

Прикладные модели ОПТИМИЗАЦИИ

Доцент, к.ф.-м.н., доцент кафедры № 43

Фаттахова Мария Владимировна

mvfa@yandex.ru

Тема 7. Матричные игры

Лекция 15

Решение матричных игр [2x2]

Решите матричную игру: $B = \begin{pmatrix} 4 & 0 \\ 2 & 3 \end{pmatrix}$

Проверка наличия седловой точки

$$\underline{v} = 2$$

$$\bar{v} = 3$$

$$\underline{v} \neq \bar{v} \Rightarrow$$

Седловая точка в
матричной игре НЕ
существует

$$2 \leq v \leq 3$$

Решение матричных игр [2x2]

$$B = \begin{pmatrix} 4 & 0 \\ 2 & 3 \end{pmatrix} \quad \left. \begin{array}{l} \underline{v} = 2 \\ \bar{v} = 3 \end{array} \right\} \quad \underline{v} \neq \bar{v} \Rightarrow \text{Седловой точки нет}$$

Игрок 1: $x = (\xi_1, \xi_2) = (\xi, 1 - \xi)$

$$K(x, 1) = 4 \cdot \xi + 2 \cdot (1 - \xi)$$

$$K(x, 2) = 0 \cdot \xi + 3 \cdot (1 - \xi)$$

$$\begin{array}{cc} & \begin{matrix} 1 & 2 \end{matrix} \\ \begin{matrix} \xi \\ 1 - \xi \end{matrix} & \begin{pmatrix} 4 & 0 \\ 2 & 3 \end{pmatrix} \end{array}$$

$$4 \cdot \xi + 2 \cdot (1 - \xi) = 0 \cdot \xi + 3 \cdot (1 - \xi) \quad \longleftrightarrow \quad \xi^* = \frac{1}{5}$$

$$\longrightarrow \quad x^* = \left(\frac{1}{5}, \frac{4}{5} \right)$$

Решение матричных игр [2x2]

$$B = \begin{pmatrix} 4 & 0 \\ 2 & 3 \end{pmatrix} \quad \left. \begin{array}{l} \underline{v} = 2 \\ \bar{v} = 3 \end{array} \right\} \underline{v} \neq \bar{v} \Rightarrow \text{Седловой точки нет}$$

Игрок 2: $y = (\eta, 1 - \eta)$

$$\begin{array}{cc} & \eta & 1 - \eta \\ \begin{array}{c} 1 \\ 2 \end{array} & \begin{pmatrix} 4 & 0 \\ 2 & 3 \end{pmatrix} \end{array}$$

$$K(1, y) = 4 \cdot \eta + 0 \cdot (1 - \eta)$$

$$K(2, y) = 2 \cdot \eta + 3 \cdot (1 - \eta)$$

$$4 \cdot \eta + 0 \cdot (1 - \eta) = 2 \cdot \eta + 3 \cdot (1 - \eta) \iff \eta^* = \frac{3}{5}$$

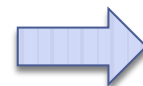
$$\implies y^* = \left(\frac{3}{5}, \frac{2}{5} \right)$$

Решение игры

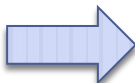
$$B = \begin{pmatrix} 4 & 0 \\ 2 & 3 \end{pmatrix}$$

$$x^* = \left(\frac{1}{5}, \frac{4}{5} \right)$$

$$y^* = \left(\frac{3}{5}, \frac{2}{5} \right)$$



$$\begin{matrix} & \frac{3}{5} & \frac{2}{5} \\ \frac{1}{5} & \begin{pmatrix} 4 & 0 \end{pmatrix} \\ \frac{4}{5} & \begin{pmatrix} 2 & 3 \end{pmatrix} \end{matrix}$$


$$K(x^*, y^*) = 4 \cdot \frac{1}{5} \cdot \frac{3}{5} + 0 \cdot \frac{1}{5} \cdot \frac{2}{5} + 2 \cdot \frac{4}{5} \cdot \frac{3}{5} + 3 \cdot \frac{4}{5} \cdot \frac{2}{5} = \frac{60}{25} = \frac{12}{5}$$

Ответ:

Оптимальные стратегии игроков: $x^* = \left(\frac{1}{5}, \frac{4}{5} \right); \quad y^* = \left(\frac{3}{5}, \frac{2}{5} \right)$

Значение игры:

$$K(x^*, y^*) = \frac{12}{5}$$

Домашнее задание 6

Решить матричную игру.

