

**Міністерство освіти і науки України**  
**Національний технічний університет України «Київський політехнічний**  
**інститут імені Ігоря Сікорського»**  
**Факультет інформатики та обчислювальної техніки**  
**Кафедра інформатики та програмної інженерії**

**Звіт**

з лабораторної роботи № 5 з дисципліни  
«Проектування алгоритмів»

**„Проектування і аналіз алгоритмів для вирішення NP-складних задач ч.2”**

**Виконав(ла)**

\_\_\_\_\_  
*ІП-13 Недельчев Є.О.*  
(шифр, прізвище, ім'я, по батькові)

**Перевірів**

\_\_\_\_\_  
*Сопов О.О.*  
(прізвище, ім'я, по батькові)

Київ 2022

## ЗМІСТ

<b>1</b>	<b>МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ .....</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>ЗАВДАННЯ .....</b>	<b>4</b>
<b>3</b>	<b>ВИКОНАННЯ .....</b>	<b>6</b>
3.1	ПОКРОКОВИЙ АЛГОРИТМ .....	6
3.2	ПРОГРАМНА РЕАЛІЗАЦІЯ АЛГОРИТМУ .....	8
	<i>Вихідний код.....</i>	<i>8</i>
	<i>Приклади роботи .....</i>	<i>13</i>
3.3	ТЕСТУВАННЯ АЛГОРИТМУ .....	15
	<b>ВИСНОВОК .....</b>	<b>19</b>
	<b>КРИТЕРІЇ ОЦІНЮВАННЯ .....</b>	<b>20</b>

## 1 МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ

Мета роботи – вивчити основні підходи розробки метаевристичних алгоритмів для типових прикладних задач. Опрацювати методологію підбору прийнятних параметрів алгоритму.

## 2 ЗАВДАННЯ

Згідно варіанту, формалізувати алгоритм вирішення задачі відповідно загальної методології.

Записати розроблений алгоритм у покроковому вигляді. З достатнім ступенем деталізації.

Виконати його програмну реалізацію на будь-якій мові програмування.

Перелік задач наведено у таблиці 2.1.

Перелік алгоритмів і досліджуваних параметрів у таблиці 2.2.

Задача і алгоритм наведені в таблиці 2.3.

Змінюючи параметри алгоритму, визначити кращі вхідні параметри алгоритму. Для цього необхідно:

- обрати критерій зупинки алгоритму (кількість ітерацій або значення ЦФ);
- зафіксувати усі параметри крім одного і змінювати цей параметр, поки не буде досягнуто пікової ефективності;
- після цього параметр фіксується і змінюються інші параметри;
- далі повторюємо процедуру спочатку, з першого зафіксованого параметру;
- зупиняємось коли будуть знайдені оптимальні параметри для даної задачі або встановлена залежність одних параметрів від інших.

Зробити узагальнений висновок в якому обов'язково описати залежність якості розв'язку від вхідних параметрів.

Таблиця 2.1 – Прикладні задачі

№	Задача
---	--------

5	<p><b>Задача про кліку</b> (300 вершин, степінь вершини не більше 30, але не менше 2). Клікою в неорієнтованому графі називається підмножина вершин, кожні дві з яких з'єднані ребром графа. Іншими словами, це повний підграф первісного графа. Розмір кліки визначається як число</p>
	<p>вершин в ній.</p> <p>Задача про кліку існує у двох варіантах: у <b>задачі розпізнавання</b> потрібно визначити, чи існує в заданому графі <math>G</math> кліка розміру <math>k</math>, тоді як в <b>обчислювальному варіанті</b> потрібно знайти в заданому графі <math>G</math> кліку максимального розміру або всі максимальні кліки (такі, що не можна збільшити).</p> <p>Застосування:</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>– біоінформатика;</li> <li>– електротехніка;</li> </ul>

Таблиця 2.2 – Варіанти алгоритмів і досліджувані параметри

№	Алгоритми і досліджувані параметри
1	<p><b>Генетичний алгоритм:</b></p> <ul style="list-style-type: none"> <li>- оператор схрещування (мінімум 3);</li> <li>- мутація (мінімум 2);</li> <li>- оператор локального покращення (мінімум 2).</li> </ul>

Таблиця 2.3 – Варіанти задач і алгоритмів

№	Задачі і алгоритми
18	Задача про кліку (обчислювальна задача) + Генетичний алгоритм

