



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«Московский государственный технический университет
имени Н.Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ
КАФЕДРА

Информатика и системы управления (ИУ)
Информационная безопасность (ИУ8)

Теория игр и исследование операций

Рубежный контроль №1 «Монотонный итеративный алгоритм»

Вариант: 1

Студент:

Александров Алексей Николаевич, группа ИУ8-104
(5 курс)

(подпись, дата)

Преподаватель:

к.т.н., доцент кафедры ИУ8
Коннова Наталья Сергеевна

(подпись, дата)

Оглавление

Цель работы	3
Задание.....	3
Ход работы	4
Вывод.....	10
ПРИЛОЖЕНИЕ А Листинг исходного кода реализации алгоритма.....	11

Цель работы

Изучить монотонный итеративный алгоритм решения антагонистической игры двух лиц в нормальной форме.

Задание

Для приведённой ниже матрицы стратегий найти цену игры и оптимальные стратегии обоих игроков монотонным итеративным методом.

$$\begin{pmatrix} 1 & 11 & 11 \\ 7 & 5 & 8 \\ 16 & 6 & 2 \end{pmatrix}$$

Ход работы

Для реализации решения рубежного контроля был использован язык программирования Python. К проверке представляется интерактивный блокнот Jupyter Notebook в файле `monotonic_algorithm.ipynb`, и импортированный файл `monotonic` (см. приложение А).

Инициализация матрицы представлена на рисунке 1. Нижняя и верхняя цены игры: 5 и 11. Седловой точки нет. Для однозначной идентификации назовём игроков А и В.

Рубежный контроль №1

"Монотонный итеративный алгоритм решения матричной игры"

Выполнил: Александров А. Н., ИУ8-104

Вариант: 1

Задание

Пусть с помощью матрицы А задана матричная антагонистическая игра двух игроков. По данной матрице необходимо найти решение игры для первого игрока (то есть, вектор оптимальных стратегий и цену игры), используя монотонный итеративный алгоритм.

Игра Г размера (3 x 3) задана матрицей:

	1	11	11
	7	5	8
	16	6	2

```
5]: import logging

import numpy as np

from game_theory.utils.matrix_games.monotonic.monotonic import Monotonic

from game_theory.utils.matrix_games.game_matrix import GameMatrix
from game_theory.utils.matrix_games.mixed_strategies import check_resulted_game_price, get_resulted_mixed_strategies

logging.basicConfig(level=logging.INFO, format='%(message)s')

5]: # Входная матрица прямоугольной игры с нулевой суммой.
game_matrix = GameMatrix(
    matrix=np.array(
        [
            [1, 11, 11],
            [7, 5, 8],
            [16, 6, 2],
        ],
        dtype=int,
    )
)
game_matrix

5]:
```

Таблица стратегий (игрока А)					
Стратегии	b1	b2	b3	MIN выигрыш А	
a1	1	11	11	1	
a2	7	5	8	5	
a3	16	6	2	2	
MAX проигрыш В	16	11	11		

Рисунок 1 – Задание исходной матрицы игры с нулевой суммой

В данном случае доминируемых стратегий нет (см. рисунок 2), поэтому перейдём сразу к решению игры в смешанных стратегиях.

```
reduced_game: GameMatrix = game_matrix.reduce_dimension(method='dominant_absorption')
reduced_game
```

Таблица стратегий (игрока А)				
Стратегии	b1	b2	b3	MIN выигрыш A
a1	1	11	11	1
a2	7	5	8	5
a3	16	6	2	2
MAX проигрыш B	16	11	11	

Рисунок 2 – Проверка отсутствия доминируемых стратегий

Далее приводится вывод программы для решения игры. Подыгры в методе решались сведением матричной игры к симплекс-методу. Промежуточные симплекс-таблицы опущены, чтобы не нагромождать листинг. Чистая стратегия на первой итерации выбирается случайно.