Не забудьте проверить игру на наличие седловой точки и выписать ответ!

Решение – на листочке или по почте.

СРОК: 22.12.2021

Решение игры [mхn]. Сведение матричной игры к ЗЛП

- Матричная игра $\Gamma = \langle M, N, A \rangle$:

$$A = \{a_{ij}\}: a_{ij} > 0, \\ i = 1, \dots, m, \\ j = 1, \dots, n.$$

Седловой точки нет

Обозначим через

$x = (\xi_1, \dots, \xi_m)$ – **смешанную стратегию игрока 1**

$y = (\eta_1, \dots, \eta_n)$ – **смешанную стратегию игрока 2**

v — *искомая цена игры*

Пусть **игрок 1** применяет смешанную стратегию x против чистой стратегии j **игрока 2**:

Чистые стратегии *игрока 2*:

Смешанная стратегия
игрока 1:

$$\begin{array}{c}
 \xi_1 \\
 \xi_2 \\
 \vdots \\
 \xi_m
 \end{array}
 \begin{pmatrix}
 a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\
 a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\
 \dots & \dots & \dots & \dots \\
 a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn}
 \end{pmatrix}$$

Выигрыш игрока 1 должен быть не меньше, чем v .

Имеем систему неравенств:

$$\begin{cases} a_{11}\xi_1 + a_{21}\xi_2 + \dots + a_{m1}\xi_m \geq v \\ a_{12}\xi_1 + a_{22}\xi_2 + \dots + a_{m2}\xi_m \geq v \\ \vdots \\ a_{1n}\xi_1 + a_{2n}\xi_2 + \dots + a_{mn}\xi_m \geq v \end{cases}$$

Разделим обе части на
 $v > 0$

и введем обозначение:

$$p_i = \frac{\xi_i}{v}$$

\Rightarrow Система
примет вид:

(Система ограничений
ЗЛП)

$$\begin{cases} a_{11}p_1 + a_{21}p_2 + \dots + a_{m1}p_m \geq 1 \\ a_{12}p_1 + a_{22}p_2 + \dots + a_{m2}p_m \geq 1 \\ \vdots \\ a_{1n}p_1 + a_{2n}p_2 + \dots + a_{mn}p_m \geq 1 \end{cases}$$

(Переменные ЗЛП)

$$p_i = \frac{\xi_i}{v}, i = 1, \dots, m, \Rightarrow$$
$$\Rightarrow \xi_i = v \cdot p_i, i = 1, \dots, m.$$

По свойству вероятностей:

$$\sum_{i=1}^m \xi_i = 1 \Leftrightarrow \sum_{i=1}^m v \cdot p_i = 1 \Leftrightarrow \sum_{i=1}^m p_i = \frac{1}{v}$$

Игрок 1 максимизирует свой выигрыш \Rightarrow
стремиться максимизировать цену игры, т.е.

$$v \rightarrow \max \Rightarrow \frac{1}{v} \rightarrow \min$$

Целевая функция:

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

Задача линейного программирования

Переменные решения:

$$p_i = \frac{\xi_i}{v}, i = 1, \dots, m,$$

Целевая функция:

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

Ограничения:

$$\begin{cases} a_{11}p_1 + a_{21}p_2 + \dots + a_{m1}p_m \geq 1 \\ a_{12}p_1 + a_{22}p_2 + \dots + a_{m2}p_m \geq 1 \\ \vdots \\ a_{1n}p_1 + a_{2n}p_2 + \dots + a_{mn}p_m \geq 1 \end{cases}$$

Условие неотрицательности

$$p_i \geq 0, \\ i = 1, \dots, m.$$

Пусть **игрок 2** применяет смешанную стратегию u против чистой стратегии i **игрока 1**:

Смешанная стратегия *игрока 2*:

Чистые стратегии *игрока 1*:

$$\begin{matrix} & \eta_1 & \eta_2 & \dots & \eta_n \\ \begin{matrix} 1 \\ 2 \\ \vdots \\ m \end{matrix} & \left(\begin{matrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{matrix} \right) \end{matrix}$$

Проигрыш игрока 2 должен быть не больше, чем v .

