# Домашнее задание №9

## Задание 1:

Найти экстремумы функции  $f(x_1,\dots,x_n)=\sum_{i=1}^n x_i^2$  на множестве  $\sum_{i=1}^n x_i^4 \leq 1$ , то есть решить задачу

$$\left\{egin{array}{l} x_1^2+\cdots+x_n^2 o extr\ x_1^4+\cdots+x_n^4-1\leq 0 \end{array}
ight.$$

Решить аналитически и проверить при помощи оптимизатора в Python.

## Решение:

Составим функцию Лагранжа:

$$L = \lambda_0(x_1^2 + \dots + x_n^2) + \lambda_1(x_1^4 + \dots + x_n^4 - 1)$$

Найдем производные:

$$rac{\partial L}{\partial x_i} = 2\lambda_0 x_i + 4\lambda_1 x_i^3$$

$$\left\{egin{aligned} 2\lambda_0x_i+4\lambda_1x_i^3=0, i=\overline{1,n}\ \lambda_1(x_1^4+\cdots+x_n^4-1)=0 \end{aligned}
ight.$$

Рассмотрим первый случай  $\lambda_0=0$ :

$$\left\{egin{array}{l} 4\lambda_1x_i^3=0,i=\overline{1,n}\ \lambda_1(x_1^4+\cdots+x_n^4-1)=0 \end{array}
ight.$$

В данном случае есть два варианта:

- ullet  $\lambda_1=0$ : в таком случае весь вектор  $\lambda$  будет нулевой
- $\lambda_1 
  eq 0$ : в таком случае система будет несовместной

$$\Rightarrow \lambda_0 \neq 0$$

Рассмотрим второй случай  $\lambda_0 \neq 0$ :

Пусть  $\lambda_1=2$ , тогда:

$$egin{cases} x_i + \lambda_1 x_i^3 = 0, i = \overline{1, n} \ \lambda_1 (x_1^4 + \cdots + x_n^4 - 1) = 0 \ \end{cases} \ egin{cases} x_i (1 + \lambda_1 x_i^2) = 0, i = \overline{1, n} \ \lambda_1 (x_1^4 + \cdots + x_n^4 - 1) = 0 \end{cases}$$

Из первого уравнения  $\Rightarrow x_i = 0$  или  $1 + \lambda_1 x_i^2 = 0$ 

1. 
$$x_i = 0$$

В таком случае из второго уравнения  $\Rightarrow \lambda_1 = 0 \Rightarrow a = (0,0,\dots,0)$ 

$$f(a)=0$$
 2.  $1+\lambda_1x_i^2=0$   $x_i^2=-rac{1}{\lambda_i}\Rightarrow \lambda_1>0$  из второго уравнения  $\Rightarrow (rac{1}{\lambda_1^2}+\ldots+rac{1}{\lambda_1^2}-1)\lambda_1=0\Rightarrow rac{n}{\lambda_1^2}-1=0\Rightarrow \lambda_1=-\sqrt{n}\Rightarrow x_i=\pmrac{1}{\sqrt[4]{n}}\Rightarrow b=(\pmrac{1}{\sqrt[4]{n}},\pmrac{1}{\sqrt[4]{n}})$   $f(b)=rac{n}{\sqrt{n}}=\sqrt{n}$ 

Итого  $2^n+1$  точек экстремума. Все точки b - точки максимума, при этом значения функции в точках b одинаковое и равно  $\sqrt{n}$ . Точка a - точка минимума. Значение функции в точке a равно 0

# Проверка с помощью оптимизатора на Python

Зададим нашу функцию и ограничения

```
In []: from scipy.optimize import minimize

def target_function(x):
    # Φy+κνμμя
    return (sum(i**2 for i in x))

# Ο≥ρα+μν+εμμε
constraints = ({'type': 'eq', 'fun': lambda x: sum(i**4 for i in x) - 1})
```

Предположим что n=6 и найдем минимум функции

```
In []: # Начальное значение для переменных
n = 6
initial_guess = [0.0 for _ in range(n)] #, 0.0, 0.0

# Проведем оптимизацию для поиска минимума с ограничением
result_min = minimize(target_function, initial_guess, method='trust-constr', constraints

# Выведем результаты минимизации
print("Минимум функции:", result_min.fun)
print("Аргумент минимума:", result_min.x)
```

Минимум функции: 0.0 Аргумент минимума: [0. 0. 0. 0. 0. 0.]

