## Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «СЕВЕРО-КАВКАЗСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Институт перспективной инженерии Департамент цифровых, робототехнических систем и электроники

## ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №4 дисциплины «Искусственный интеллект в профессиональной сфере» Вариант 1

Выполнил: Бабенко Артём Тимофеевич 3 курс, группа ИВТ-б-о-22-1, 09.03.01 «Информатика и вычислительная техника», направленность (профиль) «Программное обеспечение средств вычислительной техники и автоматизированных систем», очная форма обучения (подпись) Проверил: Ассистент департамента цифровых, робототехнических систем и электроники Богданов С.С (подпись) Отчет защищен с оценкой Дата защиты

Тема: Исследование поиска с ограничением глубины

Цель: приобретение навыков по работе с поиском с ограничением глубины с помощью языка программирования Python версии 3.х

Порядок выполнения работы:

Задание 1. Для построенного графа лабораторной работы 1 (имя файла начинается с PR.AI.001.) напишите программу на языке программирования Python, которая с помощью алгоритма поиска с ограничением глубины находит минимальное расстояние между начальным и конечным пунктами. Определите глубину дерева поиска, на которой будет найдено решение. Сравните найденное решение с решением, полученным вручную.

Результат работы программы:

```
D:\Gitlab\AI\AI-in-prof4\.venv\Scripts\python.exe D:\Gitlab\AI\AI-in-prof4\1.py
Минимальное расстояние между Москва и Екатеринбург: 1850 км
Оптимальный маршрут: ['Москва', 'Нижний Новгород', 'Казань', 'Екатеринбург']
Глубина дерева поиска, на которой найдено решение: 3
Расстояние, вычисленное вручную: 2450 км
Разница между автоматическим и ручным решением: 600 км

Process finished with exit code 0
```

Рисунок 1 – Результат работы программы

## Код программы:

```
import networkx as nx
import matplotlib.pyplot as plt
# Шаг 1: Создание списка населённых пунктов и расстояний между ними
places = [
  "Москва", "Санкт-Петербург", "Новосибирск", "Екатеринбург", "Казань",
  "Нижний Новгород", "Челябинск", "Омск", "Самара", "Ростов-на-Дону",
  "Уфа", "Красноярск", "Воронеж", "Пермь", "Волгоград", "Краснодар",
  "Саратов", "Тюмень", "Тольятти", "Ижевск", "Барнаул"
]
# Матрица расстояний
distances = {
  ("Москва", "Санкт-Петербург"): 650,
  ("Москва", "Казань"): 800,
  ("Москва", "Нижний Новгород"): 450,
  ("Санкт-Петербург", "Новосибирск"): 3200,
  ("Санкт-Петербург", "Казань"): 1000,
  ("Новосибирск", "Екатеринбург"): 1700,
```

```
("Екатеринбург", "Казань"): 1200,
  ("Екатеринбург", "Челябинск"): 300,
  ("Екатеринбург", "Омск"): 900,
  ("Казань", "Нижний Новгород"): 200,
  ("Казань", "Самара"): 600,
  ("Нижний Новгород", "Челябинск"): 1500,
  ("Челябинск", "Омск"): 800,
  ("Омск", "Красноярск"): 1200,
  ("Самара", "Ростов-на-Дону"): 1100,
  ("Самара", "Уфа"): 400,
  ("Ростов-на-Дону", "Краснодар"): 400,
  ("Уфа", "Красноярск"): 2000,
  ("Уфа", "Пермь"): 500,
  ("Уфа", "Екатеринбург"): 500,
  ("Казань", "Екатеринбург"): 1200,
  ("Красноярск", "Воронеж"): 3000,
  ("Пермь", "Волгоград"): 1000,
  ("Волгоград", "Краснодар"): 500,
  ("Краснодар", "Саратов"): 700,
  ("Саратов", "Тюмень"): 1200,
  ("Тюмень", "Тольятти"): 1300,
  ("Тольятти", "Ижевск"): 400,
  ("Ижевск", "Барнаул"): 2000,
# Шаг 2: Создание графа
G = nx.Graph()
# Добавление узлов (населённых пунктов)
G.add nodes from(places)
# Добавление рёбер с весами (расстояниями)
for (place1, place2), distance in distances.items():
  G.add edge(place1, place2, weight=distance)
# Шаг 3: Алгоритм поиска с ограничением глубины (DLS)
def depth limited search(graph, start, end, max depth):
  # Проверка, существуют ли стартовый и конечный узлы в графе
  if not graph.has node(start) or not graph.has node(end):
    return None, float('inf'), -1
  # Инициализация переменных
  min distance = float('inf')
  best path = None
  solution depth = -1
  def dls(current node, current path, current distance, current depth):
    nonlocal min distance, best path, solution depth
    # Если достигли целевой узел
    if current node == end:
       if current distance < min distance:
```

```
min distance = current distance
         best path = current path[:]
         solution depth = current depth
       return
    # Если достигнута максимальная глубина
    if current depth >= max depth:
      return
    # Исследуем соседей
    for neighbor in graph.neighbors(current node):
      if neighbor not in current path: # Избегаем циклов
         edge weight = graph[current node][neighbor]['weight']
         current path.append(neighbor)
         dls(neighbor, current path, current distance + edge weight, current depth + 1)
         current path.pop() # Возвращаемся назад (backtracking)
  # Запуск DLS
  dls(start, [start], 0, 0)
  return best path, min distance, solution depth
# Шаг 4: Выбор начального и конечного пунктов
start city = "Москва"
end city = "Екатеринбург"
# Ограничение глубины поиска
max depth = 5 # Максимальная глубина дерева поиска
# Поиск минимального расстояния с помощью DLS
best path, min distance, solution depth = depth limited search(G, start city, end city,
max depth)
# Вывод результатов
if best path is None:
  print(f'Путь между {start city} и {end city} не найден на глубине {max depth}.")
else:
  print(f'Минимальное расстояние между {start city} и {end city}: {min distance} км")
  print(f"Оптимальный маршрут: {best_path}")
  print(f"Глубина дерева поиска, на которой найдено решение: {solution depth}")
manual distance = 2450
print(f"Расстояние, вычисленное вручную: {manual distance} км")
print(f"Разница между автоматическим и ручным решением: {abs(min distance -
manual distance) км")
# Визуализация графа и маршрута
pos = nx.spring layout(G, seed=42)
nx.draw(G, pos, with labels=True, node size=500, node color="lightblue", font size=10,
font weight="bold")
# Выделение маршрута (если он найден)
```

```
if best_path:
    route_edges = [(best_path[i], best_path[i+1]) for i in range(len(best_path) - 1)]
    nx.draw_networkx_edges(G, pos, edgelist=route_edges, edge_color='red', width=2)

plt.title("Граф дорог между населёнными пунктами")

plt.show()
```

