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-15 Борисик Владислав Тарасович	
	(шифр, прізвище, ім'я, по батькові)	
Перевірив	Ахаладзе Ілля Елдарійович	
	(прізвище, ім'я, по батькові)	

3MICT

1 МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТІ	13
2 ЗАВДАННЯ	4
3 ВИКОНАННЯ	10
3.1 Покроковий алгоритм	10
3.2 ПРОГРАМНА РЕАЛІЗАЦІЯ АЛГОРИТМ	าง10
3.2.1 Вихідний код	
3.2.2 Приклади роботи	10
3.3 ТЕСТУВАННЯ АЛГОРИТМУ	11
висновок	12
КРИТЕРІЇ ОШНЮВАННЯ	13

1 МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ

Мета роботи — вивчити основні підходи розробки метаеврестичних 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 степенем 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	
1	Задача про рюкзак (місткість Р=500, 100 предметів, цінність предметів	
	від 2 до 30 (випадкова), вага від 1 до 20 (випадкова)). Для заданої	
	множини предметів, кожен з яких має вагу і цінність, визначити яку	
	кількість кожного з предметів слід взяти, так, щоб сумарна вага не	

перевищувала задану, а сумарна цінність була максимальною. Задача часто виникає при розподілі ресурсів, коли наявні фінансові обмеження, і вивчається в таких областях, як комбінаторика, інформатика, теорія складності, криптографія, прикладна математика.

Задача комівояжера (300 вершин, відстань між вершинами випадкова від 5 до 150) полягає у знаходженні найвигіднішого маршруту, що проходить через вказані міста хоча б по одному разу. В умовах завдання вказуються критерій вигідності маршруту (найкоротший, найдешевший, сукупний критерій тощо) і відповідні матриці відстаней, вартості тощо. Зазвичай задано, що маршрут повинен проходити через кожне місто тільки один раз, в такому випадку розв'язок знаходиться серед гамільтонових циклів.

Розглядається симетричний, асиметричний та змішаний варіанти.

В загальному випадку, асиметрична задача комівояжера відрізняється тим, що ребра між вершинами можуть мати різну вагу в залежності від напряму, тобто, задача моделюється орієнтованим графом. Таким чином, окрім ваги ребер графа, слід також зважати і на те, в якому напрямку знаходяться ребра.

У випадку симетричної задачі всі пари ребер між одними й тими самими вершинами мають однакову вагу.

У випадку реальних міст може бути як симетричною, так і асиметричною в залежності від тривалості або довжини маршрутів і напряму руху.

Застосування:

2

- доставка товарів (в цьому випадку може бути більш доречна постановка транспортної задачі - доставка в кілька магазинів з декількох складів);
- доставка води;
- моніторинг об'єктів;

- поповнення банкоматів готівкою;
- збір співробітників для доставки вахтовим методом.
- 3 Розфарбовування графа (300 вершин, степінь вершини не більше 30, але не менше 2) називають таке приписування кольорів (або натуральних чисел) його вершинам, що ніякі дві суміжні вершини не набувають однакового кольору. Найменшу можливу кількість кольорів у розфарбуванні називають хроматичне число.

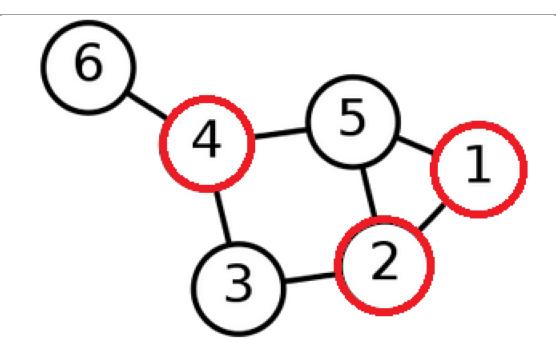
Застосування:

- розкладу для освітніх установ;
- розкладу в спорті;
- планування зустрічей, зборів, інтерв'ю;
- розклади транспорту, в тому числі авіатранспорту;
- розкладу для комунальних служб;
- 3адача вершинного покриття (300 вершин, степінь вершини не більше 30, але не менше 2). Вершинне покриття для неорієнтованого графа G = (V, E) це множина його вершин S, така, що, у кожного ребра графа хоча б один з кінців входить в вершину з S.

