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»

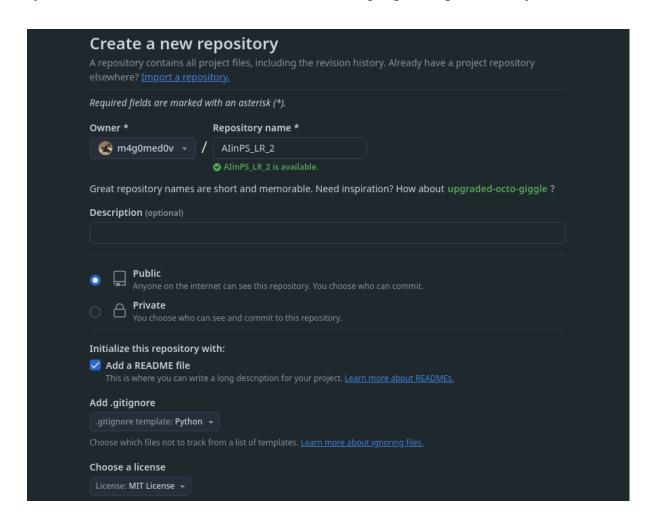
	Выполнил: Магомедов Имран Борисович 3 курс, группа «Программная инженерия», направленность (профиль) «Разработка и сопровождение программного обеспечения», очная форма обучения
	(подпись)
	Руководитель практики: Воронкин Р.А., доцент департамента цифровых, робототехнических систем и электроники
	(подпись)
Отчет защищен с оценкой	Дата защиты

Тема: Исследование поиска в ширину.

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

Методика выполнения работы

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



3. Выполните клонирование созданного репозитория.

4. Проработайте примеры лабораторной работы. Создайте для каждого примера отдельный модуль языка Python. Зафиксируйте изменения в репозитории.

```
r → ~/ncfu/AIinPS_LR_2 → P main +8 !3 git add .
ml > ~/ncfu/AIinPS_LR_2 > 5 2 main +8 git commit -m "added dependencies"
check yaml.......Passed
fix end of files......Passed
ruff......Passed
ruff-format......Passed
[main 4eb58d2] added dependencies
8 files changed, 310 insertions(+)
create mode 100644 .pre-commit-config.yaml
create mode 100644 dependencies/__init__.py
create mode 100644 dependencies/breadth_first_search.py
create mode 100644 dependencies/enums.py
create mode 100644 dependencies/handlers.py
create mode 100644 dependencies/node.py
create mode 100644 dependencies/problem.py
create mode 100644 dependencies/queue.py
```

5. 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.

```
83 if __name__ = "__main__":
          # Начальное и целевое состояние задачи
          initial_state = "Знаменское"
          goal_state = "Леваши"
         # Создаем объект задачи
          problem = SimpleGraphProblem(
              initial=initial_state, goal=goal_state, graph=graph
          solution_node = breadth_first_search(problem)
              path = path_states(solution_node)
              actions = path_actions(solution_node)
              print(f"Путь до цели: {path}")
             print(f"Действия: {actions}")
              print("Решение не найдено.")
m > ~/ncfu/AIinPS_LR_2 > 5 % main !7 ?2 python src/task_1.py
Путь до цели: ['Гудермес'; 'Хасавюрт'; 'Кизилюрт', 'Буйнакск', 'Леваши']
Действия: ['Хасавюрт', 'Кизилюрт', 'Буйнакск', 'Леваши']
```

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

```
18 class IslandCountingProblem:
      def __init__(self, grid):
           self.grid = grid
           self.rows = len(grid)
           self.cols = len(grid[0])
      def actions(self, state):
           """Возвращает возможные соседние клетки (включая диагонали)"""
           valid_actions = []
               if 0 \leq new_row < self.rows and 0 \leq new_col < self.cols:
                   if self.grid[new_row][new_col] = 1: # Соседняя клетка земля
                       valid_actions.append((new_row, new_col))
           return valid_actions
       def result(self, state, action):
           """Возвращает новое состояние (соседнюю клетку)"""
       def is_goal(self, state):
           """Для задачи подсчета островов не требуется использовать цель"""
           return False
       def action_cost(self, s, a, s1):
           """Все переходы стоят одинаково"""
       def h(self, node):
           """Оценка не требуется, так как задача не ориентирована на поиск пути"""
           return 0
```

```
def count_islands(grid):
          problem = IslandCountingProblem(grid)
          visited = set()
          island_count = 0
          for row in range(problem.rows):
              for col in range(problem.cols):
                      island_count += 1
                      print(
                          f"Новый остров найден, начинаем с клетки: ({row}, {col})"
                      ) # Отладочный вывод
                      bfs(problem, (row, col), visited)
   82 def bfs(problem, start, visited):
          queue = deque([start])
          visited.add(start)
         while queue:
             current = queue.popleft()
             print(f"Посещаем клетку: {current}") # Отладочный вывод
             for neighbor in problem.actions(current):
                  if neighbor not in visited:
                      visited.add(neighbor)
                      queue.append(neighbor)
   95 if __name__ = "__main__":
          island_count = count_islands(grid)
          print(f"Количество островов: {island_count}")
~/n/AIinPS_LR_2 # main !7 ?2 python src/task_2.py
Новый остров найден, начинаем с клетки: (0, 0)
Новый остров найден, начинаем с клетки: (0, 5)
```