### 3 ВИКОНАННЯ

#### 3.1 Покроковий алгоритм

## Основний алгоритм

1. Створити популяцію шлях створення клік, які складаються з однієї вершини графа, для кожної вершини.
2. Запам'ятати  $\max$  ЦФ серед популяції.
3. ЦИКЛ ДЛЯ  $i$  ВІД 0 до 100 000:
  - a. Вибрати батьків шляхом вибору найкращого і випадкового індивіда в популяції.
  - b. Створити дитину шляхом схрещування батьків.
  - c. З ймовірністю  $MUTATION\_PROB$  застосувати оператор мутації до дитини.
  - d. ЯКЩО  $ЦФ(дитина) = 0$ :
    - i. Продовжити цикл.
  - e. ІНАКШЕ:
    - i. Застосувати оператор локального покращення.
  - f. ЯКЩО  $ЦФ(дитина) > \text{рекорд}$ :
    - i. Запам'ятати новий рекорд
  - g. ЯКЩО в популяції немає індивіда із генотипом, ідентичним генотипові дитини:
    - i. Додати дитину до популяції.
    - ii. Забрати з популяції особину з  $\min$  ЦФ.
4. Кінець.

## Алгоритм визначення ЦФ

1. Визначити вершини у кліці:
  - a. ДЛЯ гену, номера гену  $U$  вершині:
    - i. ЯКЩО  $\text{ген} = 1$ :
      1. Додати ген до масиву.
2. Перевірити чи вершини дійсно складають кліку:

а. ДЛЯ вершини У кліці:

і. ДЛЯ сусіда У кліці:

1. ЯКЩО сусід != вершина:

а. ЯКЩО сусід НЕ Є сусідом вершини у графі:

і. Повернути 0.

б. Повернути розмір кліки.

3. Кінець.

Оператори схрещування:

Одноточкове схрещування (a, b)

1.  $p = \text{randint}(0, \text{size}(a))$ .

2. Повернути  $a[:p] + b[p:]$ .

Двоточкове схрещування (a, b)

1.  $p1 = \text{randint}(0, \text{size}(a)-1)$ .

2.  $p2 = \text{randint}(p1, \text{size}(a))$ .

3. Повернути  $a[:p1] + b[p1:p2] + a[p2:]$ .

Рівномірне схрещування (a, b)

1. ДЛЯ генів x, y У a, b:

а. Вибрати випадковим чином x або y і додати до нової хромосоми.

2. Повернути нову хромосому.

Оператори мутації

Фліп гена (c)

1. Вибрати випадковий ген.

2. Поміняти його на протилежний.

3. Оновити індивіда.

Фліп проміжку (c)

1.  $p1 = \text{randint}(0, \text{size}(c)-1)$ .

2.  $p2 = \text{randint}(p1, \text{size}(c))$ .

3. ДЛЯ гена МІЖ  $c[p1]$ ,  $c[p2]$ :

а. Поміняти ген на протилежний.

4. Оновити індивіда.

Оператор локального покращення

Додавання випадкової вершини

1. Визначити вершини у кліці nodes.

2. Пройтись по сусідах шукаючи сумісного:

а. ДЛЯ node  $Y$  nodes:

і. ДЛЯ neighbour  $Y$  graph[nodes]:

1. ЯКЩО усі елементи nodes  $Y$  graph[neighbour]:

а. Додати neighbour до кліки.

б. Кінець.

3. Кінець.

Додавання вершини з евристикою

1. Визначити вершини у кліці nodes.

2. Визначити усі вершини, сусідні з nodes як neighbours.

3. Відсортувати neighbours за степенем у порядку спадання.

4. Пройтись по сусідах шукаючи сумісного:

а. ДЛЯ neighbour  $Y$  neighbours:

і. ЯКЩО усі елементи nodes  $Y$  graph[neighbour]:

1. Додати neighbour до кліки.

2. Кінець.

5. Кінець.