Задача вершинного покриття полягає в пошуку вершинного покриття найменшого розміру для заданого графа (цей розмір називається числом вершинного покриття графа).

На вході: Граф G = (V, E).

Результат: множина $C \subseteq V$ - найменше вершинне покриття графа G.



Застосування:

5

- розміщення пунктів обслуговування;
- призначення екіпажів на транспорт;
- проектування інтегральних схем і конвеєрних ліній.

Задача про кліку (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 вершин в ній.

Задача про кліку існує у двох варіантах: у **задачі розпізнавання** потрібно визначити, чи існує в заданому графі G кліка розміру k, тоді як в **обчислювальному варіанті** потрібно знайти в заданому графі G кліку максимального розміру або всі максимальні кліки (такі, що не можна збільшити).

Застосування:

- біоінформатика;
- електротехніка;
- 3адача про найкоротший шлях (300 вершин, відстань між вершинами випадкова від 5 до 150, степінь вершини не більше 10, але не менше 1) -

задача пошуку найкоротшого шляху (ланцюга) між двома точками (вершинами) на графі, в якій мінімізується сума ваг ребер, що складають шлях.

Важливість задачі визначається її різними практичними застосуваннями. Наприклад, в GPS-навігаторах здійснюється пошук найкоротшого шляху між точкою відправлення і точкою призначення. Як вершин виступають перехрестя, а дороги є ребрами, які лежать між ними. Якщо сума довжин доріг між перехрестями мінімальна, тоді знайдений шлях найкоротший.

Таблиця 2.2 – Варіанти алгоритмів і досліджувані параметри

No	Алгоритми і досліджувані параметри	
1	Генетичний алгоритм:	
	- оператор схрещування (мінімум 3);	
	- мутація (мінімум 2);	
	- оператор локального покращення (мінімум 2).	
2	Мурашиний алгоритм:	
	– α;	
	– β;	
	– ρ;	
	- Lmin;	
	кількість мурах M і їх типи (елітні, тощо…);	
	– маршрути з однієї чи різних вершин.	
3	Бджолиний алгоритм:	
	– кількість ділянок;	
	 кількість бджіл (фуражирів і розвідників). 	

Таблиця 2.3 – Варіанти задач і алгоритмів

№	Задачі і алгоритми
1	Задача про рюкзак + Генетичний алгоритм
2	Задача про рюкзак + Бджолиний алгоритм
3	Задача комівояжера (асиметрична мережа) + Генетичний алгоритм
4	Задача комівояжера (симетрична мережа) + Генетичний алгоритм
5	Задача комівояжера (змішана мережа) + Генетичний алгоритм
6	Задача комівояжера (асиметрична мережа) + Мурашиний алгоритм
7	Задача комівояжера (симетрична мережа) + Мурашиний алгоритм
8	Задача комівояжера (змішана мережа) + Мурашиний алгоритм
9	Задача вершинного покриття + Генетичний алгоритм
10	Задача вершинного покриття + Бджолиний алгоритм
11	Задача комівояжера (асиметрична мережа) + Бджолиний алгоритм
12	Задача комівояжера (симетрична мережа) + Бджолиний алгоритм
13	Задача комівояжера (змішана мережа) + Бджолиний алгоритм
14	Розфарбовування графа + Генетичний алгоритм
15	Розфарбовування графа + Бджолиний алгоритм
16	Задача про кліку (задача розпізнавання) + Генетичний алгоритм
17	Задача про кліку (задача розпізнавання) + Бджолиний алгоритм
18	Задача про кліку (обчислювальна задача) + Генетичний алгоритм
19	Задача про кліку (обчислювальна задача) + Бджолиний алгоритм
20	Задача про найкоротший шлях + Генетичний алгоритм
21	Задача про найкоротший шлях + Мурашиний алгоритм
22	Задача про найкоротший шлях + Бджолиний алгоритм
23	Задача про рюкзак + Генетичний алгоритм
24	Задача про рюкзак + Бджолиний алгоритм
25	Задача комівояжера (асиметрична мережа) + Генетичний алгоритм
26	Задача комівояжера (симетрична мережа) + Генетичний алгоритм
27	Задача комівояжера (змішана мережа) + Генетичний алгоритм