Имеем систему неравенств:

$$\begin{cases} a_{11}\eta_1 + a_{12}\eta_2 + \dots + a_{1n}\eta_n \leq v \\ a_{21}\eta_1 + a_{22}\eta_2 + \dots + a_{2n}\eta_n \leq v \\ \vdots \\ a_{m1}\eta_1 + a_{m2}\eta_2 + \dots + a_{mn}\eta_n \leq v \end{cases}$$

*Разделим обе части на
 $v > 0$*

и введем обозначение:

$$q_j = \frac{\eta_j}{v}$$

\Rightarrow Система
примет вид:

*(Система ограничений
ЗЛП)*

$$\begin{cases} a_{11}q_1 + a_{12}q_2 + \dots + a_{1n}q_n \leq 1 \\ a_{21}q_1 + a_{22}q_2 + \dots + a_{2n}q_n \leq 1 \\ \vdots \\ a_{m1}q_1 + a_{m2}q_2 + \dots + a_{mn}q_n \leq 1 \end{cases}$$

(Переменные ЗЛП)

$$q_j = \frac{\eta_j}{v}, j = 1, \dots, n, \Rightarrow$$
$$\Rightarrow \eta_j = v \cdot q_j, j = 1, \dots, n.$$

По свойству вероятностей:

$$\sum_{j=1}^n \eta_j = 1 \Leftrightarrow \sum_{j=1}^n v \cdot q_j = 1 \Leftrightarrow \sum_{j=1}^n q_j = \frac{1}{v}$$

Игрок 2 минимизирует свой проигрыш \Rightarrow
стремиться минимизировать цену игры, т.е.

$$v \rightarrow \min \Rightarrow \frac{1}{v} \rightarrow \max$$

Целевая функция:

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

Задача линейного программирования

Переменные решения:

$$q_j = \frac{\eta_j}{v}, j = 1, \dots, n$$

Целевая функция:

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

Ограничения:

$$\begin{cases} a_{11}q_1 + a_{12}q_2 + \dots + a_{1n}q_n \leq 1 \\ a_{21}q_1 + a_{22}q_2 + \dots + a_{2n}q_n \leq 1 \\ \vdots \\ a_{m1}q_1 + a_{m2}q_2 + \dots + a_{mn}q_n \leq 1 \end{cases}$$

Условие неотрицательности

$$q_j \geq 0, \\ j = 1, \dots, n.$$

Пара двойственных ЗЛП

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

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

$$p_i \geq 0, \quad i = 1, \dots, m.$$

где $p_i = \frac{\xi_i}{v},$

$$\text{а } v = \frac{1}{L_{\min}} \left(= \frac{1}{W_{\max}} \right)$$

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

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

$$q_j \geq 0, \quad j = 1, \dots, n.$$

где $q_j = \frac{\eta_j}{v}$

$$\text{а } v = \frac{1}{W_{\max}} \left(= \frac{1}{L_{\min}} \right)$$

Решение матричных игр с помощью ЛП

1. Проверка на наличие *седловой точки*. (Если есть – игра решается в чистых стратегиях.)
2. Если **не все** элементы платежной матрицы *положительны*, прибавим ко всем элементам константу:

$$M > \max_{i,j} |a_{ij}|$$

(при этом *v тоже возрастет* на M)

3. Решение пары двойственных ЗЛП:

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

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

$$p_i \geq 0, \quad i = 1, \dots, m.$$

где $p_i = \frac{\xi_i}{v},$

$$\text{а } v = \frac{1}{L_{\min}} \left(= \frac{1}{W_{\max}} \right)$$

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

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

$$q_j \geq 0, \quad j = 1, \dots, n.$$

где $q_j = \frac{\eta_j}{v}$

$$\text{а } v = \frac{1}{W_{\max}} \left(= \frac{1}{L_{\min}} \right)$$

Пример «Камень, ножницы, бумага»

$$\begin{array}{c} K \quad H \quad B \\ K \quad H \quad B \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & -1 \\ -1 & 0 & 1 \\ 1 & -1 & 0 \end{pmatrix} \xrightarrow{+2} \begin{array}{c} K \quad H \quad B \\ K \quad H \quad B \end{array} \begin{pmatrix} 2 & 3 & 1 \\ 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$

