

## Лабораторна робота 9

### ЗВЕДЕННЯ МАТРИЧНОЇ ГРИ ДО ЗАДАЧІ ЛІНІЙНОГО ПРОГРАМУВАННЯ

**Мета роботи** – набути навичок зведення матричної гри до задачі лінійного програмування.

#### I. Теоретичні відомості з теми

Нехай є матрична гра з матрицею  $A = (a_{ij})_{m \times n}$ .

Позначимо:

$p^* = (p_1, \dots, p_i, \dots, p_m)$  – оптимальна змішана стратегія гравця А;

$q^* = (q_1, \dots, q_j, \dots, q_n)$  – оптимальна змішана стратегія гравця В.

Стратегія  $p^*$  гравця А гарантує йому виграш (за теоремою 3), не менший ціни гри  $V$ , незалежно від вибору стратегії  $B_j$  гравцем В.

Це можна записати у вигляді:

$$\sum_{i=1}^m a_{ij} p_i \geq V, \quad j = \overline{1, n}, \quad (1)$$

$$p_1 + p_2 + \dots + p_m = 1, \quad p_i \geq 0. \quad (2)$$

Аналогічно, стратегія  $q^*$  гравця В гарантує йому програш, не більший ціни гри  $V$ , незалежно від вибору стратегії  $A_i$  гравцем А, тобто:

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} q_j \leq V, \quad i = \overline{1, m}, \quad (3)$$

$$q_1 + q_2 + \dots + q_n = 1, \quad q_j \geq 0. \quad (4)$$

Оскільки елементи платіжної матриці відповідно до теореми 5 можна завжди зробити позитивними, то і ціна гри  $V > 0$ .

Перетворимо системи (1) і (3), розділивши обидві частини кожного нерівності на додатне число  $V$ :

$$\sum_{i=1}^m \frac{a_{ij} p_i}{V} \geq 1, \quad j = \overline{1, n},$$

$$\sum_{j=1}^n \frac{a_{ij} q_j}{V} \leq 1, \quad i = \overline{1, m},$$

Введемо нові позначення

$$\begin{cases} \frac{p_i}{V} = x_i, & i = \overline{1, m}, \\ \frac{q_j}{V} = y_j, & j = \overline{1, n}, \end{cases}$$

при підстановці яких в (1)-(4) отримуємо 2 системи:

$$\text{а) } \begin{cases} \sum_{i=1}^m a_{ij} x_i \geq 1, & j = \overline{1, n}, \end{cases} \quad (5)$$

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + \dots + x_m = \frac{1}{V}, & x_i \geq 0, & i = \overline{1, m}. \end{cases} \quad (6)$$

$$\text{б) } \begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} y_j \leq 1, & i = \overline{1, m}, \end{cases} \quad (7)$$

$$\begin{cases} y_1 + y_2 + \dots + y_n = \frac{1}{V}, & y_j \geq 0, & j = \overline{1, n}. \end{cases} \quad (8)$$

У разі а) перший гравець прагне знайти такі значення  $x_i$  та, отже,  $p_i$ , щоб ціна гри  $V$  була максимальною. Тому рішення першої задачі зводиться до знаходження таких невід'ємних значень  $p_i$  ( $i = \overline{1, m}$ ), при яких

$$\sum_{i=1}^m p_i \rightarrow \min .$$

Аналогічно, у випадку б) другий гравець прагне знайти такі значення  $y_j$  та, отже,  $q_j$ , щоб ціна гри  $V$  була найменшою. Тому рішення другої задачі зводиться до знаходження таких невід'ємних значень  $q_j$ , при яких

$$\sum_{j=1}^n q_j \rightarrow \max .$$

Отже, фактично в (6) і (8) ми отримуємо цільові функції відповідно для систем (5) і (7):

$$\text{а) } f(x) = x_1 + x_2 + \dots + x_m = \frac{1}{V} \rightarrow \min , \quad (9)$$

$$\text{б) } f(y) = y_1 + y_2 + \dots + y_n = \frac{1}{V} \rightarrow \max . \quad (10)$$