28	Задача комівояжера (асиметрична мережа) + Мурашиний алгоритм	
29	Задача комівояжера (симетрична мережа) + Мурашиний алгоритм	
30	Задача комівояжера (змішана мережа) + Мурашиний алгоритм	

Варіант 2

Задача про рюкзак + Бджолиний алгоритм

3 ВИКОНАННЯ

3.1 Покроковий алгоритм

```
Функція bee_colony_method(generated_items: list[Item], greedy_value: int):
  bee_colony_value = 0
  поки bee_colony_value < greedy_value:
    items = generated_items.copy()
    backpack = Backpack()
    поки backpack.weight + items[foragers_accumulation].weight <= backpack.volume:
      scouts = spawn_scouts(items)
      foragers_accumulation = define_foragers_accumulation(scouts)
      backpack.add_item(items[foragers_accumulation])
      items.pop(foragers_accumulation)
    print(f"Artificial bee colony value: {backpack.value}.")
    save_data_to_file("bee_colony.txt", backpack)
    bee_colony_value = backpack.value
 повернути bee_colony_value
Функція spawn_scouts(items: list[Item]):
 scouts = []
  occupied_positions = []
  smallest_value = SCOUTS_AMOUNT+1 якщо SCOUTS_AMOUNT+1 < len(items) інакше len(items)
 для і від 0 до smallest_value - 1:
    position = random.randint(0, len(items) - 1)
    поки position в occupied_positions:
```

```
position = random.randint(0, len(items) - 1)
    scout = Scout(position, items[position])
    scouts.append(scout)
    occupied_positions.append(position)
Функція define_foragers_accumulation(scouts: list[Scout]):
  foragers = spawn_foragers()
  information = collect_items_information(scouts)
  foragers_travel(foragers, scouts, information)
  foragers_accumulation = find_maximum_accumulated_item(foragers)
  return foragers_accumulation
Функція collect_items_information(scouts: list[Scout]):
  information = [scout.collect_information() для scout в scouts]
 повернути information
Функція foragers_travel(foragers: list[Forager], scouts: list[Scout], information: list[int]):
 для forager в foragers:
    forager.travel_to_position(information, scouts)
Функція find_maximum_accumulated_item(foragers: list[Forager]):
 для forager в foragers:
    якщо forager.position не в accumulation:
       accumulation[forager.position] = 1
       accumulation[forager.position] += 1
```

повернути max(accumulation)

3.2 Програмна реалізація алгоритму

3.2.1 Вихідний код

main.py

```
from functions import generate_items, greedy_method, bee_colony_method
from classes import Backpack, Item

backpack = Backpack()

# генерусмо предмети
items = generate_items()

# вирішуємо задачу жадібним алгоритмом
greedy_value = greedy_method(items)

# вирішуємо задачу бджолиним алгоритмом
bee_colony_method(items, greedy_value)
```