7. Для задачи "Поиск кратчайшего пути в лабиринте" подготовить собственную схему лабиринта, а также определить начальную и конечную позиции в лабиринте. Для данных данных найти минимальный путь в лабиринте от начальной к конечной позиции.

Новый остров найден, начинаем с клетки: (4, 6) Новый остров найден, начинаем с клетки: (4, 9)

Количество островов: 4

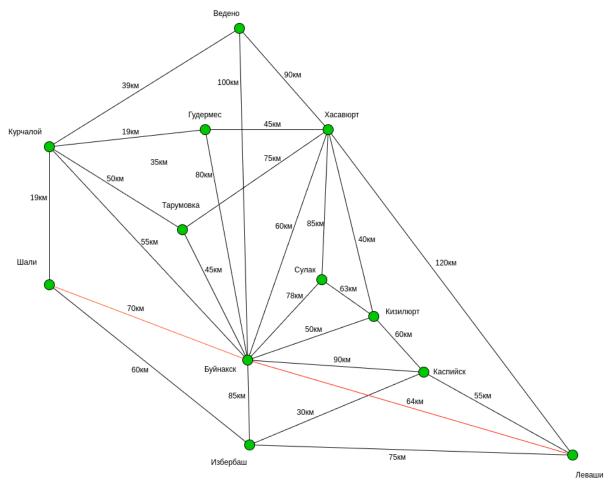
```
1 from dependencies import <code>Problem</code>, <code>breadth_first_search</code>, <code>failure</code>, <code>path_states</code>
4 DIRECTIONS = [(-1, 0), (1, 0), (0, -1), (0, 1)]
6 class MazeProblem(Problem):
           self.maze = maze
           self.rows = len(maze)
           self.cols = len(maze[0])
           super().__init__(initial=initial, goal=goal, **kwds)
      def actions(self, state):
           """Возвращает доступные действия из текущего состояния"""
           actions = []
           for dx, dy in DIRECTIONS:
                   0 ≤ nx < self.rows
                   and 0 ≤ ny < self.cols
                    and self.maze[nx][ny] = 1
                    actions.append((nx, ny)) # Если клетка проходима (1)
       def result(self, state, action):
           """Возвращает новое состояние после применения действия"""
       def is_goal(self, state):
           """Проверка, достигли ли мы цели"""
           return state = self.goal
           """Стоимость перехода всегда 1"""
40 def find_shortest_path(maze, start, goal):
       problem = MazeProblem(maze, initial=start, goal=goal)
       solution_node = breadth_first_search(problem)
       if solution_node ≠ failure:
           path = path_states(solution_node)
           return path
       else:
           return None
```