Таким чином, ми отримали двоїсті одна одній задачі лінійного програмування:

$$\begin{aligned} \text{а) } f(x) &= x_1 + x_2 + \dots + x_m = \frac{1}{V} \rightarrow \min , \\ &\sum_{i=1}^m a_{ij} x_i \geq 1, & j = \overline{1, n}, \\ &x_i \geq 0 \end{aligned} \quad (11)$$

$$\begin{aligned}
 \text{б) } f(y) &= y_1 + y_2 + \dots + y_n = \frac{1}{V} \rightarrow \max. \\
 \sum_{j=1}^n a_{ij} y_j &\leq 1, \quad i = \overline{1, m}, \\
 y_j &\geq 0, \quad j = \overline{1, n}.
 \end{aligned} \tag{12}$$

Розв'язавши пару взаємо двоїстих симетричних задач (11) та (12), знайдемо

$$V = \frac{1}{\sum_{i=1}^m x_i^*} = \frac{1}{\sum_{j=1}^n y_j^*}; \quad p_i = V \cdot x_i^* \quad (i = \overline{1, m}), \quad q_j = V \cdot y_j^* \quad (j = \overline{1, n}),$$

за допомогою яких визначаємо рішення гри

$$(p^*, q^*, V) = ((p_1, \dots, p_i, \dots, p_m), (q_1, \dots, q_j, \dots, q_n), V).$$

## II. Практична частина

Розглянемо зведення матричної гри до задачі лінійного програмування на наступному прикладі.

**Приклад 1:** Знайти рішення гри, яка визначається матрицею

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 \\ 1 & 4 & 3 \end{pmatrix}.$$

*Розв'язання:*

Перевіримо гру на наявність сідлової точки:

$$\begin{aligned}
 \alpha_i &= \min_j a_{ij} \\
 A &= \begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 \\ 1 & 4 & 3 \end{pmatrix} \left| \begin{array}{l} 1 \\ 1 \end{array} \right. \Rightarrow \alpha = \max_i \alpha_i = 1 \\
 \beta_j &= \max_i a_{ij} \quad \begin{array}{ccc} 3 & 4 & 3 \end{array} \\
 &\quad \downarrow \\
 \beta &= \min_j \beta_j = 3
 \end{aligned}$$

Отже,  $\alpha \leq V \leq \beta$ , тобто  $1 \leq V \leq 3$ .

Оскільки  $\alpha \neq \beta$ , то рішення гри потрібно шукати в змішаних стратегіях.

Складемо задачі лінійного програмування (ЗЛП) для кожного гравця:

для гравця А:

$$f(x) = x_1 + x_2 \rightarrow \min ,$$

$$\begin{cases} 3x_1 + x_2 \geq 1 \\ x_1 + 4x_2 \geq 1 \\ 2x_1 + 3x_2 \geq 1 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

для гравця В:

$$f(y) = y_1 + y_2 + y_3 \rightarrow \max ,$$

$$\begin{cases} 3y_1 + y_2 + 2y_3 \leq 1 \\ y_1 + 4y_2 + 3y_3 \leq 1 \\ y_1 \geq 0, y_2 \geq 0, y_3 \geq 0 \end{cases}$$

Приведемо їх до канонічного вигляду:

$$f(x) = x_1 + x_2 \rightarrow \min$$

$$\begin{cases} 3x_1 + x_2 - x_3 = 1 \\ x_1 + 4x_2 - x_4 = 1 \\ 2x_1 + 3x_2 - x_5 = 1 \\ x_i \geq 0, i = \overline{1,5} \end{cases}$$

$$f(y) = y_1 + y_2 + y_3 \rightarrow \max$$

$$\begin{cases} 3y_1 + y_2 + 2y_3 + y_4 = 1 \\ y_1 + 4y_2 + 3y_3 + y_5 = 1 \\ y_j \geq 0, j = \overline{1,5} \end{cases}$$

При приведенні до канонічної формі з'являються додаткові змінні  $x_3, x_4, x_5, y_4, y_5$ . Для встановлення взаємозв'язків між ними подумки впишемо їх у вихідну матрицю:

