

Министерство образования и науки Российской Федерации  
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение  
высшего образования  
ИРКУТСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ  
ТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ

Институт информационных технологий и анализа данных

---

наименование института

ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ № 6

по дисциплине:

**ИССЛЕДОВАНИЕ ОПЕРАЦИЙ**

---

**«Теория игр»**

---

Выполнил

АСУб-20-2

шифр группы

подпись

Арбакова А.В.

Фамилия И.О.

Проверил

должность

подпись

Китаева О.И.

Фамилия И.О.

Иркутск 2022 г.

## 1. Постановка задачи.

**Цель работы:** Приобретение навыков применения моделей теории игр, для решения экономических задач.

**Задание:** Построить математическую модель для задачи индивидуального варианта, выбрать способ решения, решить задачу и дать экономическую интерпретацию полученных результатов.

### Задача (вариант 2):

Рассматривается конечная игра двух игроков  $A$  и  $B$ , в которой игрок  $A$  может применить одну из  $m$  стратегий

$$A_1, A_2, \dots, A_m,$$

а игрок  $B$  – одну из  $n$  стратегий

$$B_1, B_2, \dots, B_n,$$

Пусть каждая из сторон выбрала стратегии  $A_i$  и  $B_j$  соответственно ( $i$  и  $j$  фиксированы,  $i = \overline{1, m}$ ,  $j = \overline{1, n}$ ). Через  $a_{ij}$  обозначен исход игры (сумму выигрыша игрока  $A$  или, что то же, сумму проигрыша игрока  $B$ ). Известны значения  $a_{ij}$  при всех  $i = \overline{1, m}$ ,  $j = \overline{1, n}$ . Эти значения записаны в виде матрицы, строки которой соответствуют стратегиям игрока  $A$ , а столбцы – стратегиям игрока  $B$ :

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}.$$

Матрица представляет собой **платёжную матрицу игры**. Игра задана платежной матрицей, представленной в индивидуальном задании.

### Задание 2

$$\begin{pmatrix} 8 & 4 & 7 \\ 6 & 5 & 9 \\ 7 & 7 & 8 \end{pmatrix}$$

## 2. Математическая модель задачи.

Чтобы определить наилучшие стратегии игроков, мы предполагаем, что участники разумны и делают все, чтобы добиться наилучшего результата для себя.

Платежная матрица:

**Задание 2**

$$\begin{pmatrix} 8 & 4 & 7 \\ 6 & 5 & 9 \\ 7 & 7 & 8 \end{pmatrix}$$

Выбирая стратегию  $A_i$  игрок А должен рассчитывать, что игрок В должен ответить такой стратегией  $B_j$ , чтобы выигрыш первого игрока был бы минимальным, следовательно, найдем для каждой строки минимальное число:

$$\alpha_i = \min_{1 \leq j \leq n} \alpha_{ij}$$

Найдем минимальный элемент каждой строки и запишем с правой стороны матрицы:

|   |   |   |   |
|---|---|---|---|
| 8 | 4 | 7 | 4 |
| 6 | 5 | 9 | 5 |
| 7 | 7 | 8 | 7 |

Зная для каждой строки число  $\alpha_i$  игрок А должен выбрать ту стратегию, при котором его выигрыш будет максимальным, найдем максимальное среди минимальных:

$$\alpha = \max_{1 \leq i \leq m} \alpha_i = \max_{1 \leq i \leq m} \min_{1 \leq j \leq n} \alpha_{ij}$$

Найдем среди этих элементов максимальный:

|   |   |   |   |
|---|---|---|---|
| 8 | 4 | 7 | 4 |
| 6 | 5 | 9 | 5 |
| 7 | 7 | 8 | 7 |

Получаем нижнюю цену игры равную 7, где  $\alpha$  – нижняя цена игры (минимальный гарантированный выигрыш, который может достичь игрок А)

Игрок В хочет уменьшить свой проигрыш, поэтому он оценивает максимальный проигрыш в связи с тем, какую стратегию I выберет игрок А:

$$\beta_j = \max_{1 \leq i \leq m} \alpha_{ij}$$

Теперь найдем максимальный элемент каждого столбца и запишем снизу матрицы:

|   |   |   |   |
|---|---|---|---|
| 8 | 4 | 7 | 4 |
| 6 | 5 | 9 | 5 |
| 7 | 7 | 8 | 7 |
| 8 | 7 | 9 |   |

Зная для каждого столбца число  $\beta_j$  игрок В должен выбрать ту стратегию, при котором его проигрыш будет минимальным, найдем минимальное среди максимальных:

$$\beta = \min_{1 \leq j \leq n} \beta_j = \min_{1 \leq j \leq n} \max_{1 \leq i \leq m} \alpha_{ij}$$

Найдем среди этих элементов максимальный:

|   |   |   |   |
|---|---|---|---|
| 8 | 4 | 7 | 4 |
| 6 | 5 | 9 | 5 |
| 7 | 7 | 8 | 7 |
| 8 | 7 | 9 |   |

Получаем верхнюю цену игры равную 7, где  $\beta$  – верхняя цена игры (максимальный гарантированный проигрыш, который может достичь игрок В при любых стратегиях игрока А)

Если для чистых стратегий  $A_k$  и  $B_l$  выполняется равенство  $\alpha = \beta$ , то пара чистых стратегий  $(A_k, B_l)$  являются седловой точкой матричной игры, а  $\gamma = \alpha = \beta$  чистой ценой игры.

