

## Элементарные методы решения матричных игр $2 \times 2$ , $2 \times m$ , $m \times 2$

### Игра $2 \times 2$

Наиболее простой матричной игрой является игра  $2 \times 2$ , в которой игроки имеют по две чистых стратегии.

Пусть матрица такой игры

$$H = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}. \quad (2.1)$$

Если седловой точки нет, то решением игры являются смешанные

$$\text{стратегии } X^* = \{x_1; x_2\} \quad (2.2)$$

$$Y^* = \{y_1; y_2\}. \quad (2.3)$$

Согласно основной теореме теории игр, применение оптимальной стратегии  $X^*$  игроком А обеспечивает получение выигрыша  $V$  при любых стратегиях игрока В. Сказанное приводит к системе уравнений:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{21}x_2 = V & \text{При стратегии } B_1 \text{ игрока В,} \\ a_{12}x_1 + a_{22}x_2 = V & \text{При стратегии } B_2 \text{ игрока В.} \end{cases}$$

Кроме того,  $x_1 + x_2 = 1$ .

Решение этих уравнений даёт:

$$x_1 = \frac{a_{22} - a_{21}}{a_{11} + a_{22} - a_{12} - a_{21}}, \quad (2.4)$$

$$x_2 = \frac{a_{11} - a_{12}}{a_{11} + a_{22} - a_{12} - a_{21}}, \quad (2.5)$$

$$V = \frac{a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21}}{a_{11} + a_{22} - a_{12} - a_{21}}. \quad (2.6)$$

Аналогично, применение оптимальных стратегии  $Y^* = \{y_1; y_2\}$  обеспечивает проигрыш  $V$  игроку В при любых стратегиях А, что приводит к системе

$$\begin{cases} a_{11}y_1 + a_{12}y_2 = V, \\ a_{21}y_1 + a_{22}y_2 = V, \\ y_1 + y_2 = 1. \end{cases} \quad (2.7)$$

Ее решение даётся формулами

$$y_1 = \frac{a_{22} - a_{12}}{a_{11} + a_{22} - a_{12} - a_{21}}, \quad (2.8)$$

$$y_1 = \frac{a_{11} - a_{21}}{a_{11} + a_{22} - a_{12} - a_{21}}. \quad (2.9)$$

Пример (п.2.1)

Во многих учебниках приводится пример игры в «орла и решку», суть которой состоит в следующем. Каждый из двух партнёров, не зная хода другого, кладёт свою монету орлом или решкой вверх и при совпадении наименований второй игрок (В) платит первому (А) единицу, а при несовпадении первый платит второму. Очевидно платёжная матрица такой игры будет:

$$H = \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ -1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Седловой точки нет. Тогда, согласно формул: (2.4), (2.5), (2.6), (2.8) и (2.9), оптимальными стратегиями будут

$$X^* = \left\{ \frac{1}{2}; \frac{1}{2} \right\}, Y^* = \left\{ \frac{1}{2}; \frac{1}{2} \right\}, \text{ цена игры } V = 0.$$

**Примечание.** Отмечу, что матрица этой игры симметрична и на первый взгляд может показаться, что симметричность матрицы ведёт к справедливой (безобидной) игре для обоих игроков. На самом деле симметричность не гарантирует справедливости, напротив, кососимметричные матрицы (когда  $H^T = -H$ ) соответствуют совершенно справедливой игре, то есть при оптимальных стратегиях, как это легко установить, цена игры  $V = 0$ .

Пример (п.2.2)

Цех заготовитель поставляет в сборочный цех детали двух видов а и б. По договору между цехами оговорены ежедневно два срока поставки этих деталей, причём, при поставке в первый срок деталей вида «а» сборочный цех платит заготовителю премию 50 руб., при поставке же изделий «а» выплачивается премия 20 руб. При поставке же изделий вида «б» в первый срок премия

составляет 30 руб., а во второй – 40 руб. Определить оптимальные стратегии поставок и получения деталей.

Решение. Принимая цех-заготовитель за игрока А, а сборочный за В, составим матрицу игры.

Таблица 2.1

Матрица игры заданная таблицей

	І срок	ІІ срок
Детали «а»	50	20
Детали «б»	30	40

$$\text{Значит, } H = \begin{pmatrix} 50 & 20 \\ 30 & 40 \end{pmatrix},$$

$$\alpha = \max_i \min_j a_{ij} = \max\{20; 30\} = 30,$$

$$\beta = \min_j \max_i a_{ij} = \min\{50; 40\} = 40,$$

$\alpha < \beta$ , следовательно, седловой точки нет. Для нахождения оптимальных стратегий применим формулы (2.4), (2.5), (2.6), (2.8) и (2.9):

$$x_1 = \frac{40 - 30}{50 + 40 - 20 - 30} = \frac{1}{4}; \quad x_2 = \frac{50 - 20}{50 + 40 - 20 - 30} = \frac{3}{4};$$