functions.py

```
def generate_items():
  for i in range(ITEMS_AMOUNT):
    value = random.randint(MIN_VALUE, MAX_VALUE)
    weight = random.randint(MIN_WEIGHT, MAX_WEIGHT)
    item = Item(value, weight)
    items.append(item)
  return items
def greedy_method(items: list[Item]):
  backpack = Backpack()
  counter = 0
    items_copy = items.copy()
    scout = [Scout(counter, items_copy[counter])]
    foragers_accumulation = define_foragers_accumulation(scout)
    if backpack.weight + items_copy[foragers_accumulation].weight > backpack.volume:
    backpack.add_item(items_copy[foragers_accumulation])
    items_copy.pop(foragers_accumulation)
```

```
counter += 1
  print(f"Greedy value: {backpack.value}.")
  save_data_to_file("greedy_method.txt", backpack)
  return backpack.value
def bee_colony_method(generated_items: list[Item], greedy_value: int):
  bee_colony_value = 0
  while bee_colony_value < greedy_value:</pre>
    items = generated_items.copy()
    backpack = Backpack()
    while True:
       scouts = spawn_scouts(items)
       foragers_accumulation = define_foragers_accumulation(scouts)
       if backpack.weight + items[foragers_accumulation].weight > backpack.volume:
       backpack.add_item(items[foragers_accumulation])
       items.pop(foragers_accumulation)
    print(f"Artificial bee colony value: {backpack.value}.")
    save_data_to_file("bee_colony.txt", backpack)
    bee_colony_value = backpack.value
  return bee_colony_value
def define_foragers_accumulation(scouts: list[Scout]):
  foragers = spawn foragers()
```

```
information = collect_items_information(scouts)
  foragers_travel(foragers, scouts, information)
  foragers_accumulation = find_maximum_accumulated_item(foragers)
  return foragers_accumulation
def spawn_scouts(items: list[Item]):
  occupied_positions = []
  smallest_value = SCOUTS_AMOUNT+1 if SCOUTS_AMOUNT+1 < len(items) else len(items)
  for i in range(smallest_value - 1):
    position = random.randint(0, len(items) - 1)
    while position in occupied_positions:
      position = random.randint(0, len(items) - 1)
    scout = Scout(position, items[position])
    scouts.append(scout)
    occupied_positions.append(position)
  return scouts
def spawn_foragers():
 for i in range(FORAGERS_AMOUNT):
```

```
forager = Forager(0)
    foragers.append(forager)
def collect_items_information(scouts: list[Scout]):
  information = [scout.collect_information() for scout in scouts]
  return information
def foragers_travel(foragers: list[Forager], scouts: list[Scout], information: list[int]):
  for forager in foragers:
    forager.travel_to_position(information, scouts)
def find_maximum_accumulated_item(foragers: list[Forager]):
  accumulation = {}
  for forager in foragers:
    if forager.position not in accumulation:
       accumulation[forager.position] = 1
       accumulation[forager.position] += 1
  return max(accumulation)
def save_data_to_file(file_name: str, backpack: Backpack):
  string_to_write = f"Backpack value: {backpack.value}.
Average item value: {round(backpack.value / len(backpack.items), 2)}
Average item weight: {round(backpack.weight / len(backpack.items), 2)}
```

```
Items in backback:\n"'

for item in backpack.items:
    string_to_write += str(item)

with open(file_name, mode='w') as file:
    file.write(string_to_write)
```

classes.py

```
import random
class Item:
  def __init__(self, value: int, weight: int):
    self.weight = weight
    return f"Item - value: {self.value}, weight: {self.weight}\n"
  def get_nectar_amount(self):
    return self.value / self.weight
class Backpack:
    self.volume = 500
    self.weight = 0
  def add_item(self, item: Item):
    if self.weight + item.weight <= self.volume:</pre>
       self.items.append(item)
       self.weight += item.weight
class Bee:
  def __init__(self, position: int):
    self.position = position
```

```
class Scout(Bee):
  def __init__(self, position: int, item: Item):
    super().__init__(position)
    self.explored_item = item
  def collect_information(self):
    return self.explored_item.get_nectar_amount()
class Forager(Bee):
  def travel_to_position(self, information: list[int], scouts: list[Scout]):
    discrete_quantity = []
    discrete_quantity_sum = 0
    for i in range(len(information)):
       discrete_quantity_sum += information[i]
       discrete_quantity.append(discrete_quantity_sum)
    random_number = random.uniform(0, discrete_quantity[len(discrete_quantity) - 1])
    for i in range(len(discrete_quantity)):
       if i == 0:
         if random_number < discrete_quantity[i]:</pre>
            self.position = scouts[i].position
         if discrete_quantity[i - 1] < random_number <= discrete_quantity[i]:</pre>
            self.position = scouts[i].position
```

constants.py

```
ITEMS_AMOUNT = 100

MIN_VALUE = 2

MAX_VALUE = 30

MIN_WEIGHT = 1

MAX_WEIGHT = 20

FORAGERS_AMOUNT = 5

SCOUTS_AMOUNT = 5
```

3.2.2 Приклади роботи

На рисунках 3.1 і 3.2 показані приклади роботи програми.

