.$$

Оскільки $\gamma_k^* \geq 0$ і $\varphi^*(c_k) + d_k \leq \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k)$, $k = \overline{1, m}$, з (2.40) одержимо

$$\gamma_k^* (\varphi^*(c_k) + d_k - \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k)) = 0, \quad k = \overline{1, m}.$$

Отже, з умов (2.38) – (2.40) випливає

$$\varphi^* \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) =$$

$$= f_A \left(\sum_{j=1}^n \xi_j^* y_j + \sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right),$$

$$\xi_j^* (t_j - \varphi^*(y_j)) = 0, \quad j = \overline{1, m};$$

$$\gamma_k^* (\varphi^*(c_k) + d_k - \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k)) = 0, \quad k = \overline{1, m}.$$

Необхідність доведено.

Достатність. Нехай функціонал φ^* - допустимий для задачі (1.1) – (1.4), $(\xi_1^*, \dots, \xi_n^*; \psi_1^*, \dots, \psi_l^*; \gamma_1^*, \dots, \gamma_m^*)$ - допустимий для задачі 1.1) – 1.3) теореми.

Тоді з умови 1.3) одержимо, що

$$\gamma_k^* \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \gamma_k^* (\varphi^*(c_k) + d_k),$$

$$\sum_{k=1}^m \gamma_k^* \max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \sum_{k=1}^m \gamma_k^* (\varphi^*(c_k) + d_k);$$

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \sum_{k=1}^m \gamma_k^* (\varphi^*(c_k) + d_k).$$

Звідси та з урахуванням умов 1.1) – 1.2) одержимо:

$$\max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) = \sum_{k=1}^m \gamma_k^* (\varphi^*(c_k) + d_k) =$$

$$\begin{aligned}
&= \sum_{k=1}^m \gamma_k^* (\varphi^*(c_k) + d_k) + \sum_{i=1}^l \psi_i^* (p_i - \varphi^*(x_i)) = \\
&= \sum_{k=1}^m \gamma_k^* (\varphi^*(c_k) + d_k) + \sum_{i=1}^l \psi_i^* (p_i - \varphi^*(x_i)) + \\
&+ \sum_{j=1}^n \xi_j^* (t_j - \varphi^*(y_j)) = \sum_{k=1}^m \gamma_k^* \varphi^*(c_k) + \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k + \\
&+ \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i - \sum_{i=1}^l \psi_i^* \varphi^*(x_i) + \sum_{j=1}^m \xi_j^* t_j - \sum_{j=1}^m \xi_j^* \varphi^*(y_j) = \\
&= \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{j=1}^m \xi_j^* t_j - \left(\sum_{i=1}^l \varphi^*(\psi_i^* x_i) + \right. \\
&\quad \left. + \sum_{j=1}^m \varphi^*(\xi_j^* y_j) - \sum_{k=1}^m \varphi^*(\gamma_k^* c_k) \right) = \\
&= \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{j=1}^m \xi_j^* t_j - \\
&- \left(\varphi^* \left(\sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i \right) + \varphi^* \left(\sum_{j=1}^m \xi_j^* y_j \right) - \varphi^* \left(\sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) \right) = \\
&= \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{j=1}^m \xi_j^* t_j - \\
&- \varphi^* \left(\sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i + \sum_{j=1}^m \xi_j^* y_j - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right) = \\
&= \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{j=1}^m \xi_j^* t_j - \\
&\quad - f_A \left(\sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i + \sum_{j=1}^m \xi_j^* y_j - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right). \tag{2.41}
\end{aligned}$$

З (2.41) одержимо, що для допустимого для задачі (1.1) – (1.4) функціоналу φ^* , допустимого для задачі (2.31) вектора $(\xi_1^*, \dots, \xi_n^*; \psi_1^*, \dots, \psi_l^*; \gamma_1^*, \dots, \gamma_m^*)$ виконується рівність

$$\begin{aligned}
\max_{1 \leq k \leq m} (\varphi^*(c_k) + d_k) &= \sum_{k=1}^m \gamma_k^* d_k + \sum_{i=1}^l \psi_i^* p_i + \sum_{j=1}^m \xi_j^* t_j - \\
&- f_A \left(\sum_{i=1}^l \psi_i^* x_i + \sum_{j=1}^m \xi_j^* y_j - \sum_{k=1}^m \gamma_k^* c_k \right).
\end{aligned}$$

Згідно з теоремою 2.3 φ^* є оптимальним розв'язком для задачі (1.1) – (1.4);
 $(\xi_1^*, \dots, \xi_n^*; \psi_1^*, \dots, \psi_l^*; \gamma_1^*, \dots, \gamma_m^*)$ - оптимальним розв'язком для задачі (2.31).

Достатність доведено.

Теорему доведено.