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 \\ 1 & 4 & 3 \end{pmatrix} \begin{matrix} y_4 & 0 \\ 0 & y_5 \\ x_3 & 0 & 0 \\ 0 & x_4 & 0 \\ 0 & 0 & x_5 \end{matrix}$$

Встановлюючи взаємозв'язки між змінними прямої та двоїстої до неї задачі, отримаємо наступні:

$$\begin{matrix} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 \\ \updownarrow & \updownarrow & \updownarrow & \updownarrow & \updownarrow \\ y_4 & y_5 & y_1 & y_2 & y_3 \end{matrix}$$

Знаючи взаємозв'язки між змінними, достатньо розв'язати одну з задач. Наприклад, розв'язуємо задачу з  $y$ -ками.

Для розв'язання цієї задачі скористаємося симплекс-методом.

Бз	Вб	В	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$y_4$	$y_5$
			1	1	1	0	0
$y_4$	0	1	3	1	2	1	0
$y_5$	0	1	1	4	3	0	1
ЦФ		0	-1	-1	-1	0	0

Бз	Бб	В	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$y_4$	$y_5$
			1	1	1	0	0
$y_1$	1	1/3	1	1/3	2/3	1/3	0
$y_5$	0	2/3	0	11/3	7/3	-1/3	1
ЦФ		1/3	0	-2/3	-1/3	1/3	0

Бз	Бб	В	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$y_4$	$y_5$
			1	1	1	0	0
$y_1$	1	3/11	1	0	5/11	4/11	-1/11
$y_2$	1	2/11	0	1	7/11	-1/11	3/11
ЦФ		5/11	0	0	1/11	3/11	2/11

Таким чином, отримали оптимальний план:

$$y^* = (y_1^*, y_2^*, y_3^*, y_4^*, y_5^*) = \left( \frac{3}{11}, \frac{2}{11}, 0, 0, 0 \right)$$

$$f(y^*) = \frac{5}{11}$$

Відповідно до встановлених зв'язків між додатковими змінними, маємо:

$$x^* = (x_1^*, x_2^*, x_3^*, x_4^*, x_5^*) = \left( \frac{3}{11}, \frac{2}{11}, 0, 0, \frac{1}{11} \right)$$

$$f(x^*) = \frac{5}{11}$$

Тоді знаходимо:

$$V = \frac{1}{f(x^*)} = \frac{1}{f(y^*)} = \frac{11}{5};$$

$$p_i = V \cdot x_i^* \quad (i = \overline{1,2}), \quad q_j = V \cdot y_j^* \quad (j = \overline{1,3}),$$

$$\begin{cases} p_1 = \frac{11}{5} \cdot \frac{3}{11} = \frac{3}{5} \\ p_2 = \frac{11}{5} \cdot \frac{2}{11} = \frac{2}{5} \end{cases} \quad \begin{cases} q_1 = \frac{11}{5} \cdot \frac{3}{11} = \frac{3}{5} \\ q_2 = \frac{11}{5} \cdot \frac{2}{11} = \frac{2}{5} \\ q_3 = \frac{11}{5} \cdot 0 = 0 \end{cases}$$

$$\text{Тоді: } p^* = (p_1, p_2) = \left( \frac{3}{5}, \frac{2}{5} \right), \quad q^* = (q_1, q_2, q_3) = \left( \frac{3}{5}, \frac{2}{5}, 0 \right).$$

Відповідь: Рішення гри з матрицею А:  $(p^*, q^*, V) = \left( \left( \frac{3}{5}, \frac{2}{5} \right), \left( \frac{3}{5}, \frac{2}{5}, 0 \right), \frac{11}{5} \right)$

**Приклад 2:** Знайти рішення гри, яка визначається матрицею.

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -3 & 4 \\ -3 & 4 & -5 \\ 4 & -5 & 6 \end{pmatrix}.$$

*Розв'язання:*

Щоб не мати справу з матрицею, в якій є від'ємні елементи, скористаємося теоремою 5: додамо до кожного елементу матриці число 5 та отримаємо матрицю виду

$$A' = \begin{pmatrix} 7 & 2 & 9 \\ 2 & 9 & 0 \\ 9 & 0 & 11 \end{pmatrix}.$$

Ціна гри отриманої матриці відповідно до теореми 5 збільшиться на 5 одиниць (тобто  $V' = V + 5$ ), а оптимальні змішані стратегії  $p^*$  та  $q^*$  залишаться незмінними.