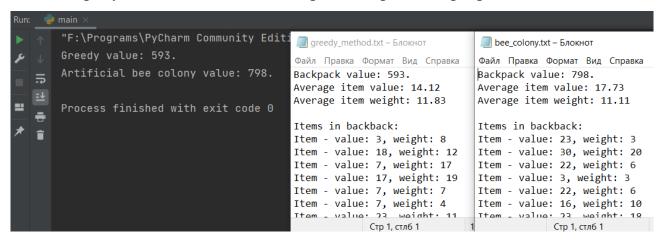


Рисунок 3.1 – Приклад роботи програми (5 фуражирів і 5 розвідників)

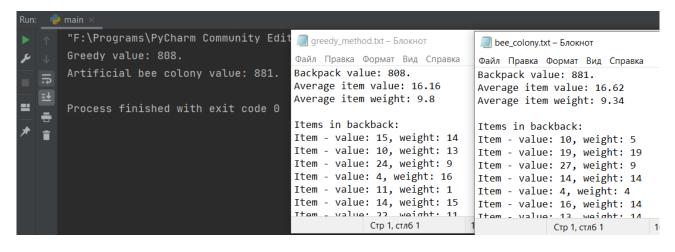


Рисунок 3.2 – Приклад роботи програми (20 фуражирів і 3 розвідники)

3.3 Тестування алгоритму

Для даної задачі (Задача про рюкзак) кількість ділянок визначається кількістю бджіл-розвідників, але не більше ніж кількість предметів (Якщо за умовою дано 3 розвідники, то ділянок для розвідування також буде 3. Якщо за умовою дано 150 розвідників, то ділянок для розвідування буде 100 (тобто максимальна кількість предметів)).

Кількість фуражирів: 10

Кількість розвідників	Цінність усіх предметів в рюкзаку
1	843
2	873
3	897
4	911
5	926
6	935
7	1009
8	991
9	1034
10	1007

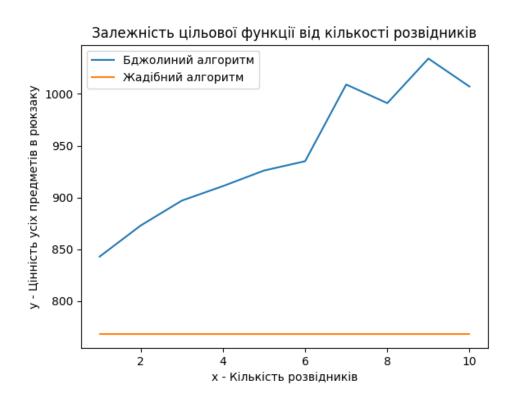


Рисунок 3.1 — Графік залежності цільової функції від кількості розвідників (Кількість фуражирів: 10)

В

Кількість фуражирів: 50

Кількість розвідників	Цінність усіх предметів в рюкзаку
1	846
10	926
20	922
30	901
40	934
50	920

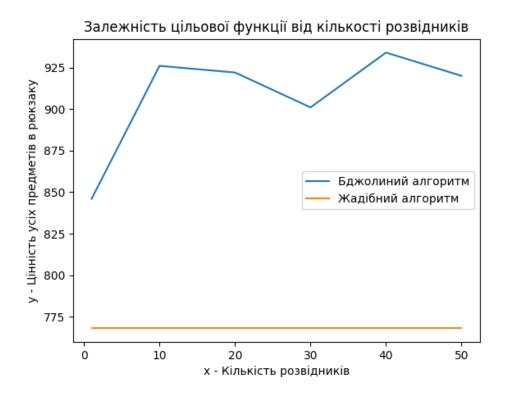


Рисунок 3.2 — Графік залежності цільової функції від кількості розвідників (Кількість фуражирів: 50)