Решение игры относительно игрока А

Итерация 0:

```
x^0 = [0 0 1]
c^0 = [16. 6. 2.]
v^0 = 2.0
J^0 = [3]
```

Итерация 1:

Рассмотрим подыгру Γ^1 :

```
[[11.]
 [ 8.]
 [ 2.]]
```

Седловая точка найдена: (11.0, [1, 0, 0])

Оптимальная стратегия игрока:

```
x_1 = [1 0 0]
c_1 = [ 1. 11. 11.]
```

Находим оптимальную стратегию игрока в подыгре из двух строк:

```
[[16. 6. 2.]
 [ 1. 11. 11.]]
```

Удаление NBR-стратегий ['b2']

Матрица после уменьшения размерности:

```
[[16. 2.]
 [ 1. 11.]]
```

	Si0	x4	x3
x1	0.0575	0.0057	-0.0632
x2	0.0805	-0.0920	0.0115
F	0.1379	-0.0862	-0.0517

Оптимальное решение найдено!

$x_4 = x_3 = 0$, $x_1 = 0.057$, $x_2 = 0.080$

Целевая функция: $F = 0.138$

В результате получена оптимальная стратегия: $(\alpha_1, 1 - \alpha_1) = [0.583 \ 0.417]$

$x^1 = [0.583 \ 0. \ 0.417]$
 $c^1 = [7.251 \ 8.917 \ 7.25]$
 $v^1 = 7.25$
 $J^1 = [3]$

Итерация 2:

Рассмотрим подыгру Γ^2 :

$[[11.]$
 $[\ 8.]$
 $[\ 2.]]$

Седловая точка найдена: $(11.0, [1, 0, 0])$

Оптимальная стратегия игрока:

$\bar{x}_2 = [1 \ 0 \ 0]$
 $\bar{c}_2 = [\ 1. \ 11. \ 11.]$

Находим оптимальную стратегию игрока в подыгре из двух строк:

$[[\ 7.251 \ 8.917 \ 7.25]$
 $[\ 1. \ 11. \ 11.]]$

Удаление NBR-стратегий ['b2']

Матрица после уменьшения размерности:

$[[\ 7.251 \ 7.25]$
 $[\ 1. \ 11.]]$

	Si0	x4	x3
x1	0.1379	0.0138	-0.1517
x2	0.0000	-0.1000	0.1000
F	0.1379	-0.0862	-0.0517

Оптимальное решение найдено!

$x4 = x3 = 0, x1 = 0.138, x2 = 0.000$

Целевая функция: $F = 0.138$

В результате получена оптимальная стратегия: $(\alpha_2, 1 - \alpha_2) = [0. \ 1.]$

$x^2 = [0.583 \ 0. \ 0.417]$
 $c^2 = [7.251 \ 8.917 \ 7.251]$
 $v^2 = 7.251$
 $J^2 = [1, 3]$

Итерация 3:

Рассмотрим подыгру Γ^3 :

$[[\ 1. \ 11.]$
 $[\ 7. \ 8.]$
 $[16. \ 2.]]$

	Si0	x4	x1	x5
x3	0.0088	-0.0702	-0.6053	0.0614
x2	0.1228	0.0175	1.5263	-0.1404
F	0.1316	-0.0526	-0.0789	-0.0789

Оптимальное решение найдено!

$x4 = x1 = x5 = 0, x3 = 0.009, x2 = 0.123$

Целевая функция: $F = 0.132$

Оптимальная стратегия игрока:

$\bar{x}_3 = [0. \ 0.933 \ 0.067]$
 $\bar{c}_3 = [7.6 \ 5.067 \ 7.6]$

Находим оптимальную стратегию игрока в подыгре из двух строк:

$[[7.251 \ 8.917 \ 7.251]$
 $[7.6 \ 5.067 \ 7.6]]$

Удаление NBR-стратегий ['b3']

Матрица после уменьшения размерности:

$[[7.251 \ 8.917]$
 $[7.6 \ 5.067]]$

	Si0	x3	x4
x2	0.0537	-0.2873	0.2336
x1	0.0816	0.1633	-0.2449
F	0.1353	-0.1241	-0.0113

Оптимальное решение найдено!

