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 №1

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 методов поиска в пространстве состояний.

Цель: приобрести навыки по работе с методами поиска в пространстве состояний с помощью языка программирования Python версии 3.х.

Ход работы:

Для создания графа с некоторыми весами ребер был использован сервис «Яндекс Карты», были выбраны более 20 населенных пунктов, связанных между собой дорогами. В качестве городов на графе были выбраны города Австралии (рис. 1).

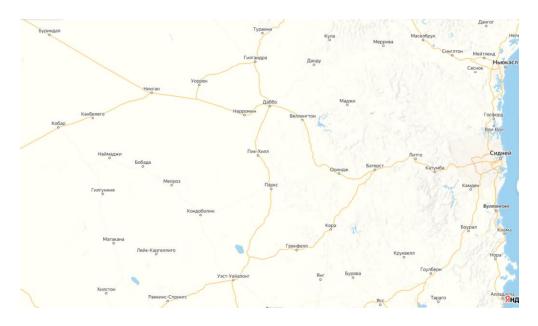


Рисунок 1 – Населенные пункты Австралии, недалеко от города «Сидней»

Был построен граф, в котором узлами выступают города Австралии, а ребрами – дороги, соединяющие эти города (рис. 2).

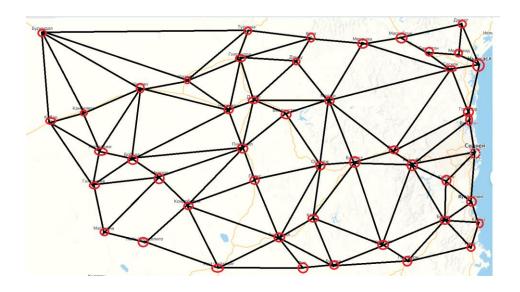


Рисунок 2 – Граф городов и дорог Австралии

Были построены на графе веса узлов. Вес каждого узла соответствует расстоянию дороги, ведущей к тому или иному городу, расстояния указаны в километрах (рис. 3).

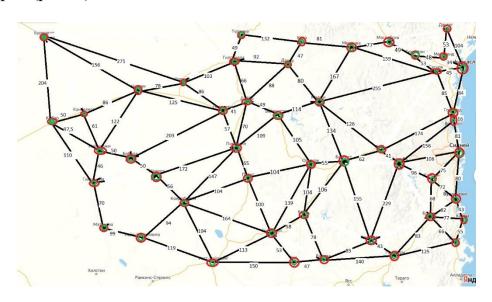


Рисунок 3 – Граф городов с расстоянием дорог в качестве весов

Допустим начальный населенный пункт это населенный пункт Буриндал, а конечный – город Сидней, тогда кратчайший путь проходит через следующие узлы: Буриндал — Нинган — Уоррен — Нарромин — Даббо — Веллингтон — Ориндж — Батерст — Литго — Кетумба — Сидней. Общая длина пути составила 779 км (исходя из весов соответствующих ребер). Данный путь был обозначен на графе (рис. 4).