### 3.2 Програмна реалізація алгоритму

#### 3.2.1 Вихідний код



## Utils.py

```
from graph_io import num_nodes
from interior import Interior
import random as rand

def create_population():
    population = []
    for i in range(num_nodes):
        chromosome = [0 for _ in range(num_nodes)]
        chromosome[i] = 1
        population.append(Interior(chromosome))
    return population

def max_and_rand(population):
    a = max(population)
    b = rand.choice(population)
    while a == b:
        b = rand.choice(population)
    return a, b

def delete_rand_min(population):
    minimum = []
    m = population[0].f
    for ind in population:
        if ind.f < m:
            minimum.clear()
            m = ind.f
            minimum.append(ind)
        elif ind.f == m:
            minimum.append(ind)
    population.remove(rand.choice(minimum))
```

## Graph\_io.py

```
import random as rand
from itertools import combinations

def generate_random_graph(num_nodes, probability, min_degree, max_degree):
    nodes = list(range(1, num_nodes + 1))
    adjacency_list = {node: [] for node in nodes}
    possible_edges = combinations(nodes, 2)

    # Only add edges that meet the criteria
    for u, v in possible_edges:
        if rand.random() < probability and len(adjacency_list[v]) < max_degree
        and len(adjacency_list[u]) < max_degree:
            adjacency_list[u].append(v)
            adjacency_list[v].append(u)

    # add nodes that meet the minimum degree criteria
    for node, neighbours in adjacency_list.items():
        while len(neighbours) < min_degree:
            potential_neighbor = rand.choice(nodes)
            if potential_neighbor not in neighbours:
                neighbours.append(potential_neighbor)
                adjacency_list[potential_neighbor].append(node)
    return adjacency_list
```

```

def dump_graph_to_file(graph, file_name):
    with open(file_name, "w") as f:
        f.write(str(graph))
    num_nodes = len(graph)
    return graph, num_nodes

def load_graph_from_file(file_name):
    with open(file_name, "r") as f:
        graph = eval(f.read())
    num_nodes = len(graph)
    return graph, num_nodes

graph, num_nodes = dump_graph_to_file(generate_random_graph(300, 0.90, 2, 30),
"graph.txt")

```

## Interion.py

```

from graph_io import graph

class Interior:
    def __init__(self, chromosome):
        self.chromosome = chromosome
        self.f = self.max_clique(chromosome)

    def __lt__(self, other):
        return self.f < other.f

    def __gt__(self, other):
        return self.f > other.f

    def __le__(self, other):
        return self.f <= other.f

    def __ge__(self, other):
        return self.f >= other.f

    def __repr__(self):
        return f"{self.f}"

    def __eq__(self, other):
        return self.chromosome == other.chromosome

    def update(self, chromosome):
        self.chromosome = chromosome
        self.f = self.max_clique(chromosome)

    @staticmethod
    def max_clique(chromosome):
        nodes = []
        for i, gene in enumerate(chromosome):
            if gene:
                nodes.append(i + 1)
        for node in nodes:
            for neighbour in nodes:
                if node == neighbour:
                    continue
            else:

```

```

        if neighbour not in graph[node]:
            return 0
    return len(nodes)

```

## Genetic\_algorithm\_utils.py

```

import random as rand
from interior import Interior
from graph_io import graph

#
# Mutation
#
def randomly_flip_one_bit(chromosome):
    i = rand.randint(0, len(chromosome) - 1)
    chromosome = list(chromosome)
    chromosome[i] = 0 if chromosome[i] else 1
    return chromosome

def randomly_flip_interval_bits(chromosome):
    point1 = rand.randint(0, len(chromosome) - 2)
    point2 = rand.randint(point1, len(chromosome))

    for i in range(point1, point2):
        chromosome[i] = 0 if chromosome[i] else 1
    return chromosome

#
# Local
#
def get_nodes_from_chromosome(chromosome):
    nodes = []
    for i, gene in enumerate(chromosome):
        if gene:
            nodes.append(i + 1)
    return nodes

def add_random_adjacent_node(chromosome):
    nodes = get_nodes_from_chromosome(chromosome)
    rand.shuffle(nodes)
    for node in nodes:
        neighbours = graph[node]
        rand.shuffle(neighbours)
        for neighbour in neighbours:
            if neighbour in nodes:
                continue
            # if nodes in clique are all in neighbours of the neighbour of the
node
            if set(nodes) <= set(graph[neighbour]):
                chromosome = list(chromosome)
                chromosome[neighbour - 1] = 1
                return chromosome
    return None

def add_adjacent_node_by_heuristic(chromosome):
    nodes = get_nodes_from_chromosome(chromosome)
    neighbours = []

