### МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ ФГАОУ ВО «СЕВЕРО - КАВКАЗСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

#### ИНСТИТУТ ПЕРСПЕКТИВНОЙ ИНЖЕНЕРИИ

# Дисциплина «Конструирование программного обеспечения для систем искусственного интеллекта»

#### Отчет

по лабораторной работе №2

на тему: «Исследование поиска в ширину»

**Цель работы:** приобретение навыков по работе с поиском в ширину с помощью языка программирования Python версии 3.х.

#### Ход работы

Ссылка на гитхаб: https://github.com/pynikcmd/2\_DS\_AI.git

- 1. Изучить теоретический материал работы.
- 2. Создать общедоступный репозиторий на GitHub, в котором будет использована лицензия МІТ и язык программирования Python.

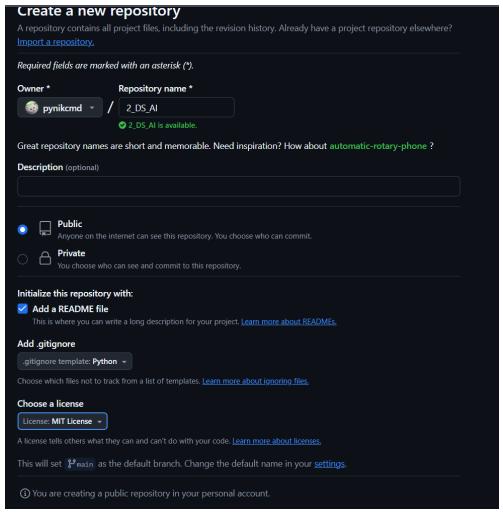


Рисунок 1 – Создание репозитория

- 3. Выполните клонирование созданного репозитория.
- 4. Дополните файл .gitignore необходимыми правилами для работы с IDE PyCharm либо Visual Studio Code.
  - 5. Создайте проект Python в папке репозитория.

- 6. Проработайте примеры лабораторной работы. Создайте для каждого примера отдельный модуль языка Python. Зафиксируйте изменения в репозитории.
- 7. Решите задания лабораторной работы с помощью языка программирования Python и элементов программного кода лабораторной работы 1 (имя файла начинается с PR.AI.001.). Проверьте правильность решения каждой задачи на приведенных тестовых примерах.

```
from Node import Node, failure, expand, path_states
from collections import deque
import heapq
distances = {
def get distance(city1, city2):
class TSPProblem(Problem):
        return [city for city in distances.keys() if state in city]
```

```
def breadth first search(problem):
    node = Node(problem.initial)
    if problem.is goal(problem.initial):
        return path states(node), 0, 1 # 1 сгенерированный узел (начальный)
       cost, node = heapq.heappop(frontier) # Извлекаем узел с наименьшей
            return path states (node), cost, node count
        for child in expand(problem, node):
            s = child.state
child.state)
                heapq.heappush(frontier, (new cost, child)) # Добавляем узел
problem = TSPProblem(initial='Ставрополь', goal='Краснодар')
route, distance, generated nodes = breadth first search(problem)
print(f"Минимальный маршрут: {route}")
print(f"Стенерировано узлов: {generated nodes}")
```

Рисунок 2 – Результат работы программы

8. Для задачи "Расширенный подсчет количества островов в бинарной матрице" подготовить собственную матрицу, для которой с помощью разработанной в предыдущем пункте программы, подсчитать количество островов.

```
from collections import deque
       queue = deque([(start row, start col)])
       visited[start row][start col] = True
           row, col = queue.popleft()
           for dr, dc in directions:
visited[new row][new col] and grid[new row][
                    visited[new row][new col] = True
                   queue.append((new row, new col))
```

```
grid3 = [
grid4 = [
    result = count islands(grid)
```

```
Run  Task_Binary_matrix ×

:

"D:\Program Files\Python\Python312\python.exe" "D:\4 курс\ИИ\2_DS_AI\Python\Task
Матрица 1, Общее количество островов: 5
Матрица 2, Общее количество островов: 3
Матрица 3, Общее количество островов: 3
Матрица 4, Общее количество островов: 0

Process finished with exit code 0
```

Рисунок 3 – Результат работы программы

9. Для задачи "Поиск кратчайшего пути в лабиринте" подготовить собственную схему лабиринта, а также определить начальную и конечную