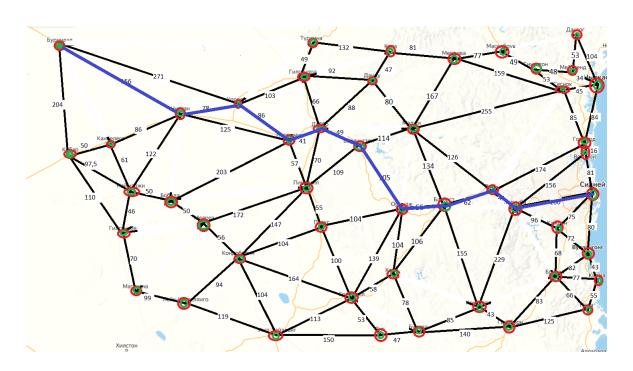


Рисунок 4 – Кратчайший путь от Буриндала до Сиднея

Данный граф был построен с помощью инструмента визуализации графов «Graphviz», для этого был написан код на языке «DOT»:

```
graph G {
  layout="neato";
                    // Используем алгоритм neato
  size="15,5!";
                  // Размер графа
  overlap=false;
                   // Убираем перекрытия
  splines=true;
                  // Плавные рёбра
  nodesep=0.6;
                   // Расстояние между узлами
  ranksep=1.0;
                   // Расстояние между уровнями
  concentrate=true; // Объединение рёбер
  // Город Буриндал
  Буриндал -- Уоррен [label="271"];
  Буриндал -- Нинган [label="156"];
  Буриндал -- Кобар [label="204"];
  // Город Кобар
  Кобар -- Канбелего [label="50"];
  Кобар -- Наймаджи [label="97,5"];
  Кобар -- Гулгуния [label="110"];
```

```
// Город Гулгуния
Гулгуния -- Наймаджи [label="46"];
Гулгуния -- Матакана [label="70"];
// Город Наймаджи
Наймаджи -- Канбелего [label="61"];
Наймаджи -- Нинган [label="122"];
Наймаджи -- Бобада [label="150"];
// Город Нинган
Нинган -- Канбелего [label="86"];
Нинган -- Уоррен [label="78"];
Нинган -- Бобада [label="150"];
// Город Уоррен
Уоррен -- Гилгандра [label="103"];
Уоррен -- Happoмин [label="86"];
// Город Нарромин
Нарромин -- Бобада [label="203"];
Нарромин -- Пикхилл [label="57"];
Нарромин -- Даббо [label="41"];
// Город Пикхилл
Пикхилл -- Даббо [label="70"];
Пикхилл -- Веллингтон [label="109"];
Пикхилл -- Медроз [label="172"];
Пикхилл -- Кондоболин [label="147"];
Пикхилл -- Паркс [label="55"];
// Город Даббо
Даббо -- Гилгандра [label="66"];
Даббо -- Данду [label="88"];
Даббо -- Веллингтон [label="49"];
```

```
// Город Бобада
Бобада -- Медроз [label="50"];
// Город Медроз
Медроз -- Кондоболин [label="56"];
// Город Кондоболин
Кондоболин -- Паркс [label="104"];
Кондоболин -- Гренфелл [label="164"];
Кондоболин -- Уэст Уайалонг [label="104"];
Кондоболин -- Лейк Каргеллиго [label="94"];
// Город Матакана
Матакана -- Лейк Каргеллиго [label="99"];
// Город Лейк Каргеллиго
Лейк Каргеллиго -- Уэст Уайалонг [label="119"];
// Город Уэст Уайалонг
Уэст Уайалонг -- Гренфелл [label="113"];
Уэст Уайалонг -- Янг [label="150"];
// Город Гренфелл
Гренфелл -- Паркс [label="100"];
Гренфелл -- Ориндж [label="139"];
Гренфелл -- Kopa [label="58"];
Гренфелл -- Янг [label="53"];
// Город Ориндж
Ориндж -- Kopa [label="104"];
Ориндж -- Паркс [label="104"];
Ориндж -- Веллингтон [label="105"];
Ориндж -- Батерст [label="55"];
```

```
// Город Веллингтон
Веллингтон -- Маджи [label="114"];
// Город Маджи
Маджи -- Данду [label="80"];
Маджи -- Меррива [label="167"];
Маджи -- Сеснок [label="255"];
Маджи -- Батерст [label="134"];
Маджи -- Литго [label="126"];
// Город Батерст
Батерст -- Литго [label="62"];
Батерст -- Kopa [label="106"];
Батерст -- Круквелл [label="155"];
// Город Бурова
Бурова -- Янг [label="47"];
Бурова -- Kopa [label="78"];
Бурова -- Круквелл [label="85"];
Бурова -- Гоулберн [label="140"];
// Город Круквелл
Круквелл -- Кетумба [label="229"];
Круквелл -- Гоулберн [label="43"];
// Город Гоулберн
Гоулберн -- Hopa [label="125"];
Гоулберн -- Боурал [label="83"];
// Город Боурал
Боурал -- Hopa [label="66"];
Боурал -- Киама [label="77"];
Боурал -- Вуллонгонг [label="82"];
Боурал -- Камден [label="68"];
```

```
// Город Киама
Киама -- Hopa [label="55"];
Киама -- Вуллонгонг [label="43"];
// Город Вуллонгонг
Вуллонгонг -- Камден [label="72"];
Вуллонгонг -- Сидней [label="80"];
// Город Камден
Камден -- Кетумба [label="96"];
Камден -- Сидней [label="75"];
// Город Сидней
Сидней -- Кетумба [label="106"];
Сидней -- Bou_вои [label="81"];
// Город Вои вои
Вои вои -- Кетумба [label="156"];
Вои вои -- Госфорд [label="16"];
// Город Госфорд
Госфорд -- Ньюкасл [label="84"];
Госфорд -- Сеснок [label="85"];
Госфорд -- Литго [label="174"];
// Город Сеснок
Сеснок -- Меррива [label="159"];
Сеснок -- Синглтон [label="53"];
Сеснок -- Ньюкасл [label="45"];
// Город Ньюкасл
Ньюкасл -- Мейтленд [label="34"];
Ньюкасл -- Дангог [label="104"];
// Город Мейтленд
```

```
Мейтленд -- Дангог [label="53"];
Мейтленд -- Синглтон [label="48"];
// Город Синглтон
Синглтон -- Маселбрук [label="49"];
// Город Меррива
Меррива -- Маселбрук [label="77"];
Меррива -- Кула [label="81"];
// Город Кула
Кула -- Данду [label="47"];
Кула -- Тураина [label="132"];
// Город Гилгандра
Гилгандра -- Тураина [label="49"];
Гилгандра -- Данду [label="92"];
// Город Кетумба
Кетумба -- Литго [label="41"];
// Настройка внешнего вида узлов
node [shape=circle, style=filled, color=green, fontcolor=black];
edge [color=black, penwidth=3.0];
```

