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 №3

Дисциплины «Искусственный интеллект в профессиональной сфере»

Выполнил:
Пустяков Андрей Сергеевич
3 курс, группа ИВТ-б-о-22-1,
09.03.01 «Информатика и вычислительная техника (профиль) «Программное обеспечение средств вычислительной техники и автоматизированных систем», очная форма обучения
(подпись)
Руководитель практики:
Воронкин Р. А., доцент департамента цифровых и робототехнических систем и электроники и института перспективной инженерии
(подпись)

Тема: Исследование поиска в глубину

Цель: приобрести навыки по работе с поиском в глубину с помощью языка программирования Python версии 3.х.

Ход работы:

Поиск в глубину

Для построенного графа городов Австралии (рис. 1) лабораторной работы 1 была написана программа на языке программирования Python, которая с помощью алгоритма поиска в глубину находит минимальное расстояние между начальным и конечным пунктами (для лабораторной работы 1 начальным пунктом являлся город Буриндал, а конечный город Сидней).

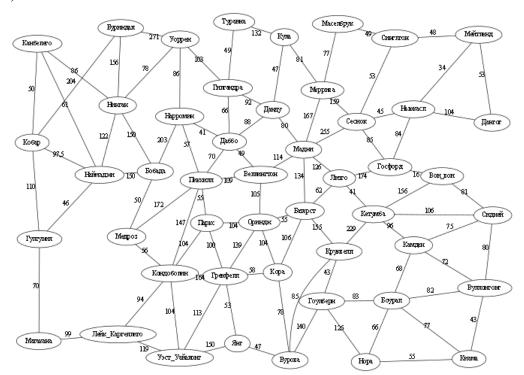


Рисунок 1 – Граф городов Австралии на языке DOT

Граф в программе был описан в виде словаря словарей с узлами и ребрами графа. Код программы нахождения кратчайшего пути в графе:

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*-
import math
from abc import ABC, abstractmethod

class Problem(ABC):
    """
```

```
_init__(self, initial=None, goal=None, **kwargs):
@abstractmethod
    return state == self.goal
   return self.path cost < other.path cost</pre>
    if self.parent is None:
```

```
return 1 + len(self.parent)
def expand(problem, node):
   for action in problem.actions(s):
       cost = node.path cost + problem.action cost(s, action, s1)
   if node.parent is None:
   return path actions(node.parent) + [node.action]
   if node.parent is None:
   return path states(node.parent) + [node.state]
   p = node.parent
       p = p.parent
```

```
if problem.is goal(node.state):
   if is cycle(node):
       return failure
   for child in expand(problem, node):
       result = depth_first_recursive_search(problem, child)
   return failure
class MapProblem(Problem):
       self.graph = graph
   def actions(self, state):
       return list(self.graph[state].keys())
       return self.graph[s][s1]
```

```
"Матакана": {"Гулгуния": 70, "Лейк_Каргеллиго": 99},
"Мейтленд": {"Ньюкасл": 34, "Дангог": 53, "Синглтон": 48}, "Дангог": {"Ньюкасл": 104, "Мейтленд": 53}, "Синглтон": {"Сеснок": 53, "Мейтленд": 48, "Маселбрук": 49},
```

```
"Маселбрук": {"Синглтон": 49, "Меррива": 77},
   "Меррива": {"Сеснок": 159, "Маселбрук": 77, "Кула": 81, "Маджи":

167},

"Кула": {"Меррива": 81, "Данду": 47, "Тураина": 132},
   "Тураина": {"Кула": 132, "Гилгандра": 49},
   "Лейк Каргеллиго": {"Матакана": 99, "Кондоболин": 94,

"Уэст_Уайалонг": 119},
   "Уэст_Уайалонг": {"Лейк_Каргеллиго": 119, "Кондоболин": 104,

"Гренфелл": 113, "Янт": 150},
   "Янг": {"Уэст_Уайалонг": 150, "Гренфелл": 53, "Вурова": 47},

}

problem = MapProblem("Буриндал", "Сидней", graph)

solution_node = depth_first_recursive_search(problem)

if solution_node is None or solution_node is failure:
   print("Путь не найден!")

else:

# Восстановим последовательность городов
   route = path_states(solution_node)
   print("Маршрут:", route)

# Восстановим последовательность действий
   acts = path_actions(solution_node)
   print("Последовательность действий:", acts)
   print("Последовательность действий:", acts)
   print("Суммарная стоимость:", solution_node.path_cost)

if __name__ == "__main__":
   main()
```

Путь от начального города «Буриндал» до конечного «Сидней» был найден, но он не совпал с кратчайшим путем, полученным с помощью поиска в ширину. Таким образом алгоритм нашел путь, но он не является кратчайшим. Путь на графе, полученный с помощью поиска в ширину (оптимальный путь, кратчайший) (рис. 2). Таким образом, поиск в глубину не гарантирует нахождения наиоптимальнейшего решения.

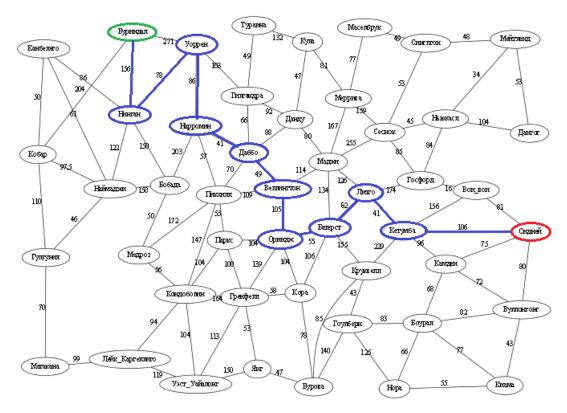


Рисунок 2 – Кратчайший путь на графе

Решение, полученное с помощью поиска в глубину (рис. 3) и его изображение на графе (рис. 4).

```
C:\Users\Andrey\AppData\Local\pypoetry\Cache\virtualenvs\ai-lab-2-dtOMEYOu-py3.12\Scripts\python.exe C:\Users\Andrey\Desktop\ИИ\Ла Маршрут: ['Буриндал', 'Уоррен', 'Нинган', 'Канбелего', 'Кобар', 'Наймаджи', 'Бобада', 'Нарромин', 'Пикхилл', 'Даббо', 'Гилгандра', Суммарная стоимость: 1731.5

Process finished with exit code 0
```

Рисунок 3 — Результат работы программы с поиском в глубину на графе городов Австралии

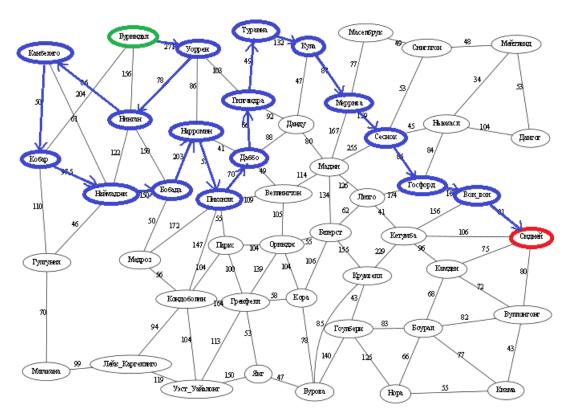


Рисунок 2 – Решение, найденное с помощью поиска в глубину

Алгоритм заливки

Необходимо создать программу с реализацией алгоритма заливки. Задача заключается в том, чтобы, зная узел заливки и цвета замены, закрасить на указанный цвет все узлы, соседствующие с узлом заливки и имеющие такой же цвет. Код программы с алгоритмом заливки:

```
for k, v in kwargs.items():
               (self, state, parent=None, action=None, path cost=0.0):
        self.path cost = path cost
        return self.path cost < other.path cost</pre>
def expand(problem, node):
```

```
class FloodFillProblem(Problem):
   def init (self, matrix, start, target color, replacement color):
       self.target color = target color
       (r, c) = state
                if self.matrix[nr][nc] == self.target color:
                   neighbors.append((nr, nc))
def flood fill dfs(problem):
   if problem.matrix[r][c] != problem.target color:
```

```
problem.matrix[r][c] = problem.replacement color
   while stack:
       (cr, cc) = stack.pop()
           stack.append((nr, nc))
   target color = "X"
   replacement color = "C"
   problem = FloodFillProblem(matrix, start node, target color,
replacement color)
   flood fill dfs(problem)
```

Результаты работы программы при заданной матрице, заданном узле заливки и цветах заливки (рис. 3).

