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 №2

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 ширину.

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

Ход работы:

Поиск в ширину

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

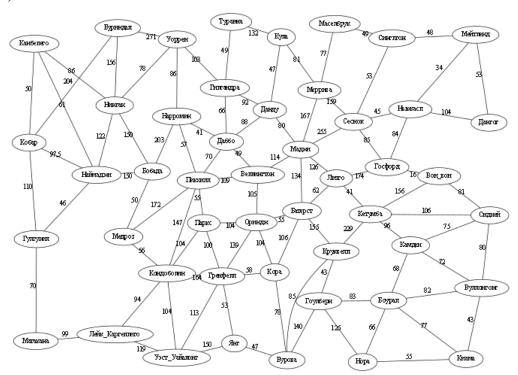


Рисунок 1 – Граф городов Австралии на языке DOT

Граф в программе был описан в виде словаря словарей с узлами и ребрами графа. В алгоритме поиска в ширину также учитываются веса ребер графа. Код программы нахождения кратчайшего пути в графе:

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

```
class Problem(ABC):
         init__(self, state, parent=None, action=None, path_cost=0.0):
       self.path cost = path cost # Стоимость пути от начального узла
       return self.path cost < other.path cost</pre>
```

```
return 1 + len(self.parent)
def expand(problem, node):
       cost = node.path cost + problem.action cost(s, action, s1)
       yield Node(state=s1, parent=node, action=action, path cost=cost)
    if node.parent is None:
    return path actions(node.parent) + [node.action]
    return path states(node.parent) + [node.state]
FIFOQueue = deque # Для поиска в ширину (очередь FIFO)
class PriorityQueue:
       heapq.heappush(self.items, (self.key(item), item))
       return heapq.heappop(self.items)[1]
class MapProblem(Problem):
```

```
return self.graph[s][s1]
start node = Node(problem.initial, path cost=0)
frontier = PriorityQueue(key=lambda node: node.path cost)
frontier.add(start node)
   node = frontier.pop()
    for child in expand(problem, node):
        frontier.add(child)
return failure
```

```
"Сидней": {"Вуллонгонг": 80, "Камден": 75, "Кетумба": 106, "Вои вои":
problem = MapProblem(initial="Буриндал", goal="Сидней", graph=graph)
solution node = breadth first search(problem)
    route = path states(solution node)
```

В результате выполнения данного кода находится кратчайший путь из города Буриндал в город Сидней (рис. 2).

```
C:\Users\Andrey\AppData\Local\Microsoft\WindowsApps\python3.12.exe C:\Users\Andrey\Desktop\ИИ\Лабораторная_работа_2\Artifici
Маршрут: Буриндал -> Нинган -> Уоррен -> Нарромин -> Даббо -> Веллингтон -> Ориндж -> Батерст -> Литго -> Кетумба -> Сидней
Суммарная стоимость: 779
Process finished with exit code 0
```

Рисунок 2 — Результаты работы программы нахождения кратчайшего пути Найденный путь полностью совпадает с найденным вручную в лабораторной работе 1 (рис. 3).

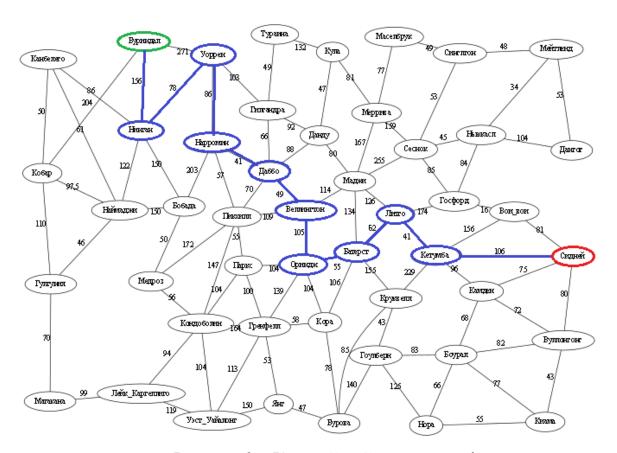


Рисунок 3 — Кратчайший путь на графе Выполнение индивидуальных заданий:

Расширенный подсчет количества островов в бинарной матрице

Дана бинарная матрица, где 0 представляет собой воду, а 1 представляет собой землю. Связанные единицы по 4 стороны или по диагонали формируют остров. Необходимо подсчитать общее количество островов в данной матрице.