}

После выполнения команды «dot -Tpng graph.dot -o graph.png» в командной строке, был построен граф (рис. 5).

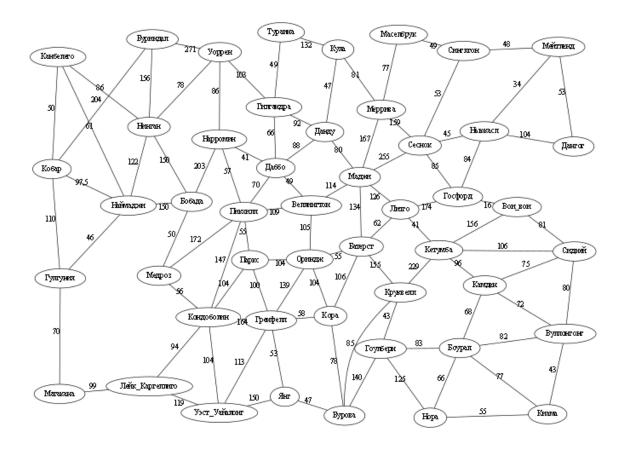


Рисунок 5 – Граф, построенный с помощью «Graphviz»

6).

Также на данном графе был выделен кратчайший путь и его узлы (рис.

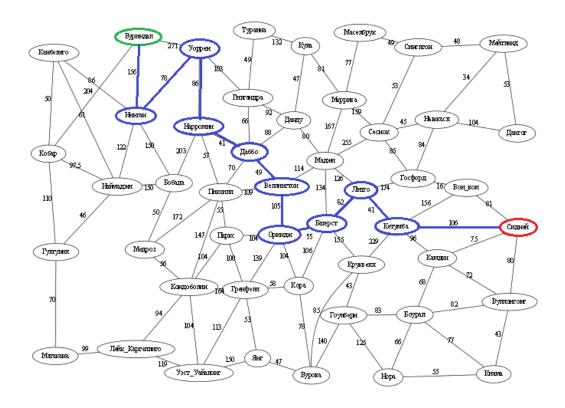


Рисунок 6 – Граф с кратчайшим путем от Буриндала до Сиднея

Был создан общедоступный репозиторий на «GitHub», клонирование репозитория, редактирование файла «.gitignore», организация репозитория согласно модели ветвления «git flow» (рис. 7).

Рисунок 7 – Создание репозитория

Проработка примеров лабораторной работы:

Для примеров лабораторной работы был создан отдельный модуль языка Python. Классы и методы примеров были проанализированы.