Ответ совпал. Дальше найдем максимум функции. Для этого найдем минимум функции -f(x)

```
In [ ]: def target_function(x):
    # Φyμκция
    return -1*(sum(i**2 for i in x))
```

Предположим что в этот раз n=15 и найдем минимум для этой функции

```
In [ ]: # Начальное значение для переменных n = 15 initial_guess = [0.0 for _ in range(n)] #, 0.0, 0.0
```

```
# Проведем оптимизацию для поиска минимума с ограничением
result_min = minimize(target_function, initial_guess, method='trust-constr', constraints

# Выведем результаты минимизации
print("Минимум функции:", result_min.fun)
print("Аргумент минимума:", result_min.x)
```

Минимум функции: -3.8729833462074175

 $0.50813275 \ \ 0.50813275 \ \ 0.50813275 \ \ 0.50813275 \ \ 0.50813275$ 

0.50813274 0.50813275 0.50813275]

#### Проверим ответы:

Исходя из аналитического решения, следует что максимум функции равен  $\sqrt{n}$ . В данном случе  $n=15\Rightarrow\sqrt{n}=3.87298$  Аргументы для точки максимума равны следующим значениям  $b=(\pm\frac{1}{\sqrt[4]{n}},\pm\frac{1}{\sqrt[4]{n}},\ldots,\pm\frac{1}{\sqrt[4]{n}})$ ;  $\frac{1}{\sqrt[4]{n}}=0.508133$  при n=15

Ответ снова совпал.

## Задание 2:

- 1. Решить аналитически и проверить при помощи оптимизатора в Python.
- 2. Также дополнительно помимо оптимизатора использовать какой-нибудь метаэвристический алгоритм (имитация отжига / квантовый отжиг / муравьиный алгоритм / генетический алгоритм) для проверки результатов.
- 3. Дать оценку устойчивости метаэвристики в зависимости от начальной точки и от количества итераций.

Решить задачу коммивояжёра методом ветвей и границ:

$$\begin{pmatrix}
\infty & 4 & 5 & 7 & 5 \\
8 & \infty & 5 & 6 & 6 \\
3 & 5 & \infty & 9 & 6 \\
3 & 5 & 6 & \infty & 2 \\
6 & 2 & 3 & 8 & \infty
\end{pmatrix}$$

# Решение методом ветвей и границ:

#### Шаг 1

| Город | Α | В | C | D | E | $d_i$ |
|-------|---|---|---|---|---|-------|
| Α     | М | 4 | 5 | 7 | 5 | 4     |
| В     | 8 | М | 5 | 6 | 6 | 5     |
| С     | 3 | 5 | М | 9 | 6 | 3     |
| D     | 3 | 5 | 6 | М | 2 | 2     |

E 6 2 3 8 M 2

#### Шаг 2

| Город   | Α | В | С | D | E |
|---------|---|---|---|---|---|
| Α       | М | 0 | 1 | 3 | 1 |
| В       | 3 | М | 0 | 1 | 1 |
| С       | 0 | 2 | М | 6 | 3 |
| D       | 1 | 3 | 4 | М | 0 |
| E       | 4 | 0 | 1 | 6 | M |
| $d_{j}$ | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |

## Шаг 3

| Город | Α | В | С | D | E |
|-------|---|---|---|---|---|
| Α     | М | 0 | 1 | 2 | 1 |
| В     | 3 | М | 0 | 0 | 1 |
| С     | 0 | 2 | М | 5 | 3 |
| D     | 1 | 3 | 4 | М | 0 |
| Е     | 4 | 0 | 1 | 5 | М |

$$H_0 = 4 + 5 + 3 + 2 + 2 + 0 + 0 + 0 + 1 + 0 = 17$$

| Город | Α    | В    | С    | D    | E    |
|-------|------|------|------|------|------|
| А     | М    | 0(1) | 1    | 2    | 1    |
| В     | 3    | М    | 0(1) | 0(2) | 1    |
| С     | 0(3) | 2    | М    | 5    | 3    |
| D     | 1    | 3    | 4    | М    | 0(2) |
| Е     | 4    | 0(1) | 1    | 5    | М    |

Наибольшая сумма для ребра C-A (3)  $\Rightarrow$  разбиваем на два множества C-A и C-A