$x_3 = x_4 = 0$, $x_2 = 0.054$, $x_1 = 0.082$

Целевая функция: $F = 0.135$

В результате получена оптимальная стратегия: $(\alpha_3, 1 - \alpha_3) = [0.397 \ 0.603]$

$x^3 = [0.352 \ 0.37 \ 0.278]$

$c^3 = [7.389 \ 7.389 \ 7.389]$

$v^3 = 7.389$

$J^3 = [1, 2, 3]$

Так как в J^3 попали все номера столбцов, останавливаем алгоритм

Решение игры относительно игрока В

Итерация 0:

$x^0 = [1 \ 0 \ 0]$

$c^0 = [1. \ 7. \ 16.]$

$v^0 = 1.0$

$J^0 = [1]$

Итерация 1:

Рассмотрим подыгру Γ^1 :

$[[1.]]$

$[11.]$

$[11.]]$

Седловая точка найдена: $(11.0, [0, 1, 0])$

Оптимальная стратегия игрока:

$\bar{x}_1 = [0 \ 1 \ 0]$

$\bar{c}_1 = [11. \ 5. \ 6.]$

Находим оптимальную стратегию игрока в подыгре из двух строк:

$[[1. \ 7. \ 16.]$

$[11. \ 5. \ 6.]]$

Удаление NBR-стратегий ['b3']

Матрица после уменьшения размерности:

$[[1. \ 7.]$

$[11. \ 5.]]$

	Si0	x3	x4
x2	0.0833	-0.0972	0.0139
x1	0.0833	0.0694	-0.1528
F	0.1667	-0.0278	-0.1389

Оптимальное решение найдено!

$x_3 = x_4 = 0$, $x_2 = 0.083$, $x_1 = 0.083$

Целевая функция: $F = 0.167$

В результате получена оптимальная стратегия: $(\alpha_1, 1 - \alpha_1) = [0.5 \ 0.5]$

$x^1 = [0.5 \ 0.5 \ 0.]$

$c^1 = [6. \ 6. \ 11.]$

$v^1 = 6.0$

$J^1 = [1, 2]$

Итерация 2:

Рассмотрим подыгру Γ^2 :

$[[1. \ 7.]$

$[11. \ 5.]$

$[11. \ 8.]]$

Седловая точка найдена: $(8.0, [0, 0, 1])$

Оптимальная стратегия игрока:

$\bar{x}_2 = [0 \ 0 \ 1]$

$\bar{c}_2 = [11. \ 8. \ 2.]$

Находим оптимальную стратегию игрока в подыгре из двух строк:

$[[6. \ 6. \ 11.]$

[11. 8. 2.]]
Удаление NBR-стратегий ['b2']
Матрица после уменьшения размерности:
[[6. 11.]
[11. 2.]]

	Si0	x3	x4
x2	0.0459	-0.1009	0.0550
x1	0.0826	0.0183	-0.1009
F	0.1284	-0.0826	-0.0459

Оптимальное решение найдено!
 $x_3 = x_4 = 0$, $x_2 = 0.046$, $x_1 = 0.083$
Целевая функция: $F = 0.128$
В результате получена оптимальная стратегия: $(\alpha_2, 1 - \alpha_2) = [0.357 \ 0.643]$
 $x^2 = [0.321 \ 0.321 \ 0.357]$
 $c^2 = [7.786 \ 6.714 \ 7.786]$
 $v^2 = 6.714$
 $J^2 = [2]$

Итерация 3:

Рассмотрим подыгру Γ^3 :
[[7.]
[5.]
[8.]]

Седловая точка найдена: (8.0, [0, 0, 1])
Оптимальная стратегия игрока:
 $\bar{x}_3 = [0 \ 0 \ 1]$
 $\bar{c}_3 = [11. \ 8. \ 2.]$

Находим оптимальную стратегию игрока в подыгре из двух строк:
[[7.786 6.714 7.786]
[11. 8. 2.]]

Удаление NBR-стратегий ['b1']
Матрица после уменьшения размерности:
[[6.714 7.786]
[8. 2.]]

	Si0	x3	x4
x2	0.0219	-0.1594	0.1374
x1	0.1228	0.0409	-0.1637
F	0.1447	-0.1184	-0.0263

Оптимальное решение найдено!
 $x_3 = x_4 = 0$,
 $x_2 = 0.022$, $x_1 = 0.123$
Целевая функция: $F = 0.145$
В результате получена оптимальная стратегия: $(\alpha_3, 1 - \alpha_3) = [0.152 \ 0.848]$
 $x^3 = [0.273 \ 0.273 \ 0.455]$
 $c^3 = [8.273 \ 6.909 \ 6.909]$
 $v^3 = 6.909$
 $J^3 = [2, 3]$

Итерация 4:

Рассмотрим подыгру Γ^4 :
[[7. 16.]
[5. 6.]
[8. 2.]]