Абстрактный класс «Problem» будет использован для создания шаблонов конкретных задач. Каждая конкретная задача будет наследовать этот класс и переопределять его методы. В конструкторе этого класса под «initial» понимается начальное состояние, а под «goal» конечное состояние. Остальные методы являются абстрактными и меняются в зависимости от конкретной задачи. Методы «action_cost» и «h» предоставляют стандартные реализации для стоимости действия и эвристической функции соответственно.

Класс «Node» представляет конкретный узел в графе. Конструктор класса «Node» принимает текущее состояние «state», ссылку на родительский узел «parent», действие, которое привело к этому узлу «action», и стоимость пути «path_cost». Далее создаются специальные узлы для обозначения неудачи в поиске «failure» и обрезания поиска «cutoff» в алгоритмах, таких как итеративное углубление.

Функция «expand» расширяет узел генерируя дочерние узлы.

Функция «path_actions» возвращает последовательность действий, которые привели к данному узлу.

Функция «path_states» возвращает последовательность состояний, ведущих к данному узлу.

Код данных классов и функций:

```
self.parent = parent
        self.path cost = path cost
        return self.path cost < other.path cost</pre>
failure = Node("failure", path cost=math.inf)
        return []
    return path actions(node.parent) + [node.action]
    if node.parent is None:
        return path states(node.parent) + [node.state]
def expand(problem, node):
        cost = node.path cost + problem.action cost(s, action, s1)
class PriorityQueue:
```

```
self.items = []
           self.add(item)
   def add(self, item):
       heapq.heappush(self.items, (self.key(item), item))
       return heapq.heappop(self.items)[1]
def uniform cost tree search(problem):
   node = Node(problem.initial)
   frontier = PriorityQueue(key=lambda n: n.path cost)
   frontier.add(node)
   while len(frontier) > 0:
       node = frontier.pop()
       for child in expand(problem, node):
           frontier.add(child)
   return failure
class MapProblem(Problem):
       return list(self.graph[state].keys())
```

```
Стоимость пути - это вес ребра в графе.
    return self.graph[s][s1]
problem = MapProblem(initial="Буриндал", goal="Гулгуния", graph=graph)
solution node = uniform cost tree search(problem)
   path = path states(solution node)
   print("Найден путь:", " -> ".join(path))
main()
```

В данном коде была создана своя реализация класса «Problem», а именно «МарProblem» — дочерний класс для решения задачи поиска кратчайшего пути. Также на основе приведенного псевдокода была написана функция поиска кратчайшего пути «uniform_cost_tree_search».

Для примера решения задачи с помощью данного кода был использован укороченный граф городов Австралии (рис. 8). Пусть начальное состояние (initial) – это город Буриндал, а конечное (goal) – это город Гулгуния.



Рисунок 8 – Укороченный граф

Граф, описанный на языке DOT, был представлен в Python как словарь словарей с узлами и ребрами графа. Результаты выполнения кода для укороченного графа (рис. 9).

```
C:\Users\Andrey\AppData\Local\pypoetry\Cache\v
Найден путь: Буриндал -> Кобар -> Гулгуния
Общая стоимость (расстояние) пути км.: 314.0
Process finished with exit code 0
```

Рисунок 9 – Результаты выполнения программы примера

Данный путь (кратчайший от Буриндала до Гулгунии) был показан на графе (рис. 10).

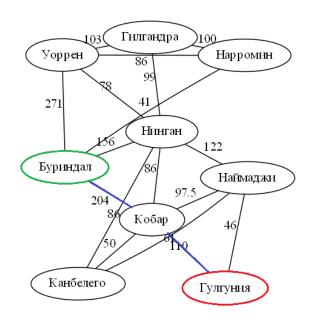


Рисунок 10 – Кратчайший путь на графе

Выполнение индивидуального задания:

Необходимо методом полного перебора решить задачу «коммивояжера» для начального населенного пункта для данного графа (города Австралии), то есть необходимо посетить все города ровно один раз и вернуться в исходный город по минимальному (по длине) маршруту, то есть найти гамильтонов цикл, суммарный вес которого минимален.