Так как нижняя цена игры совпадает с верхней ценой игры, то цена игры равна 7. Получаем, что цена игры равна значению седловой точки:

$$a_{32} = 7.$$

Цена игры равна 7. Данная матричная игра решена в чистых стратегиях.

Проверяем платежную матрицу на доминирующие строки и доминирующие столбцы.

С позиции проигрышей игрока В стратегия В2 доминирует над стратегией В1 (все элементы столбца 2 меньше элементов столбца 1), следовательно, исключаем 1-й столбец матрицы. Вероятность  $q_1 = 0$ .

|   |   |
|---|---|
| 4 | 7 |
| 5 | 9 |
| 7 | 8 |

Стратегия A2 доминирует над стратегией A1 (все элементы строки 2 больше или равны значениям 1-ой строки), следовательно, исключаем 1-ую строку матрицы. Вероятность  $p_1 = 0$ .

|   |   |
|---|---|
| 5 | 9 |
| 7 | 8 |

Игра 3x3 сведена к 2x2.

Найдем решение игры в смешанных стратегиях. Математические модели пары двойственных задач линейного программирования:

Для игрока А требуется найти минимум функции  $F(x)$  при ограничениях:

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

$$5 \times x_1 + 7 \times x_2 \geq 1$$

$$9 \times x_1 + 8 \times x_2 \geq 1$$

Для игрока В требуется найти максимум функции  $Z(y)$  при ограничениях:

$$Z(y) = y_1 + y_2 \rightarrow \max$$

$$5 \times y_1 + 9 \times y_2 \leq 1$$

$$7 \times y_1 + 8 \times y_2 \leq 1$$

### 3. Результаты решения задачи.

Решим прямую задачу линейного программирования симплексным методом, с использованием симплексной таблицы.

Для построения первого опорного плана систему неравенств приведем к системе уравнений путем введения дополнительных переменных (переход к канонической форме).

$$5 \times y_1 + 9 \times y_2 + y_3 = 1$$

$$7 \times y_1 + 8 \times y_2 + y_4 = 1$$

Полагая, что свободные переменные равны 0, получим первый опорный план  $Y_0 = (0, 0, 1, 1)$ :

| Базис | B | Y1 | Y2 | Y3 | Y4 |
|-------|---|----|----|----|----|
| Y3    | 1 | 5  | 9  | 1  | 0  |
| Y4    | 1 | 7  | 8  | 0  | 1  |
| Z(Y0) | 0 | -1 | -1 | 0  | 0  |

Следуя алгоритму решения симплексной таблицы получим в итоге окончательный вариант симплекс-таблицы:

| Базис | B   | Y1 | Y2   | Y3 | Y4   |
|-------|-----|----|------|----|------|
| Y3    | 2/7 | 0  | 23/7 | 1  | -5/7 |
| Y1    | 1/7 | 1  | 8/7  | 0  | 1/7  |
| Z(Y0) | 1/7 | 0  | 1/7  | 0  | 1/7  |

Оптимальный план имеет вид:

$$y_1 = \frac{1}{7} \quad y_2 = 0$$

$$Z(Y) = 1 \times \frac{1}{7} + 1 \times 0 = \frac{1}{7}$$

$$x_1 = 0 \quad x_2 = \frac{1}{7}$$

$$F(X) = 1 \times 0 + 1 \times \frac{1}{7} = \frac{1}{7}$$

Цена игры:

$$g = 1 \div \frac{1}{7} = 7$$

Вероятности стратегий:

$$p_1 = 7 \times 0 = 0$$

$$p_2 = 7 \times \frac{1}{7} = 1$$

$$q_1 = 7 \times \frac{1}{7} = 1$$

$$q_2 = 7 \times 0 = 0$$

Поскольку из исходной матрицы были удалены строки и столбцы, то полученные вероятности можно записать в виде –  $P(0,0,1)$  и  $Q(0,1,0)$

Цена игры:  $V = 7$

#### 4. Результаты решения задачи с помощью Excel-таблиц.

[illegible]

По полученным результатам, найденные векторы вероятности равны:

$$P(0,0,1) \text{ и } Q(0,1,0)$$

Цена игры:  $V = 7$

## 5. Экономическая интерпретация полученных результатов.

По полученным результатам решения платежной матричной игры и предположению, что участники разумны и делают все, чтобы добиться наилучшего результата для себя, можно сделать вывод, что при следовании стратегии А3 победа игрока А будет составлять 100%, не зависимо от реакции игрока В, в ином случае при допущении ошибки игроком А, игроку В следует придерживаться стратегии В2. Средний выигрыш игрока А составляет 7.