8. Для построенного графа лабораторной работы 1 (имя файла начинается с PR.AI.001.) напишите программу на языке программирования Python, которая с помощью алгоритма поиска в ширину находит минимальное расстояние между начальным и конечным пунктами. Сравните найденное решение с решением, полученным вручную.

```
graph = {
       "Гудермес": {"Шали": 35, "Курчалой": 19, "Хасавюрт": 45, "Буйнакск": 80},
       "Шали": {"Гудермес": 35, "Курчалой": 19, "Буйнакск": 70, "Избербаш": 60},
       "Курчалой": {"Шали": 19, "Гудермес": 19, "Ведено": 39, "Буйнакск": 55,
                     "Тарумовка": 50
       "Ведено": {"Курчалой": 39, "Хасавюрт": 90, "Буйнакск": 100},
"Хасавюрт": {"Гудермес": 45, "Ведено": 90, "Буйнакск": 60, "Леваши": 120,
"Кизилюрт": 40, "Тарумовка": 75, "Сулак": 85
       "Буйнакск": {"Хасавюрт": 60, "Леваши": 64, "Шали": 70, "Курчалой": 55,
                     "Ведено": 100, "Избербаш": 85, "Каспийск": 90, "Кизилюрт": 50,
                     "Тарумовка": 45, "Сулак": 78, "Гудермес": 80
       "Леваши": {"Буйнакск": 64, "Хасавюрт": 120, "Избербаш": 75,
                   "Каспийск": 55
       "Избербаш": {"Шали": 60, "Буйнакск": 85, "Леваши": 75, "Каспийск": 30},
       "Каспийск": {"Избербаш": 30, "Буйнакск": 90, "Леваши": 55, "Кизилюрт": 60},
       "Кизилюрт": {"Хасавюрт": 40, "Буйнакск": 50, "Каспийск": 60},
       "Тарумовка": {"Хасавюрт": 75, "Буйнакск": 45, "Курчалой": 50},
       "Сулак": {"Буйнакск": 78, "Кизилюрт": 63, "Хасавюрт": 85},
61 class SimpleGraphProblem(Problem):
           super().__init__(initial, goal, **kwds)
           self.graph = graph
       def actions(self, state):
            """Возвращает список всех доступных переходов для данного состояния"""
           return self.graph.get(state, {})
       def result(self, state, action):
            """Возвращает новое состояние при применении действия"""
           # Переход в указанный соседний город
           return action
       def action_cost(self, s, a, s1):
            """Стоимость действия - в этом случае всегда 1"""
```

```
if __name__ = "__main__":
          goal_state = "Леваши"
          problem = SimpleGraphProblem(
              initial=initial_state, goal=goal_state, graph=graph
          solution_node = breadth_first_search(problem)
          if solution_node ≠ failure:
              path = path_states(solution_node)
              actions = path_actions(solution_node)
              print(f"Действия: {actions}")
              print("Решение не найдено.")
M > ~/n/AIinPS_LR_2 > ₩ main !7 ?2
                               python src/task_4.py
```





9. Зафиксируйте сделанные изменения в репозитории.

```
fix end of files.....
trim trailing whitespace.....
ruff......Passed
ruff-format.....
[main f02a44d] added tasks
13 files changed, 448 insertions(+), 17 deletions(-)
delete mode 100644 dependencies/node.py
create mode 100644 requirements.txt
rename {dependencies => src/dependencies}/__init__.py (100%)
rename {dependencies => src/dependencies}/breadth_first_search.py (100%)
rename {dependencies => src/dependencies}/enums.py (100%)
rename {dependencies => src/dependencies}/handlers.py (100%) Зафиксируйте сделанные измо
create mode 100644 src/dependencies/node.py
rename {dependencies => src/dependencies}/problem.py (100%)
rename {dependencies => src/dependencies}/queue.py (100%)
create mode 100644 src/task_1.py
create mode 100644 src/task_2.py
create mode 100644 src/task_3.py
create mode 100644 src/task_4.py
```

- 10. Добавьте отчет по лабораторной работе в формате PDF в папку doc репозитория. Зафиксируйте изменения.
 - 11. Отправьте сделанные изменения на сервер GitHub.
- 12. Отправьте адрес репозитория GitHub на электронный адрес преподавателя.

Контрольные вопросы

- 1. **Какой тип очереди используется в стратегии поиска в ширину?** Стратегия поиска в ширину использует очередь **FIFO** (**First In, First Out**), то есть очередь, в которой элементы извлекаются в том порядке, в котором они были добавлены.
- 2. Почему новые узлы в стратегии поиска в ширину добавляются в конец очереди? Узлы добавляются в конец очереди, чтобы гарантировать, что они будут обработаны в порядке их появления на текущем уровне дерева или графа. Это позволяет искать все возможные решения по уровням, начиная с ближайших узлов к корню.