	Si0	x4	x2	x5
x3	0.0789	-0.1404	0.3333	0.0614
x1	0.0526	0.0175	0.3333	-0.0702
F	0.1316	-0.1228	-0.3333	-0.0088

Оптимальное решение найдено!
 $x_4 = x_2 = x_5 = 0$, $x_3 = 0.079$, $x_1 = 0.053$
Целевая функция: $F = 0.132$
Оптимальная стратегия игрока:
 $\bar{x}_4 = [0.4 \ 0. \ 0.6]$
 $\bar{c}_4 = [7. \ 7.6 \ 7.6]$
Находим оптимальную стратегию игрока в подыгре из двух строк:
 $[[8.273 \ 6.909 \ 6.909]$
 $[7. \ 7.6 \ 7.6 \]]$
Удаление NBR-стратегий ['b3']
Матрица после уменьшения размерности:
 $[[8.273 \ 6.909]$
 $[7. \ 7.6 \]]$

	Si0	x4	x3
x1	0.0414	0.4825	-0.5238
x2	0.0940	-0.5702	0.4762
F	0.1353	-0.0877	-0.0476

Оптимальное решение найдено!
 $x_4 = x_3 = 0$, $x_1 = 0.041$, $x_2 = 0.094$
Целевая функция: $F = 0.135$
В результате получена оптимальная стратегия: $(\alpha_4, 1 - \alpha_4) = [0.694 \ 0.306]$
 $\hat{x}^4 = [0.361 \ 0.083 \ 0.556]$
 $\hat{c}^4 = [7.389 \ 7.389 \ 7.389]$
 $\hat{v}^4 = 7.389$
 $\hat{J}^4 = [1, \ 2, \ 3]$
Так как в \hat{J}^4 попали все номера столбцов, останавливаем алгоритм

Цена игры: $5 \leq 7.389 \leq 11$

Смешанные стратегии игрока А			Смешанные стратегии игрока В		
a1	a2	a3	b1	b2	b3
0.352	0.370	0.278	0.361	0.083	0.556

То есть решение, полученное для матричной игры монотонным итеративным алгоритмом:

$$7.389; S_A: (0.352, 0.370, 0.278); S_B: (0.361, 0.083, 0.556).$$

Вывод

В данной работе была исследована антагонистическая игра двух лиц с нулевой суммой, а также монотонный итеративный метод её решения. Для решения задачи был реализован алгоритм на Python, с помощью которого было найдено следующее решение игры:

$$7.389; S_A: (0.352, 0.370, 0.278); S_B: (0.361, 0.083, 0.556),$$

что совпадает с решением (с заданной точностью), найденным для этой же матрицы аналитическим методом. Также можно сравнить его с решением Брауна-Робинсон из лабораторной работы 1:

$$7.403; \widetilde{S}_A[239]: (0.393, 0.356, 0.251); \widetilde{S}_B[239]: (0.356, 0.092, 0.552).$$

Преимущество данного численного метода заключается в строгой монотонной сходимости оценки для цены игры. Однако для этого требуется относительно бóльшая вычислительная сложность, чем в методе Брауна-Робинсон за счёт решения подыгр меньшей, но не всегда малой размерностей.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