Код решения данной задачи с применением алгоритма поиска в ширину:

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

"""
Дана бинарная матрица, где 0 представляет воду, а 1 представляет землю.
Связанные единицы формируют остров. Необходимо подсчитать общее количество островов в данной матрице. Острова могут соединяться как по вертикали и горизонтали, так и по диагонали.
"""

import math 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 is goal.
    """
```

```
@abstractmethod
     init (self, state, parent=None, action=None, path cost=0.0):
    self.parent = parent
    self.path_cost = path_cost
```

```
if self.grid[r2][c2] == 1:
                    neighbors.append((r2, c2))
def islands bfs(problem, start, visited):
   from collections import deque
   frontier = deque()
   frontier.append(start)
   visited.add(start)
        current = frontier.popleft()
                frontier.append(next state)
```

```
problem = IslandsProblem(grid)
                islands bfs(problem, (r, c), visited)
grid = [
number of islands = count islands bfs(grid)
print("Общее количество островов = ", number of islands)
```

Результаты работы программы для бинарной матрицы из примера лабораторной работы (рис. 4). Результаты работы программы для исходных данных совпали с результатами примера лабораторной работы.

```
C:\Users\Andrey\anaconda3\envs\AI_lab_1\python.exe C:\U
Общее количество островов: 5
Process finished with exit code 0
```

Рисунок 4 – Соответствующий вывод

Для расширенного подсчета количества островов в бинарной матрице была подготовлена собственная матрица со своими островами (рис. 5).

Количество островов для данной матрицы равно 5, размерность матрицы 7 на 7.

1,	0,	0,	1,	1,	0,	0
1,	1,	0,	1,	0,	0,	0
0,	0,	0,	0,	0,	1,	1
[Ø,	0,	1,	0,	0,	1,	0
[1.,	1,,	1,,	0,	0,	0,	0
0,	0,	0,	0,	1,,	1,	0
0,	0,	0,	0,	1.,	0,	1

Рисунок 5 – Собственная бинарная матрица

Данная матрица была представлена в виде списка:

```
grid = [
    [1, 0, 0, 1, 1, 0, 0],
    [1, 1, 0, 1, 0, 0, 0],
    [0, 0, 0, 0, 0, 1, 1],
    [0, 0, 1, 0, 0, 1, 0],
    [1, 1, 1, 0, 0, 0, 0],
    [0, 0, 0, 0, 1, 1, 0],
    [0, 0, 0, 0, 1, 1, 0],
    [0, 0, 0, 0, 1, 0, 1]
]
```

Результаты работы программы для данной бинарной матрицы (рис. 6).

```
C:\Users\Andrey\anaconda3\envs\AI_lab_1\pytho
Общее количество островов: 5
Process finished with exit code 0
```

Рисунок 6 – Количество островов в матрице

Поиск кратчайшего пути в лабиринте

Необходимо решить задачу поиска кратчайшего пути через лабиринт, используя алгоритм поиска в ширину. Лабиринт представлен в виде бинарной матрицы, где 1 — это проход, а 0 — это стена.

Код решения данной задачи с применением алгоритма поиска в ширину:

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*-
"""
Необходимо решить задачу поиска кратчайшего пути через лабиринт,
```

```
from collections import deque
   def __init__(self, initial=None, goal=None):
        self.labyrinth = labyrinth
                   moves.append((nr, nc))
        return moves
```

```
def bfs labyrinth(problem):
   queue = deque([(start, 0)])
   visited.add(start)
        (current, dist) = queue.popleft()
        for action in problem.actions(current):
            if next state not in visited:
                if problem.is_goal(next_state):
                    return dist + 1
                queue.append((next state, dist + 1))
   labyrinth = [
   distance = bfs labyrinth(problem)
   if distance is None:
```

```
print("Путь не найден.")
else:
    print("Длина пути: ", distance)

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

Для проверки работоспособности программы был добавлен пример лабиринта из лабораторной работы:

```
labyrinth = [
    [1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 1],
    [0, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 1],
    [0, 0, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1],
    [1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 1],
    [0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 1],
    [1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 0],
    [0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1],
    [0, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0],
    [1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 1, 1],
    [0, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 1],
]

initial = (0, 0)
goal = (7, 5)
```

Результаты работы данного кода совпали с результатами ожидаемого вывода (рис. 7).

```
C:\Users\Andrey\anaconda3\envs\AI_lab_1\pyt
Длина пути: 12
Process finished with exit code 0
```

Рисунок 7 – Результаты работы программы в известном лабиринте

Для поиска кратчайшего пути в лабиринте была подготовлена собственная схема лабиринта (рис. 8). Начальная позиция в лабиринте – (0; 0), а выход из лабиринта – (11; 11).

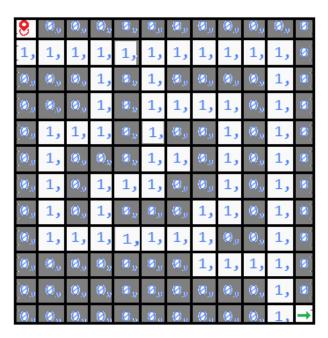


Рисунок 8 – Схема лабиринта

Данный лабиринт был представлен в виде бинарной матрицы:

```
labyrinth = [
      [1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0],
      [1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 0],
      [0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0],
      [0, 0, 0, 1, 0, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 0],
      [0, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0],
      [0, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 1, 0, 1, 0],
      [0, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0],
      [0, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 1, 0],
      [0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 0],
      [0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1]
]
```

Результаты работы программы, вывод длины минимального пути в лабиринте (рис. 9).

```
Длина пути: 22
Process finished with exit code 0
```

Рисунок 9 – Кратчайший путь в лабиринте

Задача о льющихся кувшинах

Необходимо реализовать алгоритм поиска в ширину для решения задачи о льющихся кувшинах, где цель состоит в том, чтобы получить заданный объем воды в одном из кувшинов.

Существует набор кувшинов, каждый из которых имеет размер (емкость) в литрах, текущий уровень воды. Задача состоит в том, чтобы отмерить определенный объем воды. Он может оказаться в любом из кувшинов. Состояние представлено кортежем текущих уровней воды, а доступными действиями являются:

- (Fill, i): наполнить i-й кувшин до самого верха (из крана с неограниченным количеством воды);
 - (Dump, i): вылить всю воду из i-го кувшина;
- (Pour, i, j): перелить воду из i-го кувшина в j-й кувшин, пока либо кувшин i не опустеет, либо кувшин j не наполнится, в зависимости от того, что наступит раньше.

Код программы решения данной задачи о льющихся кувшинах:

```
!/usr/bin/env python3
from collections import deque
       for k, v in kwargs.items():
```

```
(self, state, parent=None, action=None, path cost=0.0):
        self.action = action
        self.path cost = path cost
failure = Node('failure', path cost=math.inf)
def expand(problem, node):
       cost = node.path_cost + problem.action_cost(s, action, s_next)
    if node.parent is None:
    return path actions(node.parent) + [node.action]
```

```
if node.parent is None:
   return path states(node.parent) + [node.state]
   node = Node(problem.initial)
   frontier = deque([node])
   explored = set()
   while frontier:
       for child in expand(problem, current):
                frontier.append(child)
   return failure
class WaterJugProblem(Problem):
```