Задание 2. Система навигации робота-пылесоса.

Результат работы программы:

```
Максимальная глубина поиска: 2
Маршрут найден
Количество возможных путей из вершины 1 в вершину 4: 1
Длина маршрута: (2)
1 - 2 - 4
```

```
Рисунок 2 – Результат работы программы
       Код программы:
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*
from collections import defaultdict, deque, Counter
from itertools import combinations
from collections import deque
class Node:
  "Узел в дереве поиска"
  def init (self, state, parent=None, action=None, path cost=0.0):
    self. dict .update(state=state, parent=parent, action=action,
                 path cost=path cost)
  def repr (self): return '<{}>'.format(self.state)
  def len (self): return 0 if self.parent is None else (1 + len(self.parent))
  def lt (self, other): return self.path cost < other.path cost
  def cost calc(self, matrix):
     return matrix[self.action[len(self.action)-2]][self.action[len(self.action)-1]]
class BinaryTreeNode:
  def init (self, value, left=None, right=None):
    self.value = value
    self.left = left
     self.right = right
  def repr (self):
    return f"<{self.value}>"
def expand(node, max depth = 10**27, finish = 5):
  "Раскрываем узел, создав дочерние узлы."
  s = node.state
  last node = node.action
  #print(last node)
```

```
#print(tree[int(last node)])
  if node.path cost <= max depth:
    lst nodes = [n for n in [last node.left,last node.right] if n != None]
    result = []
     for item in 1st nodes:
       temp = s.copy()
       if item not in s:
         temp.append(item)
         dist = node.path cost + 1
         result.append(Node(temp,node, item, dist))
    return result
  else:
    return []
if name == ' main ':
  root = BinaryTreeNode(
     BinaryTreeNode(2, None, BinaryTreeNode(4)),
    BinaryTreeNode(3, BinaryTreeNode(5), None),
  start = root.value
  max depth = 2
  finish = 4
  print(f"Максимальная глубина поиска: {max depth}")
  first = Node([root], None, root, 0)
  paths = []
  q = deque()
  q.appendleft(first)
  counter = 0
  while q:
     counter+=1
    temp = expand(q.popleft(),max depth)
     for i in temp:
       if i.action.value != finish:
         q.appendleft(i)
         #print(counter, i.state)
         paths.append(i)
  counter = 0
  if len(paths) == 0:
    print("Маршрут не найден")
  else:
    print("Маршрут найден")
    result = []
     for i in paths:
       if i.path cost < mn[0]:
         mn[0] = i.path cost
         mn[1] = i.state
         #print(i.state,i.path cost,counter)
         counter+=1
```

```
print(f"Количество возможных путей из вершины {start} в вершину {finish}: {len(paths)}")
    print(f"Длина маршрута: ({mn[0]})")
    for id in mn[1]:
        if id.value!= finish:
            print(id.value,end=" - ")
        else:
            print(id.value)
```