Перевіримо гру на наявність сідлової точки:

$$\alpha_i = \min_j a_{ij}$$

$$A' = \begin{pmatrix} 7 & 2 & 9 \\ 2 & 9 & 0 \\ 9 & 0 & 11 \end{pmatrix} \left| \begin{array}{l} 2 \\ 0 \\ 0 \end{array} \right. \Rightarrow \alpha = \max_i \alpha_i = 2$$

$$\beta_j = \max_i a_{ij} \quad \begin{array}{ccc} 9 & 9 & 11 \end{array}$$

$$\Downarrow$$

$$\beta = \min_j \beta_j = 9$$

Отже,  $\alpha \leq V \leq \beta$ , тобто  $2 \leq V \leq 9$ .

Оскільки  $\alpha \neq \beta$ , то рішення гри потрібно шукати в змішаних стратегіях.

Складемо задачі лінійного програмування (ЗЛП) для кожного гравця:

для гравця А:

$$f(x) = x_1 + x_2 + x_3 \rightarrow \min ,$$

$$\begin{cases} 7x_1 + 2x_2 + 9x_3 \geq 1 \\ 2x_1 + 9x_2 \geq 1 \\ 9x_1 + 11x_3 \geq 1 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0 \end{cases}$$

для гравця В:

$$f(y) = y_1 + y_2 + y_3 \rightarrow \max ,$$

$$\begin{cases} 7y_1 + 2y_2 + 9y_3 \leq 1 \\ 2y_1 + 9y_2 \leq 1 \\ 9y_1 + 11y_3 \leq 1 \\ y_1 \geq 0, y_2 \geq 0, y_3 \geq 0 \end{cases}$$

Приводимо їх до канонічного вигляду:

$$f(x) = x_1 + x_2 \rightarrow \min$$

$$\begin{cases} 7x_1 + 2x_2 + 9x_3 - x_4 = 1 \\ 2x_1 + 9x_2 - x_5 = 1 \\ 9x_1 + 11x_3 - x_6 = 1 \\ x_i \geq 0, i = \overline{1,6} \end{cases}$$

$$f(y) = y_1 + y_2 + y_3 \rightarrow \max$$

$$\begin{cases} 7y_1 + 2y_2 + 9y_3 + y_4 = 1 \\ 2y_1 + 9y_2 + y_5 = 1 \\ 9y_1 + 11y_3 + y_6 = 1 \\ y_j \geq 0, j = \overline{1,6} \end{cases}$$

При приведенні до канонічної формі з'являються додаткові змінні  $x_4, x_5, x_6, y_4, y_5, y_6$ . Для встановлення взаємозв'язків між ними подумки впишемо їх у вихідну матрицю:

$$A = \begin{pmatrix} 7 & 2 & 9 \\ 2 & 9 & 0 \\ 9 & 0 & 11 \end{pmatrix} \begin{matrix} y_4 & 0 & 0 \\ 0 & y_5 & 0 \\ 0 & 0 & y_6 \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} x_4 & 0 & 0 \\ 0 & x_5 & 0 \\ 0 & 0 & x_6 \end{matrix}$$

Встановлюючи взаємозв'язки між змінними прямої та двоїстої до неї задачі, отримаємо наступні:

$$\begin{matrix} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 & x_6 \\ \updownarrow & \updownarrow & \updownarrow & \updownarrow & \updownarrow & \updownarrow \\ y_4 & y_5 & y_6 & y_1 & y_2 & y_3 \end{matrix}$$

Знаючи взаємозв'язки між змінними, достатньо розв'язати одну з задач. Наприклад, розв'язуємо задачу з  $y$ -ками.