Листинг исходного кода реализации алгоритма

monotonic_algorithm.ipynb

```
#!/usr/bin/env python
# coding: utf-8

# # Рубежный контроль №1
# **"Монотонный итеративный алгоритм решения матричной игры"**
#
# **Выполнил: Александров А. Н., ИУ8-104**
#
# **Вариант: 1**
#
# ## Задание
# Пусть с помощью матрицы A задана матричная антагонистическая игра двух игроков. По данной матрице
# необходимо найти решение игры для первого игрока (то есть, вектор оптимальных стратегий и цену игры),
# используя монотонный итеративный алгоритм.
#
# Игра Г размера (3 x 3) задана матрицей:
#
# | 1 | 11 | 11 |
# |:-:|:-:|:-:|
# | 7 | 5 | 8 |
# | 16 | 6 | 2 |
#
# In[55]:

import logging

import numpy as np

from game_theory.utils.matrix_games.monotonic.monotonic import Monotonic

from game_theory.utils.matrix_games.game_matrix import GameMatrix
from game_theory.utils.matrix_games.mixed_strategies import check_resulted_game_price,
get_resulted_mixed_strategies

logging.basicConfig(level=logging.INFO, format='%(message)s')

# In[56]:

# Входная матрица прямоугольной игры с нулевой суммой.
game_matrix = GameMatrix(
    matrix=np.array(
        [
            [1, 11, 11],
            [7, 5, 8],
            [16, 6, 2],
        ],
        dtype=int,
    )
)
game_matrix

# In[57]:

print(f"Нижняя цена игры: {game_matrix.lowest_game_price[1]}\n"
      f"Верхняя цена игры: {game_matrix.highest_game_price[1]}")

# In[58]:

reduced_game: GameMatrix = game_matrix.reduce_dimension(method='dominant_absorption')
reduced_game

# ### Монотонный итеративный алгоритм

# In[59]:

reduced_game
```

```

# In[60]:

monotonic_method = Monotonic(reduced_game)

# In[61]:

(
    (game_price_for_a, player_a_mixed_strategies),
    (game_price_for_b, player_b_mixed_strategies),
) = monotonic_method.solve()

# In[62]:

# Смешанные стратегии игрока А и цена игры.
assert check_resulted_game_price(
    game_matrix=reduced_game,
    game_price_value=game_price_for_a,
)

mixed_strategies = get_resulted_mixed_strategies(
    player_labels=game_matrix.player_a_strategy_labels,
    labels_to_probability=dict(zip(
        reduced_game.player_a_strategy_labels,
        list(player_a_mixed_strategies),
    )),
    player_name="A",
)
print(mixed_strategies)

# In[63]:

# Смешанные стратегии игрока В и цена игры.
assert check_resulted_game_price(
    game_matrix=reduced_game,
    game_price_value=game_price_for_b,
)

mixed_strategies = get_resulted_mixed_strategies(
    player_labels=game_matrix.player_b_strategy_labels,
    labels_to_probability=dict(zip(
        reduced_game.player_b_strategy_labels,
        list(player_b_mixed_strategies),
    )),
    player_name="B",
)
print(mixed_strategies)

```

monotonic.py

```

"""Монотонный итеративный алгоритм решения матричной игры (n x m)-игры с нулевой суммой."""
import logging
import random

import numpy as np
from numpy import ndarray

from game_theory.utils.matrix_games.game_matrix import GameMatrix
from game_theory.utils.matrix_games.types import IndexType, ValueType

_logger = logging.getLogger(__name__)

class Monotonic:
    """Класс инкапсулирует решение матричной игры монотонным итеративным методом."""

    def __init__(self, game_matrix: GameMatrix):
        self.game: GameMatrix = game_matrix

        self.iteration_number: int = 0
        self.strategy_index: IndexType
        self.strategy_x: np.ndarray[float]
        self.scores_c: np.ndarray[ValueType]
        self.price_v: ValueType
        self.indicator_mask_j: np.ndarray[bool]

    def solve(self):