ВИСНОВКИ

У роботі розглядалась задача мінімізації опуклої кусково-афінної функції при лінійних обмеженнях та додатковому обмеженню, що задається симетричною опуклою слабо* компактною множиною.

В роботі:

1. Встановлено, що множина допустимих розв'язків задачі (1.1) – (1.4) є опуклою слабо* компактною множиною простору Y^* .

2. Показано, що функціонал $f_A(z) = \max_{\varphi \in A} \varphi(z)$, $z \in Y$, є сублінійним функціоналом, заданим на Y .

3. Для задачі (1.1) – (1.4) встановлено необхідні і достатні умови існування допустимих розв'язків у випадку, коли A є опуклою слабо* компактною множиною простору Y^* .

4. Для задачі (1.1) – (1.4) встановлено необхідні і достатні умови існування допустимих розв'язків у випадку, коли A є симетричною опуклою слабо* компактною множиною простору Y^* .

5. Розглянуто критерій існування допустимого розв'язку у випадку, коли $f_A(z) = \|z\|_A$, $z \in Y$.

6. Побудовано приєднану задачу до задачі (1.1) – (1.4) та встановлено зв'язок між оптимальним розв'язком цих задач.

7. Встановлено співвідношення двоїстості для задачі (1.1) – (1.4).

8. Встановлено критерії оптимальності допустимих розв'язків для задачі (1.1) – (1.4) та двоїстості до неї.

СПИСОК ВИКОРИСТАНИХ ДЖЕРЕЛ

1. Гнатюк В. О., Чікуркова Я. В. Співвідношення двоїстості для задачі мінімізації кусково-лінійної функції при обмеженнях, заданих системою лінійних рівнянь, та додатковому обмеженню на норми допустимих розв'язків. Наукові праці Кам'янець-Подільського національного університету імені Івана Огієнка: збірник за підсумками звітної наукової конференції викладачів, докторантів і аспірантів. [Електронний ресурс]. Кам'янець-Подільський: Кам'янець-Подільський національний університет імені Івана Огієнка, 2022. Вип. 21. С. 283-285.
2. Гудима У., Гнатюк В. Опуклий аналіз: навчальний посібник. Кам'янець-Подільський : Кам'янець-Подільський нац. ун-т ім. Ів. Огієнка, 2019. 112 с.
3. Дороговцев А. Математичний аналіз: підручник у двох частинах. Частина 1. Київ : Либідь, 1993. 320 с.
4. Дороговцев А. Математичний аналіз: підручник у двох частинах. Частина 2. Київ : Либідь, 1994. 304 с.
5. Думанська Т.В., Каліта Н.А. Критерій оптимальності допустимих розв'язків для деякої задачі мінімізації опуклої кусково-афінної функції та двоїстої для неї, Наукові праці Кам'янець-Подільського національного університету імені Івана Огієнка : збірник за підсумками звітної наукової конференції викладачів, докторантів і аспірантів. [Електронний ресурс]. Кам'янець-Подільський: Кам'янець-Подільський національний університет імені Івана Огієнка, 2023. Вип. 22. С. 653-656.
6. Жалдак М., Триус Ю. Основи теорії і методів оптимізації: Навчальний посібник. Черкаси : Брама-Україна, 2005. 305 с.
7. Каліта Н.А. Умови існування допустимих розв'язків для задачі мінімізації опуклої кусково-афінної функції. Вісник Кам'янець-Подільського національного університету імені Івана Огієнка. Фізико-математичні науки. Випуск 15. Кам'янець-Подільський : Кам'янець-Подільський національний університет імені Івана Огієнка, 2022. С. 68-72.
8. Канторович Л., Акилов Г. Функциональный анализ. М : Наука, 1984. 752 с.
9. Лавров Є., Перхун Л., Шендрик В. 6. Математичні методи дослідження операцій. Суми : Сум. держ. ун-т, 2017. 212 с. С.43

10. Лоран П. Ж. Аппроксимация и оптимизация. Москва : Мир, 1975. 496 с.
11. Михайлович В.М., Тютюнник О.І. Вища математика. Математичне програмування в Maple. Частина II. Двоїсті та цілочислові задачі лінійного програмування: навчальний посібник. Вінниця : ВНТУ, 2013. 78 с.
12. Моклячук М. Основи опуклого аналізу. Навчальний посібник. Київ : Вид-во ТВіМС, 2004. 236 с.
13. Самсонов В. Алгоритми розв'язання задач оптимізації. Київ : НУХТ, 2014. 303 с.
14. Сікора Я. Методи оптимізації та дослідження операцій. Житомир : ЖДУ ім. Ів. Франка, 2019. 148 с.
15. Фань Цзи. Теоремы о минимаксе. Бесконечные антагонистические игры. М : Физматгиз, 1963. С. 31-39.