В

Кількість фуражирів: 100

Кількість розвідників	Цінність усіх предметів в рюкзаку
5	834
10	847
20	890
30	864
40	860
50	873
60	870
70	899
80	875
90	884
100	901

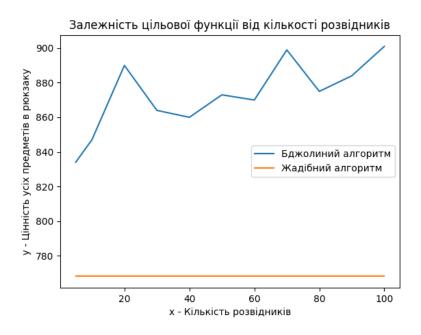


Рисунок 3.3 — Графік залежності цільової функції від кількості розвідників (Кількість фуражирів: 100)

Кількість розвідників: 10

Кількість фуражирів	Цінність усіх предметів в рюкзаку
1	1152
2	1041
3	1074
4	1019
5	1042
6	984
7	974
8	1013
9	958
10	946

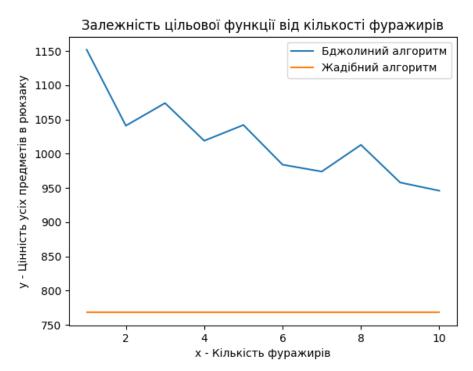


Рисунок 3.4 — Графік залежності цільової функції від кількості фуражирів (Кількість розвідників: 10)

Кількість розвідників: 50

Кількість фуражирів	Цінність усіх предметів в рюкзаку
1	1136
10	988
20	900
30	892
40	901
50	880

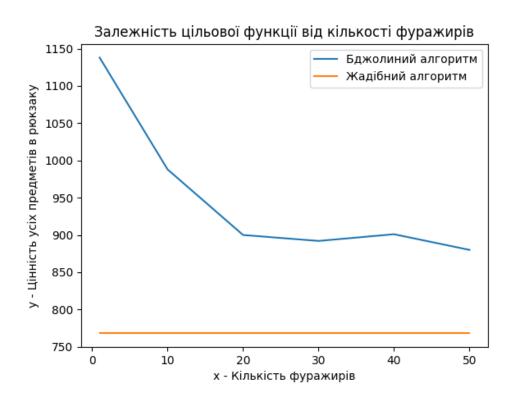


Рисунок 3.5 — Графік залежності цільової функції від кількості фуражирів (Кількість розвідників: 50)

В

ВИСНОВОК

В рамках даної лабораторної роботи я вивчив основні підходи розробки метаеврестичних алгоритмів для типових прикладних задач. Опрацювати методологію підбору прийнятних параметрів алгоритму, формалізував алгоритм вирішення задачі відповідно загальної методології, записав розроблений алгоритм у покроковому вигляді.

Можу зробити висновок, що для вирішення задачі про рюкзак за допомогою бджолиного алгоритму найкращими параметрами ϵ відносно невелика кількість розвідників (а саме ~10 штук) і кількість фуражирів залежна від кількості розвідників (10%-15% від кількості розвідників). Саме такі параметри дали нам найоптимальніший розв'язок (При кількості розвідників 10 штук і фуражирів 1 штука ми отримали загальну цінність рюкзаку 1152, що ϵ найбільшим результатом в експериментах).

КРИТЕРІЇ ОЦІНЮВАННЯ

Критерії оцінювання у відсотках від максимального балу:

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