Для розв'язання цієї задачі скористаємося симплекс-методом.

Бз	Вб	В	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$y_4$	$y_5$	$y_6$
			1	1	1	0	0	0
$y_4$	0	1	7	2	9	1	0	0
$y_5$	0	1	2	9	0	0	1	0
$y_6$	0	1	9	0	11	0	0	1
ЦФ	0	0	-1	-1	-1	0	0	0

Бз	Бб	В	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$y_4$	$y_5$	$y_6$
			1	1	1	0	0	0
$y_4$	0	2/9	0	2	4/9	1	0	-7/9
$y_5$	0	7/9	0	9	-22/9	0	1	-2/9
$y_1$	1	1/9	1	0	11/9	0	0	1/9
ЦФ		1/9	0	-1	2/9	0	0	1/9

Бз	Бб	В	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$y_4$	$y_5$	$y_6$
			1	1	1	0	0	-59/81
$y_4$	0	4/81	0	0	80/81	1	-2/9	-2/81
$y_2$	1	7/81	0	1	-22/81	0	1/9	1/9
$y_1$	1	1/9	1	0	11/9	0	0	1
ЦФ		16/81	0	0	-4/81	0	1/9	7/81

Бз	Бб	В	$y_1$	$y_2$	$y_3$	$y_4$	$y_5$	$y_6$
			1	1	1	0	0	0
$y_3$	1	1/20	0	0	1	81/80	-9/40	-59/80
$y_2$	1	1/10	0	1	0	11/40	1/20	-9/40
$y_1$	1	1/20	1	0	0	-99/80	11/40	81/80
ЦФ		1/5	0	0	0	1/20	1/10	1/20

Таким чином, отримали оптимальний план:

$$y^* = (y_1^*, y_2^*, y_3^*, y_4^*, y_5^*, y_6^*) = \left( \frac{1}{20}, \frac{1}{10}, \frac{1}{20}, 0, 0, 0 \right)$$

$$f(y^*) = \frac{1}{5}$$

Відповідно до встановлених зв'язків між додатковими змінними, маємо:

$$x^* = (x_1^*, x_2^*, x_3^*, x_4^*, x_5^*, x_6^*) = \left( \frac{1}{20}, \frac{1}{10}, \frac{1}{20}, 0, 0, 0 \right)$$

$$f(x^*) = \frac{1}{5}$$

Тоді знаходимо:

$$V' = \frac{1}{f(x^*)} = \frac{1}{f(y^*)} = 5;$$

$$p_i = V' \cdot x_i^* \quad (i = \overline{1,3}), \quad q_j = V' \cdot y_j^* \quad (j = \overline{1,3}),$$

$$\begin{cases} p_1 = 5 \cdot \frac{1}{20} = \frac{1}{4} \\ p_2 = 5 \cdot \frac{1}{10} = \frac{1}{2} \\ p_3 = 5 \cdot \frac{1}{20} = \frac{1}{4} \end{cases} \quad \begin{cases} q_1 = 5 \cdot \frac{1}{20} = \frac{1}{4} \\ q_2 = 5 \cdot \frac{1}{10} = \frac{1}{2} \\ q_3 = 5 \cdot \frac{1}{20} = \frac{1}{4} \end{cases}$$

$$\text{Тоді: } p^* = (p_1, p_2, p_3) = \left(\frac{1}{4}, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}\right), \quad q^* = (q_1, q_2, q_3) = \left(\frac{1}{4}, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}\right).$$

Отже, рішення гри з матрицею  $A'$ :

$$(p^*, q^*, V') = \left( \left(\frac{1}{4}, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}\right), \left(\frac{1}{4}, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}\right), 5 \right)$$

Відповідь: Рішення гри з матрицею  $A$  (у якій  $V = V' - 5$ ):

$$(p^*, q^*, V) = \left( \left(\frac{1}{4}, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}\right), \left(\frac{1}{4}, \frac{1}{2}, \frac{1}{4}\right), 0 \right)$$