$$y_1 = \frac{40 - 20}{40} = \frac{1}{2}; \quad y_2 = \frac{50 - 30}{40} = \frac{1}{2};$$

$$V = \frac{50 \cdot 40 - 20 \cdot 30}{40} = 35 \text{ (руб.)}.$$

Таким образом, цех-изготовитель поставляет детали вида а и б с вероятностями  $x_1 = \frac{1}{4}$ ,  $x_2 = \frac{3}{4}$ , при этом гарантированная премия 35 рублей, а сборочный цех получает эти детали в сроки І и ІІ с вероятностями  $y_1 = \frac{1}{2}$ ,  $y_2 = \frac{1}{2}$  и выплачивает 35 рублей премии заготовительному цеху ежедневно. Полученные вероятности и определяют оптимальные стратегии

$$X^* = \left\{ \frac{1}{4}; \frac{3}{4} \right\}, \quad Y^* = \left\{ \frac{1}{2}; \frac{1}{2} \right\}.$$

**Примечание.** Игры  $2 \times 2$  допускают простое графическое толкование и решение, следующее из него. Действительно, пусть игра задана матрицей (2.1).

На оси абсцисс отложим отрезок  $OD$ , равный 1, и условимся считать, что левый конец отрезка  $x_1 = 1$  – стратегии  $A_2$ , тогда промежуточная точка  $N$  с координатой  $x$  соответствует некоторой смешанной стратегии первого игрока, причём,  $x_1 = 1 - x$ ,  $x_2 = x$ , так как при  $x = 0$  имеем  $x_1 = 1$  и  $x_2 = 0$ , и при  $x = 1$  имеем  $x_1 = 0$  и  $x_2 = 1$ .

Вводя ось  $Oy$ , можно построить прямую, отвечающую стратегии второго игрока, её уравнение  $y = a_{11}(1 - x) + a_{21}x$  (при каждом  $x$ ,  $y$  даёт значение выигрыша игрока  $A$ , когда  $B$  применяет стратегию  $B_1$ ). Отметим, что для построения  $B_1$  достаточно провести из концов отрезка  $OD$  прямые, не перпендикулярные ему, на левой прямой отложить  $a_{11}$ , на правой –  $a_{21}$  и, соединив их получим прямую  $B_1B_1$ , отвечающую стратегии  $B_1$  рис. 2.1. Затем аналогично строим стратегию  $B_2$  (её уравнение  $y = a_{12}(1 - x) + a_{22}x$ ). Заметим, что при каждом  $x$  точки на прямых  $B_1B_1$  и  $B_2B_2$  отвечают выигрышем первого игрока при применении вторым игроком стратегий  $B_2$  и  $B_1$  соответственно. Откуда следует, что ломаная  $B_2KB_1$  рис. 2.2 отвечает нижней границе выигрыша игрока  $A$ , а значит в точке её максимума, то есть цена игры  $V = KN$  и точка  $N$  отвечает оптимальной стратегии игрока  $A$ :  $X^* = \{x_1; x_2\}$  ( $x_1 = 1 - x, x_2 = x$ ).

Для нахождения оптимальной стратегии игрока  $B$ , исходя из графика, можно воспользоваться формулами:

$$y_1 = \frac{LB_2}{LB_2 + LB_1}; \quad (2.10)$$

$$y_2 = \frac{LB_1}{LB_2 + LB_1}. \quad (2.11)$$

В справедливости формул (2.10) и (2.11) легко убедиться, подставив значения  $LB_2$  и  $LB_1$ ,  $LB_2 = V - a_{22}$ ,  $LB_1 = a_{21} - V$  и значение  $V = \frac{a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21}}{a_{11} + a_{22} - a_{12} - a_{21}}$ , тогда получим формулы, совпадающие с (2.10) и (2.11).

Аналогично, меняя ролями  $x$  и  $y$ , можно построить решение для игрока  $A$ .

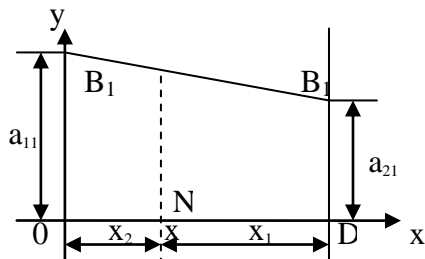


рис. 2.1. Графическое толкование игры  $2 \times 2$

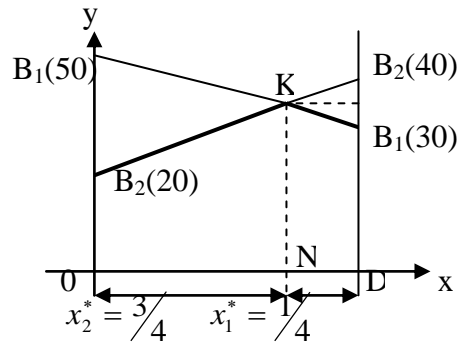


рис. 2.2. Графическое толкование игры  $2 \times 2$

### Решение игры $2 \times n$ .

Пусть игра задана матрицей

$$H = \begin{pmatrix} 4 & 8 & 12 & 6 \\ 9 & 6 & 5 & 10 \end{pmatrix}.$$

Строим прямые, соответствующие стратегиям игрока В рис. 2.3.