```
actions list.append(("Fill", i))
   actions list.append(("Dump", i))
            wj, sj = state[j], self.sizes[j]
                actions list.append(("Pour", i, j))
i, j = a[1], a[2]
capacity j = self.sizes[j]
can_pour = min(amount_i, capacity_j - amount_j)
state[i] -= can_pour
state[j] += can pour
```

Результаты работы программы с предложенным в примере условиям (рис. 10):

```
# начальное состояние (количество воды в каждом кувшине)
initial = (1, 1, 1)
# goal: целевое количество воды
goal = 13
# размеры кувшинов
sizes = (2, 16, 32)
C:\Users\Andrey\AppData\Local\pypoetry\Cache\virtualenvs\ai-lab-2-dtOMEYOu-py3.12\Scripts\
Последовательность действий: [('Fill', 1), ('Pour', 1, 0), ('Dump', 0), ('Pour', 1, 0)]
Последовательность состояний: [(1, 1, 1), (1, 16, 1), (2, 15, 1), (0, 15, 1), (2, 13, 1)]
```

Рисунок 10 – Результаты работы программы по примеру

Решение задачи полностью совпало с предложенным в лабораторной работе. Пусть теперь кувшинов будет 5, они будут разных объемов и необходимо будет отмерить 7 литров:

```
initial = (0, 0, 0, 0, 0) # начальное состояние
goal = 7 # целевой объем
sizes = (5, 6, 10, 15, 20) # размеры кувшинов
```

Результаты работы программы при данных условиях задачи (рис. 11).

Рисунок 11 – Отмеренные 7 литров в кувшинах

Ссылка на репозиторий данной лабораторной работы:

https://github.com/AndreyPust/Artificial_Intelligence_laboratory_work_2.gi

<u>t</u>

Ответы на контрольные вопросы:

1. Какой тип очереди используется в стратегии поиска в ширину?

В поиске в ширину используется очередь FIFO (First In, First Out), где узлы извлекаются в том порядке, в котором были добавлены.

2. Почему новые узлы в стратегии поиска в ширину добавляются в конец очереди?

Это позволяет гарантировать, что узлы будут расширяться в порядке их глубины, т.е., сначала обрабатываются более близкие к корню узлы, затем более удаленные. Это является основной стратегией поиска в ширину.

3. Что происходит с узлами, которые дольше всего находятся в очереди в стратегии поиска в ширину?

Узлы, которые дольше находятся в очереди, будут извлекаться и расширяться первыми, так как очередь FIFO гарантирует, что первым выходит узел, который был добавлен раньше всех.

4. Какой узел будет расширен следующим после корневого узла, если используются правила поиска в ширину?

Следующими будут расширены узлы, которые непосредственно связаны с корневым узлом, то есть узлы на глубине 1.

5. Почему важно расширять узлы с наименьшей глубиной в поиске в ширину?

Это гарантирует, что первое найденное решение является оптимальным (самым коротким путём) в терминах количества шагов от корня до цели.

6. Как временная сложность алгоритма поиска в ширину зависит от коэффициента разветвления и глубины?

Временная сложность поиска в ширину зависит от двух факторов: коэффициента разветвления (то есть количества потомков у каждого узла) и глубины целевого узла (то есть минимального числа шагов до цели). Поиск в ширину проходит все узлы уровня за уровнем, начиная с корня, поэтому на каждом новом уровне количество узлов для обработки резко возрастает. Чем больше потомков у каждого узла и чем глубже находится целевое состояние, тем больше узлов нужно обработать. Это приводит к экспоненциальному росту времени выполнения при увеличении этих двух параметров.

7. Каков основной фактор, определяющий пространственную сложность алгоритма поиска в ширину?

Основной фактор, влияющий на объем памяти, который требует поиск в ширину, — это количество узлов, которые нужно сохранить на самом нижнем уровне поиска. Так как алгоритм должен хранить в памяти все узлы на каждом уровне, пока они не будут обработаны, наибольшее количество узлов накапливается на последнем уровне. Чем больше у узлов потомков и чем

глубже находится целевое состояние, тем больше узлов нужно хранить одновременно, и это сильно увеличивает потребность в памяти.

8. В каких случаях поиск в ширину считается полным?

Поиск в ширину считается полным, если пространство состояний конечно или если решение существует на конечной глубине, т.е. если есть гарантии достижения цели.

9. Объясните, почему поиск в ширину может быть неэффективен с точки зрения памяти.

Поскольку поиск в ширину хранит в памяти все узлы на каждом уровне, он требует много памяти, особенно при высоком коэффициенте разветвления и большой глубине .

10. В чем заключается оптимальность поиска в ширину?

Поиск в ширину является оптимальным по количеству шагов, если все шаги имеют одинаковую длину, так как он первым находит кратчайший путь от начального состояния к целевому.

11. Какую задачу решает функция breadth first search?

Breadth_first_search решает задачу поиска пути от начального состояния к целевому состоянию, используя алгоритм поиска в ширину.

12. Что представляет собой объект problem, который передается в функцию?

Problem представляет собой объект задачи, который содержит начальное состояние, целевое состояние, а также методы для определения допустимых действий и проверки достижения цели.

13. Для чего используется узел Node(problem.initial) в начале функции?

Node(problem.initial) создаёт корневой узел дерева поиска, представляющий начальное состояние задачи, с которого начинается процесс поиска.

14. Что произойдет, если начальное состояние задачи уже является целевым?

Если начальное состояние уже является целевым, функция breadth_first_search немедленно вернет этот узел, завершая поиск.

15. Какую структуру данных использует frontier и почему выбрана именно очередь FIFO?

Frontier использует очередь FIFO для обеспечения расширения узлов в порядке их глубины, что соответствует стратегии поиска в ширину.

16. Какую роль выполняет множество reached?

Множество reached хранит состояния, которые уже были достигнуты, чтобы избежать повторного расширения одного и того же состояния и предотвратить зацикливание.

17. Почему важно проверять, находится ли состояние в множестве reached?

Это предотвращает повторное расширение одного и того же состояния, экономя время и память.

18. Какую функцию выполняет цикл while frontier?

Цикл while frontier продолжает процесс поиска, пока остаются узлы для расширения. Он завершится, когда либо будет найдено решение, либо будут исчерпаны все узлы.

19. Что происходит с узлом, который извлекается из очереди в строке node = rontier.pop()?

Узел извлекается из очереди для дальнейшего расширения, и его дочерние узлы (возможные новые состояния) будут добавлены в очередь.

20. Какова цель функции expand(problem, node)?

Функция expand генерирует дочерние узлы для данного узла, используя допустимые действия и правила перехода в задаче problem.

21. Как определяется, что состояние узла является целевым?

Целевое состояние определяется с помощью метода is_goal объекта problem, который проверяет, соответствует ли текущее состояние целевому.

22. Что происходит, если состояние узла не является целевым, но также не было ранее достигнуто?

Если состояние узла не является целевым и не было достигнуто ранее, оно добавляется в множество reached и очередь frontier для дальнейшего расширения.

23. Почему дочерний узел добавляется в начало очереди с помощью appendleft(child)?

В алгоритме поиска в ширину дочерний узел добавляется в конец очереди, а не в начало, чтобы соблюсти принцип FIFO (очередь с извлечением элементов в порядке их поступления). Это гарантирует, что узлы будут обрабатываться по мере их добавления в очередь, начиная с узлов, расположенных ближе к корневому, и заканчивая узлами на более глубоких уровнях. Использование метода appendleft(child) применимо, скорее, для

алгоритма поиска в глубину, который следует стратегии LIFO (стек), где узлы обрабатываются в порядке последнего добавления.

24. Что возвращает функция breadth_first_search , если решение не найдено?

Если решение не найдено, функция возвращает специальное значение failure, показывающее, что достижение цели невозможно.

25. Каково значение узла failure и когда он возвращается?

Узел failure обычно имеет состояние None или «неудача» и длина пути бесконечность. Он возвращается, если поиск завершился, но не было найдено решения.

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