```

```

# Решение за игрока А.
_logger.info("Решение игры относительно игрока А")
price_a, strategy_a = self._base_solve(np.float16(self.game.matrix))
iterations_a_count = self.iteration_number
# Решения за игрока В.
_logger.info("Решение игры относительно игрока В")
price_b, strategy_b = self._base_solve(np.float16(self.game.matrix.T))
iterations_b_count = self.iteration_number

_logger.info(f"Итераций игроков сделано {(iterations_a_count, iterations_b_count)}")
return (price_a, strategy_a), (price_b, strategy_b)

def _base_solve(self, matrix: np.ndarray[ValueType]):
    m, n = matrix.shape
    self.iteration_number = 0
    _logger.info("Итерация 0:")
    # Выбираем произвольную ( $x^0$ ) чистую стратегию (выставляя 1 только в одну позицию).
    strategy_index: IndexType = random.randint(0, m - 1)
    self.strategy_x = np.array([0] * n)
    self.strategy_x[strategy_index] = 1
    # Выбираем вектор ( $c^0$ ), соответствующий выбранной стратегии.
    self.scores_c: np.ndarray = matrix[strategy_index].copy()
    # Текущая цена игры.
    self.price_v = np.min(self.scores_c)
    # Вектор-индикатор, который показывает принадлежность к множеству.
    self.indicator_mask_j: np.ndarray[bool] = np.isclose(self.scores_c, self.price_v)
    self.__log_calculated_parameters()

    alpha_values = np.array((np.inf, np.inf))
    # Выполняем итерации без заданной точности, то есть пока  $\alpha_N$  не станет 0.
    while not np.allclose(alpha_values, [0, 1]):
        optimal_strategy_x_, optimal_scores_c_, alpha_values = self.perform_iteration(matrix)

        alpha, _ = alpha_values
        if not np.isclose(alpha, 0):
            self.strategy_x = (1 - alpha) * self.strategy_x + alpha * optimal_strategy_x_
            self.scores_c = (1 - alpha) * self.scores_c + alpha * optimal_scores_c_
            self.price_v = np.min(self.scores_c)
            self.indicator_mask_j = np.isclose(self.scores_c, self.price_v)
            self.__log_calculated_parameters()
            # Если в  $J_i$  попали все столбцы, завершаем алгоритм.
            if np.all(self.indicator_mask_j):
                _logger.info(
                    f"Так как в  $J^{\{self.iteration\_number\}}$  попали все номера столбцов, "
                    f"останавливаем алгоритм"
                )
                return self.price_v, self.strategy_x.copy()

    _logger.info(f"Получили  $\alpha_{\{self.iteration\_number\}} = \{alpha:.0f\}$ , поэтому останавливаем алгоритм")

    return self.price_v, self.strategy_x.copy()

def perform_iteration(self, matrix: np.ndarray[ValueType], accuracy=3) -> tuple[ndarray, ndarray, ndarray]:
    self.iteration_number += 1
    i = self.iteration_number
    _logger.info(f"\nИтерация {self.iteration_number}:")
    # Выбираем только столбцы, удовлетворяющие нашему индикатору.
    sub_game_matrix_a = GameMatrix(matrix[:, self.indicator_mask_j].copy())
    _logger.info(f"Рассмотрим подыгру  $\Gamma^{\{i\}}$ : " f"\n{np.round(sub_game_matrix_a.matrix, accuracy)}")
    # Решаем подыгру и находим оптимальную стратегию  $x_*$ .
    _, optimal_strategy_x_ = sub_game_matrix_a.solve()
    optimal_scores_c_: np.ndarray = self.__reduce_sum(matrix, np.array(optimal_strategy_x_))
    _logger.info(
        f"Оптимальная стратегия игрока: "
        f"\n\t $x_{\{i\}} = \{np.round(optimal\_strategy\_x_, accuracy)\}$ "
        f"\n\t $c_{\{i\}} = \{np.round(optimal\_scores\_c_, accuracy)\}$ "
    )
    # Находим оптимальную стратегию игрока в подыгре из двух строк.
    sub_game_gamma = GameMatrix(np.stack((self.scores_c, optimal_scores_c_)))
    _logger.info(
        f"Находим оптимальную стратегию игрока в подыгре из двух строк: "
        f"\n{np.round(sub_game_gamma.matrix, accuracy)}"
    )
    sub_game_gamma = sub_game_gamma.reduce_dimension(method="nbr_drop")
    _logger.info(
        f"Матрица после уменьшения размерности: "
        f"\n{np.round(sub_game_gamma.reduce_dimension().matrix, accuracy)}"
    )
    _, alpha_values = sub_game_gamma.solve()
    alpha_values = (alpha_values[1] if len(alpha_values) == 2 else 0, alpha_values[0])
    _logger.info(
        f"В результате получена оптимальная стратегия: "
        f"( $\alpha_{\{i\}}, 1 - \alpha_{\{i\}}$ ) = "
    )

```

```

        f"{np.round(alpha_values, accuracy)}"
    )

    return np.array(optimal_strategy_x_), optimal_scores_c_, np.array(alpha_values)

@staticmethod
def __reduce_sum(lhs: np.ndarray, rhs: np.ndarray) -> np.ndarray:
    return np.sum((rhs * lhs.T).T, 0)

def __log_calculated_parameters(self, accuracy=3):
    j_indexes = [i + 1 for i in list(*np.where(self.indicator_mask_j))]
    _logger.info(
        "\n".join(
            [
                f"\tx^{self.iteration_number} = {np.round(self.strategy_x, accuracy)}",
                f"\tc^{self.iteration_number} = {np.round(self.scores_c, accuracy)}",
                f"\tv^{self.iteration_number} = {round(self.price_v, accuracy)}",
                f"\tJ^{self.iteration_number} = {j_indexes}",
            ]
        )
    )

```