Ломаная  $B_1KMB_3$  соответствует нижней границе выигрыша, точка К на ней

даёт решение игры:  $V = KN = \frac{48}{7}$ ,  $x_1 = ND = \frac{3}{7}$ ,  $x_2 = 0N = \frac{4}{7}$ .

В данном случае оптимальная стратегия противника получается применением смеси двух полезных стратегий  $B_1$  и  $B_2$ , пересекающихся в точке К. Стратегия  $B_4$  является заведомо выгодной при оптимальных стратегиях.

$$y_1 = \frac{LB_2}{LB_1 + LB_2} = \frac{2}{7}, \quad y_2 = \frac{LB_1}{LB_1 + LB_2} = \frac{5}{7}.$$

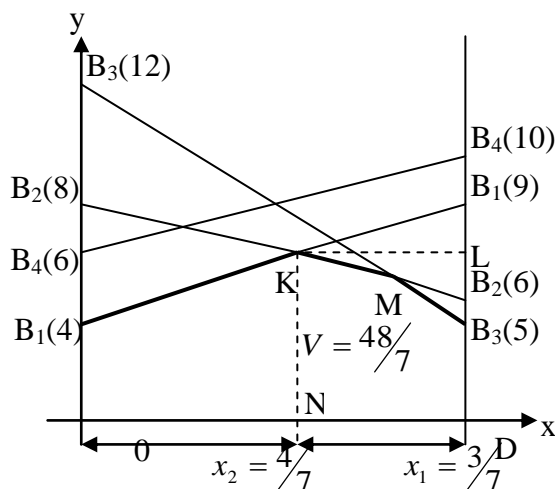


рис. 2.3. Иллюстрация решения игры  $2 \times n$

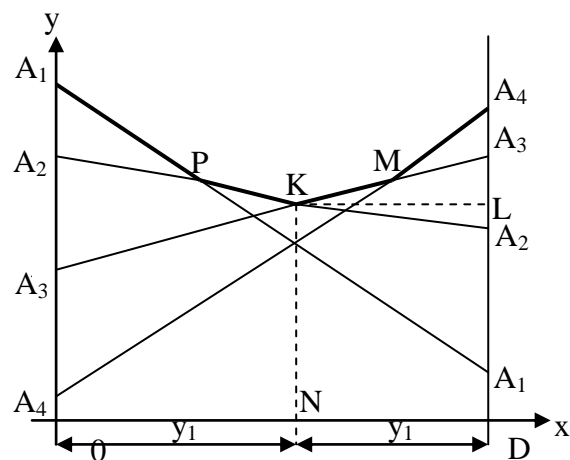


рис. 2.4. Иллюстрация

решения игры  $m \times 2$

## Решение игры $m \times 2$ .

Аналогично может быть решена игра с матрицей  $m \times 2$ , только в этом случае строим верхнюю границу выигрыша и на ней определяем минимум.

Пусть игра задана матрицей

$$H = \begin{pmatrix} 12 & 2 \\ 10 & 7 \\ 7 & 9 \\ 1 & 11 \end{pmatrix}.$$

Решение задачи находим для игрока В рис. 2.4.

Ломаная  $A_1PKMA_4$  изображает верхнюю границу выигрыша игрока А, на ней ищется точка К с минимальной ординатой, которая и есть цена игры

$$V = KN = \frac{41}{5}, \quad y_1 = ND = \frac{2}{5}, \quad y_2 = N0 = \frac{3}{5}.$$

Оптимальными стратегиями для игрока А являются вторая и третья. При этом

$$x_2 = \frac{LA_3}{LA_2 + LA_3} = \frac{2}{5}, \quad x_3 = \frac{LA_2}{LA_2 + LA_3} = \frac{3}{5}.$$

Матрица оптимальных стратегий имеет вид  $\begin{pmatrix} 10 & 7 \\ 7 & 9 \end{pmatrix}$ . Тогда решение можно найти по формулам (2.4), (2.5), (2.6), (2.8) и (2.9).

Следовательно, решение игры таково:

$$X^* = \left\{ 0; \frac{2}{5}; \frac{3}{5}; 0 \right\}, \quad Y^* = \left\{ \frac{2}{5}; \frac{3}{5} \right\}, \quad V = \frac{41}{5}.$$