Так как исходя из источника информации, задача «коммивояжера» методом полного перебора относится к трансвычислительным, то граф из 49 узлов для решения данной задачи не подходит, по крайней мере задача не будет решаться за приемлемое время. Граф городов Австралии был сокращен до 9 узлов, код описания графа на языке DOT:

```
graph G {
    layout="neato";
    size="15,5!";
    overlap=false;
    splines=true;
    nodesep=0.6;
    ranksep=1.0;
    concentrate=true;
```

```
"Буриндал" -- "Уоррен" [label="271"];
"Буриндал" -- "Нинган" [label="156"];
"Буриндал" -- "Кобар" [label="204"];
"Буриндал" -- "Нарромин" [label="41"];
"Нарромин" -- "Гилгандра" [label="100"];
"Гилгандра" -- "Нинган" [label="99"];
"Уоррен" -- "Гилгандра" [label="103"];
"Уоррен" -- "Нарромин" [label="86"];
"Уоррен" -- "Нинган" [label="78"];
"Нинган" -- "Кобар" [label="86"];
"Нинган" -- "Наймаджи" [label="122"];
"Нинган" -- "Канбелего" [label="86"];
"Кобар" -- "Канбелего" [label="50"];
"Кобар" -- "Наймаджи" [label="97.5"];
"Кобар" -- "Гулгуния" [label="110"];
"Канбелего" -- "Наймаджи" [label="61"];
"Наймаджи" -- "Гулгуния" [label="46"];
```

После построения данного графа, сокращенная версия предоставлена на рисунке 11.



Рисунок 11 – Граф городов Австралии из 9 узлов

Для данного графа была решена задача «коммивояжера» методом полного перебора. Код программы решения данной задачи на языке Python:

```
def init (self, state, parent=None, action=None, path cost=0.0):
       self.parent = parent
       return self.path cost < other.path cost</pre>
       return []
   return path actions(node.parent) + [node.action]
       return path states(node.parent) + [node.state]
def expand(problem, node):
   s = node.state
       cost = node.path cost + problem.action cost(s, action, s1)
class PriorityQueue:
```

```
self.add(item)
       heapq.heappush(self.items, (self.key(item), item))
       return heapq.heappop(self.items)[1]
   cities = list(graph.keys())
   cities.remove(start)
   for perm in permutations(cities):
       route = [start] + list(perm) + [start]
class MapProblem(Problem):
```

```
return list(self.graph[state].keys())
   return action
   return self.graph[s][s1]
route, cost = solve tsp brute force(graph, start city)
```

В результате выполнения данного кода был найден кратчайший путь, проходящий через все города по одному разу, и длина этого пути (рис. 12).

Кратчайший путь состоит из такой последовательности городов: Буриндал, Кобар, Гулгуния, Наймаджи, Канбелего, Нинган, Уоррен, Гилгандра, Нарромин, Буриндал. Длина данного пути составила 829 км.

```
Наилучший маршрут (гамильтонов цикл):
Буриндал -> Нарромин -> Гилгандра -> Уоррен -> Нинган -> Канбелего -> Наймаджи -> Гулгуния -> Кобар -> Буриндал
Суммарная стоимость: 829.0
```

Рисунок 12 – Результаты работы программы

Данный путь был обозначен на построенном графе (рис. 13).

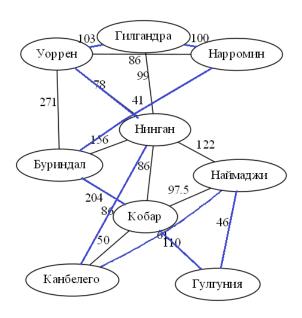


Рисунок 13 – Гамильтонов цикл

Ссылка на репозиторий лабораторной работы на GitHub:

 $\underline{https://github.com/AndreyPust/Artificial_Intelligence_laboratory_work_1.gi}$

<u>t</u>

Ответы на контрольные вопросы:

1. Что представляет собой метод "слепого поиска" в искусственном интеллекте?

Метод "слепого поиска" в ИИ — это метод, который не использует дополнительную информацию о целевом состоянии для оптимизации поиска.