Шаг 4

## Исключение ребра С-А

| Город | Α | В | C | D | E | $d_i$ |
|-------|---|---|---|---|---|-------|
| Α     | М | 0 | 1 | 2 | 1 | 0     |
| В     | 3 | М | 0 | 0 | 1 | 0     |
| C     | М | 2 | М | 5 | 3 | 2     |
| D     | 1 | 3 | 4 | М | 0 | 0     |
| Е     | 4 | 0 | 1 | 5 | М | 0     |
| $d_i$ | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |       |

$$H_1^* = 17 + 3 = 20$$

## Включение ребра С-А

| Город   | В | C | D | E | $d_i$ |
|---------|---|---|---|---|-------|
| Α       | 0 | М | 2 | 1 | 0     |
| В       | М | 0 | 0 | 1 | 0     |
| D       | 3 | 4 | М | 0 | 0     |
| Е       | 0 | 1 | 5 | М | 0     |
| $d_{j}$ | 0 | 0 | 0 | 0 |       |

$$H_1 = 17 + 0 = 17$$

Так как 17 < 20  $\Rightarrow$  включаем в маршрут ребро C-A

## Шаг 5

| Город | В    | С    | D    | E    |
|-------|------|------|------|------|
| Α     | 0(1) | М    | 2    | 1    |
| В     | М    | 0(1) | 0(2) | 1    |
| D     | 3    | 4    | М    | 0(4) |
| E     | 0(1) | 1    | 5    | М    |

Наибольшая сумма для ребра D-E (4)  $\Rightarrow$  разбиваем на два множества D-E и D-E

#### Шаг 6

## Исключение ребра D-E

| Город     | В    | C            | D   | E | $d_i$ |
|-----------|------|--------------|-----|---|-------|
| А         | 0    | М            | 2   | 1 | 0     |
| В         | М    | 0            | 0   | 1 | 0     |
| D         | 3    | 4            | М   | М | 3     |
| E         | 0    | 1            | 5   | М | 0     |
| $d_{j}$   | 0    | 0            | 0   | 1 |       |
| $H_2^*=1$ | .7 + | - <b>4</b> : | = 2 | 1 |       |

## Включение ребра D-E

| Город   | В | C | D |
|---------|---|---|---|
| Α       | 0 | М | 2 |
| В       | М | 0 | 0 |
| Е       | 0 | 1 | М |
| $d_{j}$ | 0 | 0 | 0 |

$$H_2 = 17 + 0 = 17$$

Так как 17 < 21  $\Rightarrow$  включаем в маршрут ребро D-E

## Шаг 7

| Город | В    | C    | D    |
|-------|------|------|------|
| А     | 0(2) | М    | 2    |
| В     | М    | 0(1) | 0(2) |
| Е     | 0(1) | 1    | М    |

Наибольшая сумма для ребра B-D (2)  $\Rightarrow$  разбиваем на два множества B-D и B-D

#### Шаг 8

#### Исключение ребра B-D

| Город       | В    | C     | D   | $d_i$ |
|-------------|------|-------|-----|-------|
| Α           | 0    | М     | 2   | 0     |
| В           | М    | 0     | М   | 0     |
| Е           | 0    | 1     | М   | 0     |
| $d_{j}$     | 0    | 0     | 2   |       |
| $H_3^* = 1$ | 17 + | - 2 : | = 1 | 9     |

## Включение ребра B-D

| Город   | В | c | $d_i$ |
|---------|---|---|-------|
| Α       | 0 | М | 0     |
| Е       | 0 | 1 | 0     |
| $d_{j}$ | 0 | 1 |       |

Так как 18 < 19  $\Rightarrow$  включаем в маршрут ребро B-D

### Шаг 7

| Город | В    | C |
|-------|------|---|
| Α     | 0    | М |
| E     | 0(1) | 1 |

Наибольшая сумма для ребра E-B (1)  $\Rightarrow$  разбиваем на два множества E-B и E-B

#### Шаг 8

## Исключение ребра Е-В

| Город       | В    | С          | $d_i$ |
|-------------|------|------------|-------|
| А           | 0    | М          | 0     |
| Е           | М    | 1          | 0     |
| $d_{j}$     | 0    | 1          |       |
| $H_4^* = 1$ | 18 - | <b>⊢</b> 1 | = 19  |

#### Включение ребра Е-В

```
Город С
```

```
H_3=17+\infty=\infty Так как 19 < \infty \Rightarrow исключаем в маршрут ребро E-B \Rightarrow включаем в маршрут оставшиеся ребра A-B и E-C \Rightarrow H=18 Итоговый маршрут C \to A \to B \to D \to E \to C
```