```

```

for node in nodes:
    neighbours += graph[node]
neighbours = list(set(neighbours))
rand.shuffle(neighbours)
for neighbour in sorted(neighbours, key=lambda x: len(graph[x])):
    if neighbour in nodes:
        continue
    # if nodes in clique are all in neighbours of the neighbour of the node
    if set(nodes) <= set(graph[neighbour]):
        chromosome = list(chromosome)
        chromosome[neighbour - 1] = 1
        return chromosome
return None

#
# Crossover
#
def even_crossover(parent1, parent2):
    chromosome = []
    for x, y in zip(parent1.chromosome, parent2.chromosome):
        chromosome += rand.choice([x, y]),
    return Interior(chromosome)

def one_point_crossover(parent1, parent2):
    point = rand.randint(0, len(parent1.chromosome) - 1)
    offspring = Interior(parent1.chromosome[:point + 1] +
parent2.chromosome[point + 1:])
    return offspring

def two_point_crossover(parent1, parent2):
    point1 = rand.randint(0, len(parent1.chromosome) // 2)
    point2 = rand.randint(point1, len(parent2.chromosome) - 1)
    offspring = Interior(
        parent1.chromosome[:point1 + 1] + parent2.chromosome[point1 + 1:point2 +
1] + parent1.chromosome[point2 + 1:])
    return offspring

```

## Main.py

```

from genetic_algorithm_utils import *
from utils import *

def main():
    iteration = 100_000
    crossover_func = two_point_crossover
    mutation_func = randomly_flip_one_bit
    local_func = add_adjacent_node_by_heuristic

    a, b, c = 100000, 100000, 100000
    population = create_population()
    record = max([i.f for i in population])
    for i in range(iteration):
        if not i % 10_000:
            print(i)

        parents = max_and_rand(population)
        child = crossover_func(*parents)

```

```

    if rand.random() <= 0.25:
        mutation_func(child.chromosome)

    if not child.f:
        continue

    local_func(child.chromosome)

    if child.f > record:
        record = child.f
        print(i, record)
        if record == 15:
            a = i
        if record == 16:
            b = i
        if record >= 17:
            c = i
            break

    if child not in population:
        population.append(child)
        delete_rand_min(population)

    return a, b, c

if __name__ == '__main__':
    main()

```

### 3.2.2 Приклади роботи

На рисунках 3.1 і 3.2 показані приклади роботи програми.

```
0
24 2
723 3
1488 4
6426 5
8836 6
10000
11264 7
12210 8
20000
20211 9
26024 10
30000
35661 11
40000
44240 12
50000
56265 13
60000
70000
80000
90000
92254 14
```

Рисунок 3.1 – Приклад роботи програми для випадкового графа

```
0
73 2
399 3
3380 4
9536 5
10000
11767 6
20000
25997 7
27219 8
30000
39962 9
40000
46901 10
50000
60000
69945 11
70000
80000
85488 12
90000
```

Рисунок 3.2 – Приклад роботи графа для випадкового графа.

### 3.3 Тестування алгоритму

Маємо наступні досліджувані параметри:

1. Оператори схрещування
  - а. Одноточкове схрещування
  - б. Двоточкове схрещування
  - с. Рівномірне схрещування
2. Оператор мутації
  - а. Випадковий фліп гена
  - б. Випадковий фліп проміжку з хромосоми
3. Оператори локального покращення

- а. Додавання до кліки випадкової вершини, сумісної з клікою
- б. Додавання до кліки вершини, сумісної з клікою, з евристикою перевірки спочатку вершин з найбільшими степенями

Зупиняємо виконання алгоритму коли досягли ЦФ=17 або к-ті ітерацій в 100 000.

Зафіксуємо оператор мутації — випадковий фліп гена, оператор локального покращення — випадковий. Таблиця кількості тупиків (незнаходження глобального розв’язку) та середніх кількостей ітерацій  $t_{15}$ ,  $t_{16}$  та  $t_{17}$  з 10 тестувань операторів схрещування наведена в таблиці 3.1. Графіки  $t(i)$  показані на рисунку 3.3.

Таблиця 3.1 — Показники тестування операторів схрещування.