Задание 3. Система управления складом

Результат работы программы:

```
Максимальная глубина поиска: 2
Цель найдена: 4
Количество возможных путей из вершины 1 в вершину 4: 1
Длина маршрута: 2
Маршрут:
1 - 2 - 4
```

Рисунок 3 – Результат работы программы

Код программы:

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*
from collections import defaultdict, deque, Counter
from itertools import combinations
from collections import deque
class Node:
  "Узел в дереве поиска"
  def init (self, state, parent=None, action=None, path cost=0.0):
    self. dict .update(state=state, parent=parent, action=action,
                 path cost=path cost)
  def repr (self): return '<{}>'.format(self.state)
  def len (self): return 0 if self.parent is None else (1 + len(self.parent))
  def lt (self, other): return self.path cost < other.path cost
  def cost calc(self, matrix):
    return matrix[self.action[len(self.action)-2]][self.action[len(self.action)-1]]
class BinaryTreeNode:
  def __init__(self, value, left=None, right=None):
    self.value = value
    self.left = left
     self.right = right
  def repr (self):
    return f"<{self.value}>"
def expand(node, max depth = 10**27, finish = 5):
```

```
"Раскрываем узел, создав дочерние узлы."
  s = node.state
  last node = node.action
  #print(last node)
  #print(tree[int(last node)])
  if node.path cost <= max depth:
     lst nodes = [n for n in [last node.left,last node.right] if n != None]
    result = []
    for item in 1st nodes:
       temp = s.copy()
       if item not in s:
         temp.append(item)
         dist = node.path cost + 1
         result.append(Node(temp,node, item, dist))
    return result
  else:
    return []
if name == ' main ':
  root = BinaryTreeNode(
     1,
    BinaryTreeNode(2, None, BinaryTreeNode(4)),
    BinaryTreeNode(3, BinaryTreeNode(5), None),
  start = root.value
  max depth = 2
  finish = 4
  print(f"Максимальная глубина поиска: {max depth}")
  first = Node([root], None, root, 0)
  paths = []
  q = deque()
  q.appendleft(first)
  counter = 0
  while q:
     counter+=1
    temp = expand(q.popleft(),max depth)
     for i in temp:
       if i.action.value != finish:
         q.appendleft(i)
         #print(counter, i.state)
       else:
         paths.append(i)
  counter = 0
  if len(paths) == 0:
    print("Цель не найдена")
    print(f"Цель найдена: {finish}")
    result = []
     for i in paths:
       if i.path cost < mn[0]:
         mn[0] = i.path cost
```

Задание 4. Система автоматического управления инвестициями.

Результат работы программы:

```
Максимальная глубина поиска: 2
Глубина: 2, значение: 4
Глубина: 2, значение: 6
Глубина: 2, значение: 0
Максимальное значение на глубине 2: 6
Маршрут:
3 - 5 - 6
```

Рисунок 4 – Результат работы программы

## Код программы:

```
def cost calc(self, matrix):
    return matrix[self.action[len(self.action)-2]][self.action[len(self.action)-1]]
class BinaryTreeNode:
  def init (self, value, left=None, right=None):
     self.value = value
    self.left = left
     self.right = right
  def __repr__(self):
    return f"<{self.value}>"
def expand(node, max depth = 10**27, finish = 5):
  "Раскрываем узел, создав дочерние узлы."
  s = node.state
  last node = node.action
  #print(last node)
  #print(tree[int(last node)])
  if node.path cost <= max depth:
     lst nodes = [n for n in [last node.left,last node.right] if n != None]
    result = []
     for item in 1st nodes:
       temp = s.copy()
       if item not in s:
          temp.append(item)
          dist = node.path cost + 1
         result.append(Node(temp,node, item, dist))
    return result
  else:
    return []
if name == ' main ':
  root = BinaryTreeNode(
     3,
     BinaryTreeNode(1, BinaryTreeNode(0), None),
     BinaryTreeNode(5, BinaryTreeNode(4), BinaryTreeNode(6)),
  start = root.value
  max depth = 2
  print(f"Максимальная глубина поиска: {max depth}")
  first = Node([root], None, root, 0)
  paths = []
  q = deque()
  q.appendleft(first)
  counter = 0
  while a:
     counter+=1
    temp = expand(q.popleft(),max depth)
     for i in temp:
       if i.path cost != max depth:
          q.appendleft(i)
          #print(counter, i.state)
```