# Проверка с помощью ORTools

```
In [ ]: from ortools.constraint_solver import routing_enums pb2
        from ortools.constraint_solver import pywrapcp
        def create data model():
             """Stores the data for the problem."""
            data = \{\}
            data["distance_matrix"] = [
                [0, 4.0, 5.0, 7.0, 5.0],
                [8.0, 0, 5.0, 6.0, 6.0],
                [3, 5, 0, 9, 6.0],
                [3.0, 5.0, 6.0, 0, 2.0],
                [6.0, 2.0, 3.0, 8.0, 0]
            data["num vehicles"] = 1
            data["depot"] = 0
            return data
        data = create_data_model()
        manager = pywrapcp.RoutingIndexManager(
            len(data["distance_matrix"]), data["num_vehicles"], data["depot"]
        routing = pywrapcp.RoutingModel(manager)
        def distance_callback(from_index, to_index):
            """Returns the distance between the two nodes."""
            # Convert from routing variable Index to distance matrix NodeIndex.
            from_node = manager.IndexToNode(from_index)
            to_node = manager.IndexToNode(to_index)
            return data["distance_matrix"][from_node][to_node]
        transit_callback_index = routing.RegisterTransitCallback(distance_callback)
        routing.SetArcCostEvaluatorOfAllVehicles(transit_callback_index)
        search parameters = pywrapcp.DefaultRoutingSearchParameters()
        search_parameters.first_solution_strategy = (
            routing_enums_pb2.FirstSolutionStrategy.PATH_CHEAPEST_ARC
        def print_solution(manager, routing, solution):
            """Prints solution on console."""
            print(f"Objective: {solution.ObjectiveValue()} miles")
            index = routing.Start(0)
            plan_output = "Route for vehicle 0:\n"
            route_distance = 0
            while not routing.IsEnd(index):
                plan_output += f" {manager.IndexToNode(index)} ->"
                previous_index = index
```

```
index = solution.Value(routing.NextVar(index))
    route_distance += routing.GetArcCostForVehicle(previous_index, index, 0)
    plan_output += f" {manager.IndexToNode(index)}\n"
    print(plan_output)
    plan_output += f"Route distance: {route_distance}miles\n"

In []: solution = routing.SolveWithParameters(search_parameters)
    if solution:
        print_solution(manager, routing, solution)

Objective: 18 miles
    Route for vehicle 0:
        0 -> 1 -> 3 -> 4 -> 2 -> 0
```