```
Изначальная матрица:
['Y', 'Y', 'Y', 'Y', 'Y', 'G', 'X', 'X', 'X']
['W', 'R', 'R', 'R', 'R', 'G', 'X', 'X', 'X']
['W', 'W', 'W', 'R', 'R', 'G', 'G', 'X', 'X', 'X']
['W', 'B', 'W', 'R', 'R', 'R', 'R', 'R', 'R', 'X']
['W', 'B', 'B', 'B', 'B', 'R', 'R', 'X', 'X', 'X']
Узел заливки: (3, 9)
Цвет, который нужно поменять: Х
Цвет, на который нужно поменять: С
Закрашенная матрица:
['W', 'R', 'R', 'R', 'R', 'R', 'G', 'C', 'C', 'C']
['W', 'W', 'W', 'R', 'R', 'G', 'G', 'C', 'C', 'C']
['W', 'B', 'W', 'R', 'R', 'R', 'R', 'R', 'R', 'C']
['W', 'B', 'B', 'B', 'R', 'R', 'C', 'C', 'C']
```

Рисунок 3 – Результаты работы программы алгоритма заливки

Поиск самого длинного пути в матрице

Дана матрица символов размером M×N. Необходимо найти длину самого длинного пути в матрице, начиная с заданного символа. Каждый следующий символ в пути должен алфавитно следовать за предыдущим без пропусков. Поиск возможен во всех восьми направлениях.

Код программы поиска самого длинного пути в матрице:

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*-

from abc import ABC, abstractmethod

class Problem(ABC):
    """
    Абстрактный класс для формальной постановки задачи.
    Новый домен (конкретная задача) должен специализировать этот класс, переопределяя методы actions и result, а при необходимости action_cost, h и is_goal.
    """

def __init__(self, initial=None, goal=None, **kwargs):
    self.initial = initial
    self.goal = goal
    for k, v in kwargs.items():
```

```
class LongestConsecutivePathProblem(Problem):
         self.rows = len(matrix)
self.cols = len(matrix[0]) if self.rows > 0 else 0
```

```
neighbors.append((nr, nc))
        if length child > best len:
            best len = length child
def find longest consecutive path(problem):
    longest_path = 0
                 length = dfs_longest(problem, r, c)
                     longest path = \overline{length}
```

Результаты работы программы для собственной матрицы символов для символа «С» (рис. 4).

```
Исходная матрица:
['K', 'L', 'M', 'N', 'O', 'P', 'Q']
['J', 'A', 'B', 'C', 'D', 'E', 'R']
['I', 'Z', 'Y', 'X', 'W', 'F', 'S']
['H', 'G', 'T', 'U', 'V', 'G', 'T']
['G', 'F', 'E', 'D', 'C', 'B', 'U']
['F', 'E', 'D', 'C', 'B', 'A', 'V']
Длина самого длинного пути, начиная с символа 'C': 21
```

Рисунок 4 – Самый длинный путь в матрице символов

Генерирование списка возможных слов из матрицы символов

Дана матрица символов размером М×N. Задача – найти и вывести список всех возможных слов, которые могут быть сформированы из последовательности соседних символов в этой матрице. При этом слово может формироваться во всех восьми возможных направлениях (север, юг, восток, запад, северо-восток, северо-запад, юго-восток, юго-запад), и каждая клетка может быть использована в слове только один раз.

Код программы составления всех возможных слов из матрицы символов:

```
class Problem(ABC):
       for k, v in kwargs.items():
class WordSearchProblem(Problem):
```

```
rows = len(board)
cols = len(board[0]) if rows > 0 else 0
```

```
def find all words(problem):
       if can form word dfs(problem.board, w):
   problem = WordSearchProblem(board, dictionary)
   found words = find all words(problem)
   main()
```

Результаты работы программы, поиск слов в матрице символов по заданном словарю слов (рис. 5)

```
Исходная матрица символов:

['M', 'И', 'P', 'Y', 'П']

['A', 'П', 'A', 'П', 'A']

['O', 'P', 'A', 'Г', 'Д']

['Л', 'E', 'T', 'O', 'M']

Доступный словарь слов: ['МИР', 'ЛЕТО', 'УРАЛ', 'ПАРОГ', 'МАРТ', 'ПИР']

Найденные слова: {'МИР', 'ПИР', 'ЛЕТО', 'МАРТ'}
```

Рисунок 5 — Найденные слова в матрице символов Ответы на контрольные вопросы:

1. В чем ключевое отличие поиска в глубину от поиска в ширину?

Ключевое отличие состоит в стратегии обхода. Поиск в глубину (DFS) исследует одну ветвь дерева/графа до самого глубокого уровня, прежде чем перейти к следующей ветви. Поиск в ширину (BFS) исследует все узлы на одном уровне глубины перед переходом к следующему уровню.

- 2. Какие четыре критерия качества поиска обсуждаются в тексте для оценки алгоритмов?
- полнота гарантирует ли алгоритм нахождение решения, если оно существует;
- оптимальность находит ли алгоритм лучшее (минимальное по стоимости) решение;
- временная сложность сколько времени требуется для нахождения решения;
 - пространственная сложность сколько памяти использует алгоритм.
 - 3. Что происходит при расширении узла в поиске в глубину?

При расширении узла генерируются его дочерние узлы. Это включает создание новых узлов на основе соседей текущего узла, которые затем добавляются в стек или передаются в рекурсию.