Примеры включают поиск в ширину и в глубину, где каждый узел проверяется без учета его близости к цели.

2. Как отличается эвристический поиск от слепого поиска?

Эвристический поиск отличается тем, что использует эвристику — оценочную функцию, которая позволяет алгоритму более эффективно выбирать, какие узлы проверять, основываясь на предполагаемом расстоянии до цели. Эвристический поиск может находить путь быстрее, чем слепой поиск.

3. Какую роль играет эвристика в процессе поиска?

Эвристика играет роль оценки "расстояния" или "стоимости" от текущего состояния до целевого, помогая алгоритму сосредоточиться на более перспективных путях и, таким образом, ускоряя процесс поиска.

4. Приведите пример применения эвристического поиска в реальной задаче.

Пример применения эвристического поиска — навигация GPS, где алгоритм находит кратчайший или оптимальный маршрут на основе данных о расстояниях и текущей дорожной обстановке.

5. Почему полное исследование всех возможных ходов в шахматах затруднительно для ИИ?

Полное исследование всех возможных ходов в шахматах затруднительно из-за огромного количества возможных комбинаций, что делает перебор всех ходов непрактичным даже для мощных компьютеров.

6. Какие факторы ограничивают создание идеального шахматного ИИ?

Факторы, ограничивающие создание идеального шахматного ИИ, включают ограничения вычислительных мощностей и времени, а также сложность оценки позиций, где требуется глубина понимания, приближенная к человеческой интуиции.

7. В чем заключается основная задача искусственного интеллекта при выборе ходов в шахматах?

Основная задача ИИ при выборе ходов в шахматах — это определение оптимальных ходов, которые приводят к преимуществу в позиции, с учетом ограничений времени и вычислительных ресурсов.

8. Как алгоритмы ИИ балансируют между скоростью вычислений и нахождением оптимальных решений?

Балансировка между скоростью вычислений и нахождением оптимальных решений достигается за счет эвристик и ограничений глубины поиска, которые позволяют ИИ быстро принимать приемлемые, но не всегда идеальные решения.

9. Каковы основные элементы задачи поиска маршрута по карте?

Основные элементы задачи поиска маршрута по карте — это начальная точка, целевая точка, граф дорог (или маршрутов), а также возможные ограничения, такие как расстояние и доступность дорог.

10. Как можно оценить оптимальность решения задачи маршрутизации на карте Румынии?

Оптимальность решения задачи маршрутизации на карте Румынии оценивается по следующим критериям:

Длина маршрута — кратчайшее расстояние между начальным и конечным пунктами.

Стоимость маршрута — учет дополнительных факторов, таких как время и расход топлива.

Эвристическая оценка — использование функции, которая помогает находить путь быстрее и ближе к оптимальному.

Эти критерии позволяют выбрать наилучший маршрут в зависимости от задачи.

11. Что представляет собой исходное состояние дерева поиска в задаче маршрутизации по карте Румынии?

Исходное состояние дерева поиска в задаче маршрутизации — это город, из которого начинается поиск, например, Арад, если цель — найти путь в Бухарест.

12. Какие узлы называются листовыми в контексте алгоритма поиска по дереву?

Листовые узлы — это узлы, не имеющие потомков в дереве, что означает, что для них больше нет доступных действий для расширения.

13. Что происходит на этапе расширения узла в дереве поиска?

Этап расширения узла включает создание дочерних узлов, представляющих возможные состояния, достижимые из текущего узла с помощью доступных действий.

14. Какие города можно посетить, совершив одно действие из Арада в примере задачи поиска по карте?

Города, которые можно посетить из Арада за одно действие: Зеринд, Сибиу и Тимишоара.

15. Как определяется целевое состояние в алгоритме поиска по дереву?

Целевое состояние в алгоритме поиска определяется как состояние, в котором выполнено условие задачи, например, достижение города Бухарест.

16. Какие основные шаги выполняет алгоритм поиска по дереву?

Основные шаги алгоритма поиска по дереву включают выбор узла для расширения, проверку, является ли он целевым состоянием, и, если нет, создание дочерних узлов.

17. Чем различаются состояния и узлы в дереве поиска?