позиции в лабиринте. Для данных найти минимальный путь в лабиринте от начальной к конечной позиции.

```
from collections import deque
class Problem:
           actions.append(('DOWN', (row + 1, col)))
            actions.append(('RIGHT', (row, col + 1)))
        self.state = state
        self.parent = parent
        self.path cost = path cost
        return self.path cost < other.path cost</pre>
def breadth first search(problem):
    node = Node(problem.initial)
    frontier = deque([node]) # очередь для BFS
        node = frontier.popleft()
                frontier.append(child node)
                reached.add(child state)
```

```
while node.parent is not None:
          actions.append(node.action)
          node = node.parent
maze = [
goal = (7, 5)
problem = Problem(initial, goal, maze)
solution = breadth first search(problem)
if solution:
                      # Пример лабиринта
                      initial = (0, 0) # начальная позиция
                      🥏 Task_Labyrinth 🛛 🗵
                     "D:\Program Files\Python\Python312\python.exe" "D:\4 курс\ИИ\2_DS_AI\Py
                    Длина кратчайшего пути: 12
                    Process finished with exit code \theta
```

Рисунок 4 – Результат работы программы

Рисунок 5 – Результат работы программы

10. Реализуйте алгоритм поиска в ширину (BFS) для решения задачи о льющихся кувшинах, где цель состоит в том, чтобы получить заданный объем воды в одном из кувшинов.

```
class PourProblem:
    def __init__ (self, start, goal, sizes):
        self.start = start # начальное состояние кувшинов (объемы воды)
        self.goal = goal # целевой объем воды
        self.sizes = sizes # максимальные размеры кувшинов

def is_goal(self, state):
    return self.goal in state # проверка, содержит ли один из кувшинов

def actions(self, state):
    actions = []
    num_jugs = len(self.sizes)
    # Наполнение каждого кувшина до максимума
    for i in range(num_jugs):
        if state[i] < self.sizes[i]:
            actions.append(('Fill', i))

# Выливание содержимого каждого кувшина
for i in range(num_jugs):
        if state[i] > 0:
            actions.append(('Dump', i))

# Переливание воды из одного кувшина в другой
for i in range(num_jugs):
        if i != j and state[i] > 0 and state[j] < self.sizes[j]:
            actions.append(('Pour', i, j))

return actions
```

```
def bfs(problem):
   frontier = deque([start node])
   explored = set([start node])
   paths = {start node: []}
   while frontier:
       current state = frontier.popleft()
        for action in problem.actions(current state):
                frontier.append(new state)
                    return new state, paths[new state]
for start_state, goal, sizes in test_cases:
   problem = PourProblem(start_state, goal, sizes)
   final state, solution path = bfs(problem)
       print("Последовательность действий:", solution path)
```

```
current_state = problem.result(current state, action)
              states.append(current state)
    test_cases = [
        ((1, 2, 1), 2, (3, 2, 5)), # Начальное состояние с доступным решением
84 for start_state, goal, sizes in test_cases:
        problem = PourProblem(start_state, goal, sizes)
        final_state, solution_path = bfs(problem)
     Task_Water ×
≀un
   "D:\Program Files\Python\Python312\python.exe" "D:\4 kypc\MM\2_DS_AI\Python\Task_Water.py"
   Начальное состояние: (1, 2, 1), Цель: 2, Размеры: (3, 2, 5)
   Последовательность действий: []
   Состояния: [(1, 2, 1)]
   Начальное состояние: (1, 0, 0), Цель: 2, Размеры: (3, 5, 8)
   Последовательность действий: [('Fill', 1), ('Dump', 0), ('Pour', 1, 0)]
   Состояния: [(1, 0, 0), (1, 5, 0), (0, 5, 0), (3, 2, 0)]
   Начальное состояние: (1, 1, 1), Цель: 3, Размеры: (3, 5, 7)
   Последовательность действий: [('Fill', 0)]
```

Рисунок 6 – Результат работы программы

- 11. Зафиксируйте сделанные изменения в репозитории.
- 12. Добавьте отчет по лабораторной работе в формате PDF в папку doc репозитория. Зафиксируйте изменения.
  - 13. Выполните слияние ветки для разработки с веткой main / master.
  - 14. Отправьте сделанные изменения на сервер GitHub.
- 15. Отправьте адрес репозитория GitHub на электронный адрес преподавателя.

**Вывод:** в ходе выполнения лабораторной работы был изучен поиск в ширину с помощью языка программирования Python версии 3.х.

#### Ответы на контрольные вопросы

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

В стратегии поиска в ширину первым делом расширяется наименее глубокий из нераскрытых узлов. Этот процесс реализуется с использованием очереди типа "первым пришел - первым ушел" (FIFO).

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

Новые узлы помещаются в конец очереди, тогда как те, которые ожидают дольше всех, находятся впереди и обрабатываются в первую очередь. Так, когда мы расширяем узел A, находящийся в корне дерева, остальные узлы B, C, D, E, F и G пока не раскрыты и не сформированы.