$$L = p_1 + p_2 + p_3 \rightarrow \min$$

$$2p_1 + p_2 + 3p_3 \geq 1$$

$$3p_1 + 2p_2 + p_3 \geq 1$$

$$p_1 + 3p_2 + 2p_3 \geq 1$$

$$p_i \geq 0, \quad i = 1, 2, 3$$

$$W = q_1 + q_2 + q_3 \rightarrow \max$$

$$2q_1 + 3q_2 + q_3 \leq 1$$

$$q_1 + 2q_2 + 3q_3 \leq 1$$

$$3q_1 + q_2 + 2q_3 \leq 1$$

$$q_i \geq 0, \quad i = 1, 2, 3$$

Пример «Камень, ножницы, бумага»

$$\begin{array}{c} K \quad H \quad B \\ K \begin{pmatrix} 0 & 1 & -1 \\ -1 & 0 & 1 \\ 1 & -1 & 0 \end{pmatrix} \xrightarrow{+2} \begin{array}{c} K \quad H \quad B \\ K \begin{pmatrix} 2 & 3 & 1 \\ 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \end{pmatrix} \\ H \\ B \end{array}$$

$$L = p_1 + p_2 + p_3 \rightarrow \min$$

$$2p_1 + p_2 + 3p_3 \geq 1$$

$$3p_1 + 2p_2 + p_3 \geq 1$$

$$p_1 + 3p_2 + 2p_3 \geq 1$$

$$p_i \geq 0, \quad i = 1, 2, 3$$

$$p_i = \frac{\xi_i}{v} \Rightarrow \xi_i = p_i v$$

$$v = \frac{1}{L_{\min}}$$

Решение в Excel

		План						
	p1	0,166667						
	p2	0,166667						
	p3	0,166667						
					Итого		Правая часть	
Левая часть ограничений			2	3	1	1	>=	1
			1	2	3	1	>=	1
			3	1	2	1	>=	1
Целевая функция		0,5						
Обратная величина (цена игры)		2						
Смешанная стратегия:		0,33333						
		0,33333						
		0,33333						

$$v = \frac{1}{L_{\min}}$$

$$\xi_i = p_i v$$

Отчёт по устойчивости

Microsoft Excel 14.0 Отчет об устойчивости
Лист: [Камень_ножницы_бумага.xlsx]Лист1
Отчет создан: 17.09.2019 11:37:27

Ячейки переменных

Ячейка	Имя	Окончательное Значение	Приведенн. Стоимость	Целевая функция Коэффициент	Допустимое Увеличение	Допустимое Уменьшение
\$D\$3	р1 План	0,166666667	0	1	0,6	0,428571429
\$D\$4	р2 План	0,166666667	0	1	0,6	0,428571429
\$D\$5	р3 План	0,166666667	0	1	0,6	0,428571429

Ограничения

Ячейка	Имя	Окончательное Значение	Тень Цена	Ограничение Правая сторона	Допустимое Увеличение	Допустимое Уменьшение
\$I\$7	Левая часть ограничений Итого	1	0,166666667	1	0,6	0,428571429
\$I\$8	Итого	1	0,166666667	1	0,6	0,428571429
\$I\$9	Итого	1	0,166666667	1	0,6	0,428571429

Решение для второго игрока

	План
p1	0,166667
p2	0,166667
p3	0,166667

Левая часть ограничений

2	3	1
1	2	3
3	1	2

Итого

1 >=
1 >=
1 >=

Правая часть

1
1
1

Целевая функция

0,5

Обратная величина

2

Для второго игрока

Смешанная стратегия:

0,333333
0,333333
0,333333

решение

Тень
Цена
0,166667
0,166667
0,166667

$$q_j = \eta_j v$$

0,333333
0,333333
0,333333

«Камень, ножницы, бумага».

Решение.

$$x^* = \left(\frac{1}{3}; \frac{1}{3}; \frac{1}{3} \right)$$

$$y^* = \left(\frac{1}{3}; \frac{1}{3}; \frac{1}{3} \right)$$

$$v = 2 - 2 = 0$$

Защита курсовой работы (ОЧНО!)

- 4931 – 23.12.2021 – 3 пара (по расписанию)
- 4933, 4936 – 24.12.2021 (по расписанию)
- 4232 – 23.12.2021 – 4 пара (окно!)

Тест № 1

(для тех, кто не писал!)

В пятницу, 17.12.2021:

- 4931, 4932, 4933 – на 2 паре (в 11:10)
- 4936 – на 4 паре.

На кафедре (возможно, 23-16)

СООБЩИТЬ О СВОЁМ ЖЕЛАНИИ ЗАРАНЕЕ!!!