```
else:
       print(f"Глубина: {i.path cost}, значение: {i.action.value}")
      paths.append(i)
counter = 0
if len(paths) == 0:
  print("Нет маршрутов")
  result = []
  for i in paths:
    if i.action.value > mn[0]:
      mn[0] = i.action.value
      mn[1] = i.state
       #print(i.state,i.path cost,counter)
       counter+=1
  print(f''Maксимальное значение на глубине 2: {mn[0]}'')
  print(f"Маршрут:")
  for id in mn[1]:
    if id.value != mn[1][len(mn[1])-1].value:
       print(id.value,end=" - ")
    else:
      print(id.value)
```

Ответы на контрольные вопросы:

1. Что такое поиск с ограничением глубины, и как он решает проблему бесконечных ветвей?

При таком поиске максимальная длина ветви ограничена, что делает бесконечный цикл невозможным.

2. Какова основная цель ограничения глубины в данном методе поиска?

Целью является решение проблемы бесконечных ветвей.

3. В чем разница между поиском в глубину и поиском с ограничением глубины?

Поиск с ограничением глубины ищет до определенной глубины, а потом останавливается.

4. Какую роль играет проверка глубины узла в псевдокоде поиска с ограничением глубины?

Это позволяет определить, достигнут ли предел глубины.

5. Почему в случае достижения лимита глубины функция возвращает «обрезание»?

Чтобы ограничить глубину поиска.

6. В каких случаях поиск с ограничением глубины может не найти решение, даже если оно существует?

Если оно расположено на большей глубине, чем задана в поиске.

7. Как поиск в ширину и в глубину отличаются при реализации с использованием очереди?

При поиске в ширину используется очередь, а при поиске в глубину используется стек.

8. Почему поиск с ограничением глубины не является оптимальным?

Данный поиск может не найти решение, которое расположено на большей глубине, чем задана в алгоритме поиска.

9. Как итеративное углубление улучшает стандартный поиск с ограничением глубины?

Итеративное углубление позволяет найти нужный элемент и оптимизировать расход памяти.

10. В каких случаях итеративное углубление становится эффективнее простого поиска в ширину?

Итеративное углубление эффективнее поиска в ширину в случаях, когда коэффициент ветвления относительно высокий.

11. Какова основная цель использования алгоритма поиска с ограничением глубины?

Решение проблемы бесконечной глубины.

12. Какие параметры принимает функция depth\_limited\_search , и каково их назначение?

Данная функция принимает параметры problem и limit. Первый параметр представляет из себя задачу, которую нужно решить, а второй отвечает за глубину поиска.

13. Какое значение по умолчанию имеет параметр limit в функции depth limited search?

Данный параметр по умолчанию имеет значение 10.

14. Что представляет собой переменная frontier, и как она используется в алгоритме?

Переменная frontier представляет собой стек (LIFO очередь), содержащий начальный узел.

15. Какую структуру данных представляет LIFOQueue, и почему она используется в этом алгоритме?

Данная структура данных представляет из себя стек, такой тип данных используется в поиске в глубину.

16. Каково значение переменной result при инициализации, и что оно означает?

Переменная result будет хранить результат поиска. Изначально она установлена в значение failure, что означает неудачу поиска.

17. Какое условие завершает цикл while в алгоритме поиска?

Цикл выполняется до тех пор, пока frontier не станет пустым, то есть пока есть узлы для рассмотрения.

18. Какой узел извлекается с помощью frontier.pop() и почему?

Так как данный алгоритм основан на поиске в глубину, извлекается последний добавленный узел из frontier для дальнейшей обработки.

19. Что происходит, если найден узел, удовлетворяющий условию цели (условие problem.is\_goal(node.state))?

Поиск завершается успешно.

20. Какую проверку выполняет условие elif len(node) >= limit , и что означает его выполнение?

Проверяется, достиг ли текущий узел ограничения по глубине. Если да, то дальнейший поиск в этом направлении прекращается.

21. Что произойдет, если текущий узел достигнет ограничения по глубине поиска?

Если текущий узел достиг ограничения по глубине, переменной result присваивается значение cutoff, что означает достижение лимита глубины поиска.

22. Какую роль выполняет проверка на циклы elif not is\_cycle(node) в алгоритме?

Проверяется, не ведет ли текущий узел к циклу. Если нет, то можно продолжать поиск.

23. Что происходит с дочерними узлами, полученными с помощью функции expand(problem, node)?

Каждый дочерний узел добавляется в frontier для дальнейшей обработки.

24. Какое значение возвращается функцией, если целевой узел не был найден?

Возвращается значение failure.

25. В чем разница между результатами failure и cutoff в контексте данного алгоритма?

failure означает неудачу поиска, а cutoff возвращается в случае достижения максимальной глубины и отсутствия результата.

Вывод: приобретены навыки по работе с поиском с ограничением глубины с помощью языка программирования Python версии 3.х