Назва оператора	Кількість незнаходжень глобального розв’язку	$t_{15}$	$t_{16}$	$t_{17}$
Одноточкове	2	710,1	18 619,8	33 594,4
Двоточкове	0	460,3	2 688,3	9 199,0
Рівномірне	6	45 510,3	60 306,2	60 326,5

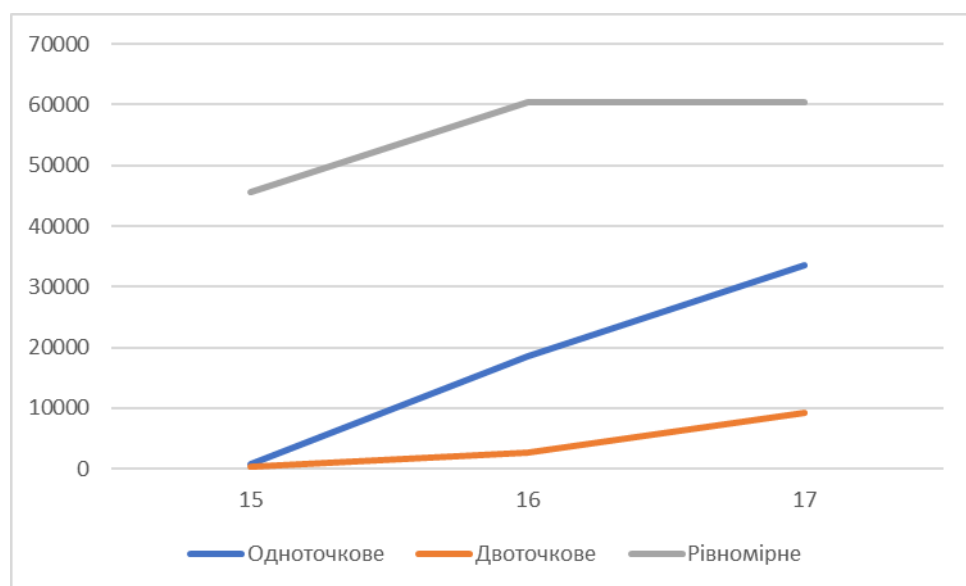


Рисунок 3.3 — Показники операторів схрещування



Обираємо оператор довотчковий оператор схрещування як найефективніший, фіксуємо разом із випадковим оператором локального покращення. Таблиця кількості тупиків (незнаходження глобального розв’язку) та середніх кількостей ітерацій  $t_{15}$ ,  $t_{16}$  та  $t_{17}$  з 20 тестувань операторів мутації наведена в таблиці 3.2. Графіки  $t(i)$  показані на рисунку 3.4.

Таблиця 3.2 — Показники тестування операторів мутації.

Назва оператора	Кількість незнаходжень глобального розв’язку	$t_{15}$	$t_{16}$	$t_{17}$
Фліп гена	0	400,5	2 931,35	9 439,1
Фліп проміжку	1	287,45	3 876,9	18 890,3

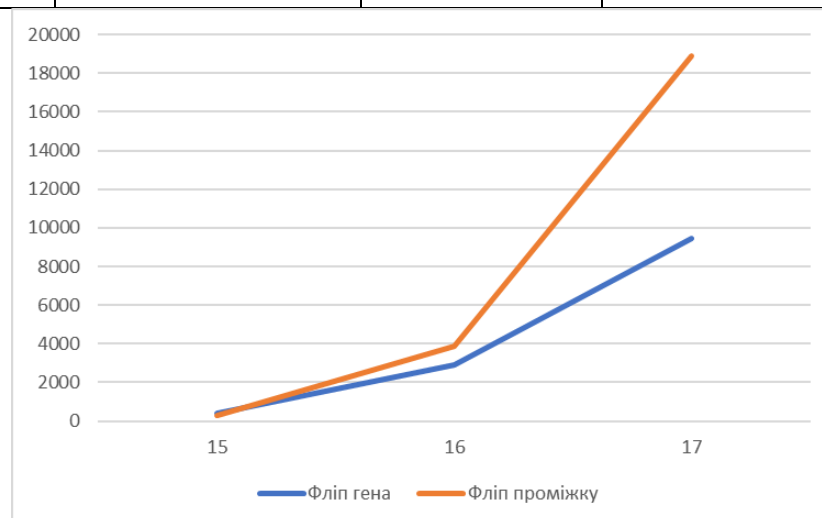


Рисунок 3.4 — Показники операторів мутації

Обираємо фліп гена, фіксуємо разом з двотчковим схрещуванням. Таблиця кількості тупиків (незнаходження глобального розв’язку) та середніх кількостей ітерацій  $t_{15}$ ,  $t_{16}$  та  $t_{17}$  з 20 тестувань операторів локального покращення наведена в таблиці 3.3. Графіки  $t(i)$  показані на рисунку 3.5.