- 3. Что происходит с узлами, которые дольше всего находятся в очереди в стратегии поиска в ширину? Узлы, которые находятся в очереди дольше всего, будут обработаны позже, так как они добавляются в очередь первыми и извлекаются для расширения на более поздних шагах.
- 4. **Какой узел будет расширен следующим после корневого узла, если используются правила поиска в ширину?** Следующим будет узел, который был добавлен в очередь сразу после корня, так как они находятся на одном уровне и были добавлены в очередь поочередно.
- 5. Почему важно расширять узлы с наименьшей глубиной в поиске в ширину? Это важно для того, чтобы найти кратчайший путь к целевому состоянию. Если мы расширяем узлы по уровням, то как только мы достигнем целевого состояния, мы можем быть уверены, что нашли его на минимальном расстоянии от корня.
- 6. Как временная сложность алгоритма поиска в ширину зависит от коэффициента разветвления и глубины? Временная сложность BFS составляет $O(b^{\wedge}d)$, где b коэффициент разветвления (среднее количество потомков у каждого узла), а d глубина поиска. Алгоритм обрабатывает все узлы до уровня d.
- 7. **Каков основной фактор, определяющий пространственную сложность алгоритма поиска в ширину?** Пространственная сложность поиска в ширину зависит от количества узлов на текущем уровне дерева, то есть на уровне **d**. Она составляет **O**(**b**^**d**), так как в очереди могут находиться все узлы на одном уровне.
- 8. **В каких случаях поиск в ширину считается полным?** Поиск в ширину считается полным, если существует решение в пределах заданной глубины, и алгоритм обязательно найдет его, если оно существует.
- 9. Объясните, почему поиск в ширину может быть неэффективен с точки зрения памяти. Поиск в ширину может

потребовать хранения множества узлов в памяти одновременно, особенно если коэффициент разветвления высок, что приводит к высокой потребности в памяти.

- 10. **В чем заключается оптимальность поиска в ширину?** Поиск в ширину оптимален, потому что он гарантирует нахождение кратчайшего пути в невзвешенных графах или деревьях.
- 11. **Какую задачу решает функция breadth_first_search?** Функция **breadth_first_search** решает задачу поиска кратчайшего пути от начального состояния к целевому состоянию в графе или дереве.
- 12. **Что представляет собой объект problem, который передается в функцию?** Объект **problem** представляет задачу поиска, содержащую информацию о начальном состоянии, целевом состоянии, правилах перехода и других характеристиках задачи.
- 13. Для чего используется узел Node(problem.initial) в начале функции? Узел Node(problem.initial) создается для представления начального состояния задачи и используется как исходная точка для поиска.
- 14. **Что произойдет, если начальное состояние задачи уже является целевым?** Если начальное состояние уже является целевым, то алгоритм немедленно завершится, не расширяя другие узлы.
- 15. **Какую структуру данных использует frontier и почему выбрана именно очередь FIFO?** Структура данных **frontier** это очередь FIFO, потому что поиск в ширину работает по принципу «расширять сначала узлы, находящиеся ближе всего к корню» и требует последовательной обработки узлов по уровням.
- 16. **Какую роль выполняет множество reached?** Множество **reached** используется для хранения уже посещенных состояний, чтобы избежать повторной обработки одних и тех же состояний и зацикливания.

- 17. **Почему важно проверять, находится ли состояние в множестве reached?** Это важно для предотвращения циклов и повторной обработки состояний, что может привести к неэффективному расходованию ресурсов.
- 18. **Какую функцию выполняет цикл while frontier?** Цикл **while frontier** выполняет извлечение узлов из очереди и их расширение до тех пор, пока очередь не пуста или не будет найдено целевое состояние.
- 19. **Что происходит с узлом, который извлекается из очереди в строке node = frontier.pop()?** Узел, извлеченный из очереди, будет расширен его потомки добавляются в очередь для дальнейшей обработки.
- 20. **Какова цель функции expand(problem, node)?** Функция **expand** генерирует все дочерние узлы для текущего узла и добавляет их в очередь для дальнейшего расширения.
- 21. **Как определяется, что состояние узла является целевым?** Состояние узла является целевым, если оно совпадает с целевым состоянием задачи, что проверяется с помощью метода **problem.goal test(node.state)**.
- 22. Что происходит, если состояние узла не является целевым, но также не было ранее достигнуто? Если состояние узла еще не было достигнуто, то оно добавляется в множество reached и в очередь для дальнейшего расширения.
- 23. Почему дочерний узел добавляется в начало очереди с помощью appendleft(child)? Вопрос содержит ошибку в поиске в ширину дочерние узлы добавляются в конец очереди, а не в начало. Для добавления в начало используют deque (если бы речь шла о поиске в глубину).

- 24. **Что возвращает функция breadth_first_search, если решение не найдено?** Если решение не найдено, функция возвращает **None** или аналогичный объект, указывающий на отсутствие решения.
- 25. **Каково значение узла failure и когда он возвращается?** Узел **failure** может быть возвращен, если поиск не находит целевого состояния после исчерпания всех возможных узлов для обработки.