Состояния и узлы различаются тем, что узел — это представление состояния в дереве поиска, которое включает дополнительную информацию, такую как путь и затраты.

18. Что такое функция преемника и как она используется в алгоритме поиска?

Функция преемника генерирует возможные состояния, достижимые из текущего состояния, и используется для расширения узлов в дереве.

19. Какое влияние на поиск оказывают такие параметры, как b (разветвление), d(глубина решения) и m (максимальная глубина)?

Параметры b (разветвление), d (глубина решения) и m (максимальная глубина) влияют на время и ресурсы, необходимые для поиска. Увеличение b и d значительно увеличивает количество узлов для проверки.

20. Как алгоритмы поиска по дереву оцениваются по критериям полноты, временной и пространственной сложности, а также оптимальности?

Алгоритмы поиска оцениваются по критериям полноты (способности найти решение, если оно существует), временной и пространственной сложности, а также оптимальности (нахождения наилучшего решения).

21. Какую роль выполняет класс Problem в приведенном коде?

Класс Problem в приведенном коде задает структуру задачи поиска, включая начальное состояние, целевое состояние и методы для выполнения действий и проверки цели.

22. Какие методы необходимо переопределить при наследовании класса Problem?

Методы, которые нужно переопределить в классе Problem при наследовании: actions, result, возможно, is goal и action_cost.

23. Что делает метод is goal в классе Problem?

Mетод is goal в классе Problem проверяет, достигнуто ли целевое состояние для текущего состояния.

24. Для чего используется метод action_cost в классе Problem?

Meтод action_cost возвращает стоимость выполнения действия между состояниями и используется для расчета общей стоимости пути.

25. Какую задачу выполняет класс Node в алгоритмах поиска?

Класс Node представляет узел в дереве поиска и хранит информацию о состоянии, родителе, действии и стоимости пути.

26. Какие параметры принимает конструктор класса Node?

Конструктор класса Node принимает параметры: state (состояние узла), parent (родительский узел), action (действие, которое привело к узлу), path_cost (стоимость пути до узла).

27. Что представляет собой специальный узел failure?

Специальный узел failure указывает, что алгоритм не смог найти решение для задачи.

28. Для чего используется функция expand в коде?

Функция expand создает дочерние узлы для текущего узла, основываясь на возможных действиях и результатах.

29. Какая последовательность действий генерируется с помощью функции path_actions?

Функция path_actions генерирует последовательность действий для достижения данного узла от начального состояния.

30. Чем отличается функция path_states от функции path_actions?

Функция path_states возвращает последовательность состояний, в то время как path_actions — последовательность действий.

31. Какой тип данных используется для реализации FIFOQueue?

Тип данных для реализации FIFOQueue — это deque из библиотеки collections, обеспечивающая быструю вставку и удаление с обоих концов.

32. Чем отличается очередь FIFOQueue от LIFOQueue?

Очередь FIFOQueue (первый пришел, первый ушел) работает по принципу очереди, в то время как LIFOQueue (последний пришел, первый ушел) — по принципу стека.

33. Как работает метод add в классе PriorityQueue?

Метод add в классе PriorityQueue добавляет элемент с приоритетом, чтобы обеспечить доступ к элементам с наименьшим значением приоритетной функции.

34. В каких ситуациях применяются очереди с приоритетом?

Очереди с приоритетом используются, когда элементы должны обрабатываться в порядке важности, например, в алгоритмах поиска по наименьшей стоимости.

35. Как функция heappop помогает в реализации очереди с приоритетом?

Функция heappop извлекает элемент с наименьшим значением приоритетной функции и помогает в реализации очереди с приоритетом с минимальным значением на вершине.

Вывод: в ходе выполнения лабораторной работы были приобретены навыки по работе с методами поиска в пространстве состояний с помощью языка программирования Python, а также изучена суть задачи «коммивояжера» и метод полного перебора для ее решения. Метод полного перебора для решения задачи является малоэффективным, так как при

сложном графе с количеством узлов больше 20-ти скорость выполнения алгоритма начинает расти. Также была изучена основная суть задач поиска кратчайших путей в графе и основные проблемы их алгоритмов.