Таблиця 3.3 — Показники тестування операторів локального покращення.

Назва оператора	Кількість незнаходжень глобального розв'язку	t <sub>15</sub>	t <sub>16</sub>	t <sub>17</sub>
Випадкова вершина	0	431,65	2 133,45	11 062,3
Вершина евристикою	3	784,35	1 525,4	10 772,2

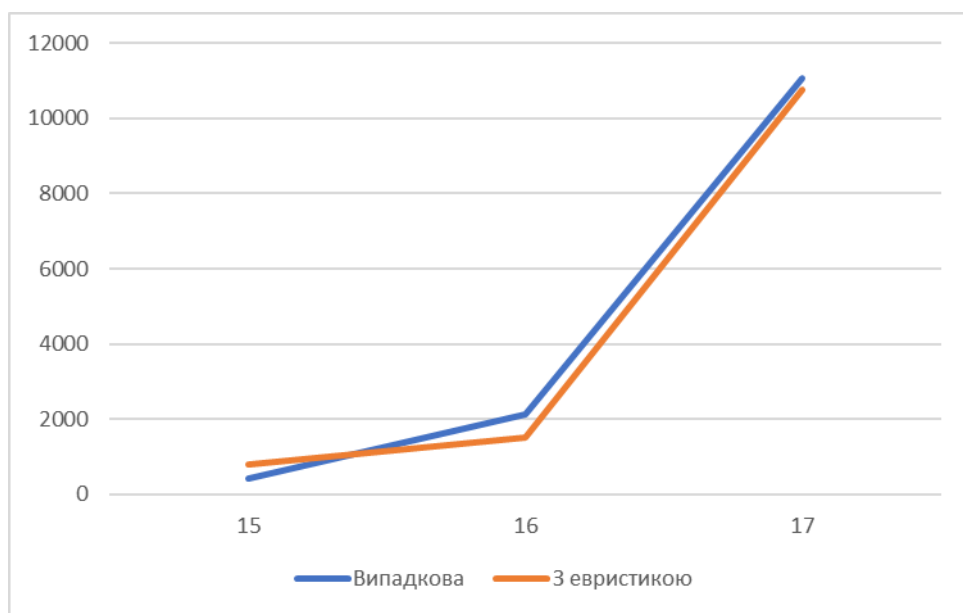


Рисунок 3.5 — Показники операторів локального покращення  
Обираємо оператор локального покращення з евристикою.

В результаті отримали наступну оптимальну конфігурацію алгоритму: двоточкове схрещування, мутація, в якій мутує один ген, оператор локального покращення, в якому до кліки додається доступна вершина, починаючи з вершини із найбільшим степенем.

## ВИСНОВОК

В рамках даної лабораторної роботи було формалізовано алгоритм вирішення обчислювальної задачі про кліку генетичним алгоритмом. Було

записано розроблений алгоритм у покроковому вигляді та виконано його програмну реалізацію на мові програмування Python.

Змінюючи наступні параметри алгоритму: оператор схрещування, оператор мутації та оператор локального покращення, було визначено найкращі з них, ними виявилися двоточкове схрещування, оператор мутації, в якому мутує один випадковий ген та оператор локального покращення, в якому алгоритм намагається додати вершину до кліки, починаючи із сусідніх вершин з найбільшим степенем. В такій конфігурації популяція доволі рідко застряє в локальному максимумі. При цьому було зроблено висновок, що рівномірне схрещування та оператор мутації, в якому мутує проміжок генів у хромосомі, є далеко не оптимальними для вирішення нашої задачі.

Було зроблено висновок, що генетичний алгоритм є доволі ефективним метаевристичним алгоритмом розв'язування задач.

## КРИТЕРІЇ ОЦІНЮВАННЯ

При здачі лабораторної роботи до 11.12.2022 включно максимальний бал дорівнює – 5. Після 11.12.2022 максимальний бал дорівнює – 1.

Критерії оцінювання у відсотках від максимального балу:

- покроковий алгоритм – 15%;
- програмна реалізація алгоритму – 50%;
- тестування алгоритму – 30%;
- висновок – 5%.