Результаты совпали, следовательно решение можно считать верным

## Реализация муравьиного алгоритма

Реализация была взята из следующего репозитория https://github.com/ppoffice/ant-colony-tsp

```
In [ ]: import random
        import numpy as np
        class Graph(object):
            def __init__(self, cost_matrix: list, rank: int):
                :param cost_matrix:
                 :param rank: rank of the cost matrix
                self.matrix = cost matrix
                self.rank = rank
                # noinspection PyUnusedLocal
                self.pheromone = [[1 / (rank * rank) for j in range(rank)] for i in range(rank)]
        class ACO(object):
            def __init__(self, ant_count: int, generations: int, alpha: float, beta: float, rho:
                          strategy: int):
                :param ant_count:
                :param generations:
                 :param alpha: relative importance of pheromone
                 :param beta: relative importance of heuristic information
                 :param rho: pheromone residual coefficient
                 :param q: pheromone intensity
                 :param strategy: pheromone update strategy. 0 - ant-cycle, 1 - ant-quality, 2 -
                self.Q = q
                self.rho = rho
                self.beta = beta
                self.alpha = alpha
                self.ant_count = ant_count
                self.generations = generations
                self.update_strategy = strategy
             def _update_pheromone(self, graph: Graph, ants: list):
                 for i, row in enumerate(graph.pheromone):
                     for j, col in enumerate(row):
                         graph.pheromone[i][j] *= self.rho
                         for ant in ants:
                             graph.pheromone[i][j] += ant.pheromone_delta[i][j]
```

```
# noinspection PyProtectedMember
    def solve(self, graph: Graph):
       :param graph:
       best_cost = float('inf')
       best_solution = []
        for gen in range(self.generations):
            # noinspection PyUnusedLocal
            ants = [ Ant(self, graph) for i in range(self.ant count)]
           for ant in ants:
                for i in range(graph.rank - 1):
                    ant._select_next()
                ant.total_cost += graph.matrix[ant.tabu[-1]][ant.tabu[0]]
                if ant.total cost < best cost:</pre>
                    best cost = ant.total cost
                    best_solution = [] + ant.tabu
                # update pheromone
                ant._update_pheromone_delta()
            self._update_pheromone(graph, ants)
            # print('generation #{}, best cost: {}, path: {}'.format(gen, best_cost, bes
       return best_solution, best_cost
class Ant(object):
    def __init__(self, aco: ACO, graph: Graph):
       self.colony = aco
       self.graph = graph
       self.total_cost = 0.0
       self.tabu = [] # tabu list
       self.pheromone_delta = [] # the local increase of pheromone
        self.allowed = [i for i in range(graph.rank)] # nodes which are allowed for the
        self.eta = [[0 if i == j else 1 / graph.matrix[i][j] for j in range(graph.rank)]
                    range(graph.rank)] # heuristic information
       start = random.randint(0, graph.rank - 1) # start from any node
       self.tabu.append(start)
       self.current = start
       self.allowed.remove(start)
    def select next(self):
       denominator = 0
        for i in self.allowed:
            denominator += self.graph.pheromone[self.current][i] ** self.colony.alpha *
        # noinspection PyUnusedLocal
       probabilities = [0 for i in range(self.graph.rank)] # probabilities for moving
       for i in range(self.graph.rank):
            try:
                self.allowed.index(i) # test if allowed list contains i
                probabilities[i] = self.graph.pheromone[self.current][i] ** self.colony.
                    self.eta[self.current][i] ** self.colony.beta / denominator
            except ValueError:
               pass # do nothing
       # select next node by probability roulette
       selected = 0
       rand = random.random()
        for i, probability in enumerate(probabilities):
           rand -= probability
           if rand <= 0:
                selected = i
                break
        self.allowed.remove(selected)
        self.tabu.append(selected)
        self.total_cost += self.graph.matrix[self.current][selected]
        self.current = selected
    # noinspection PyUnusedLocal
```

```
def _update_pheromone_delta(self):
    self.pheromone_delta = [[0 for j in range(self.graph.rank)] for i in range(self.
    for _ in range(1, len(self.tabu)):
        i = self.tabu[_ - 1]
        j = self.tabu[_]
        if self.colony.update_strategy == 1:  # ant-quality system
            self.pheromone_delta[i][j] = self.colony.Q
        elif self.colony.update_strategy == 2:  # ant-density system
            # noinspection PyTypeChecker
            self.pheromone_delta[i][j] = self.colony.Q / self.graph.matrix[i][j]
        else:  # ant-cycle system
            self.pheromone_delta[i][j] = self.colony.Q / self.total_cost
```

```
In []: cities = []
    points = []
    cost_matrix = [
        [0, 4.0, 5.0, 7.0, 5.0],
        [8.0, 0, 5.0, 6.0, 6.0],
        [3, 5, 0, 9, 6.0],
        [3.0, 5.0, 6.0, 0, 2.0],
        [6.0, 2.0, 3.0, 8.0, 0]
]
    rank = 5
    aco = ACO(10, 100, 1.0, 10.0, 0.5, 10, 2)
    graph = Graph(cost_matrix, rank)
    path, cost = aco.solve(graph)
    print('cost: {}, path: {}'.format(cost, path))
```

cost: 18.0, path: [2, 0, 1, 3, 4]

Маршрут и стоимость маршрута совпали, следовательно реализация и решение верное.

# Оценка устойчивости метаэвристики в зависимости от параметров

Так как в алгоритме начальная точка задается случайно, то вместо её оценки устойчивости рассмотрим такой параметр как число муравьев.

## Число муравьев

Число муравьев является важным параметром в муравьином алгоритме

- Важность числа муравьев: Увеличение числа муравьев может улучшить исследование пространства решений. Больше муравьев может означать больше возможностей для параллельного исследования различных путей. И наоборот, слишком маленькое число муравьев может ограничить разнообразие исследуемых путей, что может снизить вероятность нахождения оптимального решения.
- Устойчивость: Обычно увеличение числа муравьев делает алгоритм менее зависимым от конкретного начального решения и более устойчивым к случайным вариациям.

## Количество итераций

- **Важность**: Количество итераций определяет, насколько долго алгоритм может исследовать пространство решений. Большее количество итераций может улучшить вероятность нахождения более оптимального решения.
- **Устойчивость**: Муравьиный алгоритм обычно стабилен при различных значениях количества итераций, но слишком низкое количество итераций может привести к недостаточному исследованию пространства решений.