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

Узлы, находящиеся в очереди дольше всего, будут обработаны первыми, так как стратегия BFS следует принципу FIFO, что гарантирует, что узлы с меньшей глубиной обрабатываются раньше.

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

Это зависит от выбранной стратегии, но в контексте поиска в ширину первыми расширяются наименее глубокие нераскрытые узлы.

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

Это позволяет гарантировать нахождение кратчайшего пути к целевому состоянию, так как все узлы на текущем уровне (глубине) будут обработаны перед переходом на следующий уровень.

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

Переходя к временной сложности, отметим, что она не измеряется в секундах или циклах процессора, а определяется количеством сгенерированных узлов. Следовательно, временная сложность прямо зависит от числа узлов, которые необходимо создать.

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

Она учитывает максимальное количество узлов, которые необходимо хранить в памяти одновременно. В контексте любого метода поиска в графе, который требует сохранения каждого расширяемого узла, пространственная сложность будет пропорциональна временной сложности, увеличенной в b раз. В частности, при поиске в ширину каждый сгенерированный узел остается в памяти.

## 8. В каких случаях поиск в ширину считается полным?

Полнота алгоритма означает его способность находить решение, если оно существует. Поиск в ширину, выполняясь достаточно долго, исследует все дерево поиска. Следовательно, если решение находится где-то в этом дереве, алгоритм обязательно его найдет, что делает его полным. Однако, стоит

учесть, что, если функция преемника указывает на бесконечное количество возможных действий, достижение следующего уровня дерева станет невозможным. В таком случае, мы оказываемся застрявшими на одном уровне с бесконечным количеством узлов, в то время как решение может быть на более глубоком уровне. Поэтому, при условии, что коэффициент ветвления конечен (что обычно и бывает), поиск в ширину остается полным

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

Хранение всех узлов в памяти одновременно невозможно на практике из-за их огромного количества. Это делает алгоритм как времязатратным, так и пространственно неэффективным, хотя основная проблема заключается именно в необходимости большого объема памяти.

#### 10. В чем заключается оптимальность поиска в ширину?

Оптимальность подразумевает способность алгоритма находить решение с наименьшей стоимостью среди всех возможных. Оптимальный алгоритм всегда предоставляет решение с минимальными затратами. Это не означает, что алгоритм самый быстрый или экономичный по памяти, но он гарантирует нахождение решения с наименьшей стоимостью.

## 11. Какую задачу решает функция breadth first search?

Функция breadth\_first\_search решает задачу поиска решения в графе состояний, используя алгоритм поиска в ширину.

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

Объект problem содержит начальное состояние, целевое состояние и методы для проверки достижения цели, генерации возможных действий и состояния.

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

Узел создается для представления начального состояния задачи в структуре дерева или графа для дальнейшего поиска.

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

Функция сразу вернет узел, представляющий начальное состояние, как решение.

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

frontier использует очередь FIFO (First-In-First-Out), чтобы обрабатывать узлы в порядке их добавления, обеспечивая поиск в ширину.

16. Какую роль выполняет множество reached?

Множество reached отслеживает уже посещенные состояния, чтобы избежать повторного анализа одних и тех же состояний.

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

Это важно для предотвращения бесконечных циклов и увеличения эффективности, так как повторное посещение одного и того же состояния не приведет к новому решению.

18. Какую функцию выполняет цикл while frontier?

Цикл продолжает выполняться, пока в frontier есть узлы, которые необходимо обработать.

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

Узел извлекается для расширения, и его состояние будет использоваться для генерации дочерних узлов.

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

Функция expand генерирует все возможные дочерние узлы (состояния) из текущего узла на основе доступных действий.

21. Как определяется, что состояние узла является целевым?

Состояние узла считается целевым, если оно соответствует критериям, определенным в методе is goal объекта problem.

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

Если состояние новое, оно добавляется в множество reached, и дочерний узел добавляется в очередь frontier для дальнейшего анализа.

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

Добавление дочернего узла в начало очереди может быть связано с приоритетом обработки (в данном случае FIFO может быть изменено на LIFO), хотя в традиционном BFS это не требуется.

24. Что возвращает функция breadth\_first\_search, если решение не найдено?

Если решение не найдено, функция возвращает специальное значение failure.

## 25. Каково значение узла failure и когда он возвращается?

Узел failure представляет собой маркер, указывающий на то, что решение не было найдено после полного исследования всех возможных узлов. Он возвращается, когда очередь frontier пуста и не найдено целевое состояние.