4. Почему поиск в глубину использует очередь типа "последним пришел – первым ушел" (LIFO)?

Очередь LIFO (стек) обеспечивает приоритетное исследование недавно добавленных узлов, что позволяет алгоритму «углубляться» в ветви графа или дерева.

5. Как поиск в глубину справляется с удалением узлов из памяти, и почему это преимущество перед поиском в ширину?

Поиск в глубину удаляет узлы из памяти, как только они обработаны и нет необходимости возвращаться к ним. Это снижает объем памяти по сравнению с поиском в ширину, который должен хранить все узлы на текущем уровне.

6. Какие узлы остаются в памяти после того, как достигнута максимальная глубина дерева?

В памяти остаются узлы текущего пути от корня до текущего узла и узлы, которые еще не были исследованы.

7. В каких случаях поиск в глубину может "застрять" и не найти решение?

Если граф или дерево бесконечно глубокие. Если существует цикл, и алгоритм не имеет проверки на циклы.

8. Как временная сложность поиска в глубину зависит от максимальной глубины дерева?

Временная сложность DFS составляет O(bm), где b – фактор ветвления, а m – максимальная глубина дерева. Она растет экспоненциально с глубиной дерева.

9. Почему поиск в глубину не гарантирует нахождение оптимального решения?

DFS не рассматривает все пути одновременно, поэтому может найти не самый короткий путь, если решение обнаружено до исследования более выгодного варианта.

10. В каких ситуациях предпочтительно использовать поиск в глубину, несмотря на его недостатки?

Когда пространство поиска ограничено и важно минимизировать потребление памяти. Если известна приблизительная глубина решения. Когда нужно найти любое решение быстро, а не обязательно оптимальное.

11. Что делает функция depth_first_recursive_search, и какие параметры она принимает?

Функция выполняет рекурсивный поиск в глубину для нахождения решения. Она принимает:

- problem задачу, содержащую начальный узел и цель;
- graph − граф для обхода;
- node текущий узел.
- 12. Какую задачу решает проверка if node is None?

Она задает начальный узел, если он не был передан в качестве параметра.

13. В каком случае функция возвращает узел как решение задачи?

Когда состояние узла совпадает с целевым состоянием задачи (problem.is_goal(node.state)).

14. Почему важна проверка на циклы в алгоритме рекурсивного поиска в глубину?

Проверка на циклы предотвращает бесконечный возврат к ранее посещенным узлам, особенно в графах с циклическими структурами.

15. Что возвращает функция при обнаружении цикла?

Она возвращает None (или failure), указывая, что цикл был обнаружен и продолжение поиска по этому пути невозможно.

16. Как функция обрабатывает дочерние узлы текущего узла?

Функция генерирует дочерние узлы через «expand» и рекурсивно вызывает саму себя для каждого из них.

17. Какой механизм используется для обхода дерева поиска в этой реализации?

Используется рекурсия для перехода между узлами, а стек вызовов автоматически сохраняет текущий путь.

- 18. Что произойдет, если не будет найдено решение в ходе рекурсии? Функция вернет failure, что указывает на отсутствие пути к цели.
- 19. Почему функция рекурсивно вызывает саму себя внутри цикла?

Это позволяет исследовать все ветви графа/дерева, начиная с текущего узла.

20. Как функция expand(problem, node) взаимодействует с текущим узлом?

Она генерирует список дочерних узлов текущего узла на основе графа и его соседей.

21. Какова роль функции is cycle(node) в этом алгоритме?

Она проверяет, встречался ли текущий узел ранее в пути, предотвращая зацикливание.

22. Почему проверка if result в рекурсивном вызове важна для корректной работы алгоритма?

Эта проверка определяет, было ли найдено решение по данному пути, и завершает дальнейший поиск, если оно найдено.

23. В каких ситуациях алгоритм может вернуть failure?

Если узел не может быть расширен (нет дочерних узлов). Если все пути исследованы, но цель не достигнута.

24. Как рекурсивная реализация отличается от итеративного поиска в глубину?

В рекурсивной реализации используется стек вызовов, управляемый автоматически, в то время как в итеративной используется явный стек для хранения состояния узлов.

25. Какие потенциальные проблемы могут возникнуть при использовании этого алгоритма для поиска в бесконечных деревьях?

Бесконечная рекурсия при отсутствии проверки на глубину или циклы. Переполнение стека вызовов, что приведет к ошибке сегментации (stack overflow).

Вывод: в ходе выполнения лабораторной работы были приобретены навыки по работе с поиском в глубину с помощью языка программирования Руthon версии 3.х.