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 №5 дисциплины «Искусственный интеллект в профессиональной сфере» Вариант 1

Выполнил: Бабенко Артём Тимофеевич 3 курс, группа ИВТ-б-о-22-1, 09.03.01 «Информатика и вычислительная техника», направленность (профиль) «Программное обеспечение средств вычислительной техники и автоматизированных систем», очная форма обучения (подпись) Проверил: Ассистент департамента цифровых, робототехнических систем и электроники Богданов С.С (подпись) Отчет защищен с оценкой Дата защиты

Тема: Исследование поиска с итеративным углублением

Цель: приобретение навыков по работе с поиском с итеративным углублением с помощью языка программирования Python версии 3.х

Порядок выполнения работы:

Задание 1. Поиск элемента в дереве с использованием алгоритма итеративного углубления.

Результат работы программы:

```
Максимальная глубина поиска: 1
Цель не найдена
Максимальная глубина поиска: 2
Цель найдена: 4
Количество возможных путей из вершины 1 в вершину 4: 1
Длина маршрута: 2
Маршрут:
1 - 3 - 4
```

Рисунок 1 – Результат работы программы

Код программы:

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*
from collections import defaultdict, deque, Counter
from itertools import combinations
from collections import deque
import sys
class Node:
  "Узел в дереве поиска"
  def init (self, state, parent=None, action=None, path cost=0.0):
     self. dict .update(state=state, parent=parent, action=action,
                 path cost=path cost)
  def __repr__(self): return '<{}>'.format(self.state)
  def len (self): return 0 if self.parent is None else (1 + len(self.parent))
  def lt (self, other): return self.path cost < other.path cost
  def cost calc(self, matrix):
     return matrix[self.action[len(self.action)-2]][self.action[len(self.action)-1]]
class BinaryTreeNode:
  def init (self, value, left=None, right=None):
     self.value = value
     self.left = left
     self.right = right
```

```
def add children(self, left, right):
     self.left = left
     self.right = right
  def repr (self):
     return f"<{self.value}>"
def expand(node, max depth = 10**27, finish = 5):
  "Раскрываем узел, создав дочерние узлы."
  s = node.state
  last node = node.action
  #print(last node)
  #print(tree[int(last node)])
  if node.path cost <= max depth:
     lst nodes = [n for n in [last node.left,last node.right] if n != None]
     result = []
     for item in 1st nodes:
       temp = s.copy()
       if item not in s:
          temp.append(item)
          dist = node.path cost + 1
          result.append(Node(temp,node, item, dist))
     return result
  else:
     return []
if name == ' main ':
  # Построение дерева
  root = BinaryTreeNode(1)
  left child = BinaryTreeNode(2)
  right child = BinaryTreeNode(3)
  root.add children(left child, right child)
  right child.add children(BinaryTreeNode(4), BinaryTreeNode(5))
  start = root.value
  max depth = 1
  finish = 4
  paths = []
  find = False
  while max depth < sys.maxsize and find != True:
    print(f"Максимальная глубина поиска: {max depth}")
     first = Node([root], None, root, 0)
    paths = []
     q = deque()
     q.appendleft(first)
     counter = 0
     while q:
       counter+=1
       temp = expand(q.popleft(),max depth-1)
       for i in temp:
```

```
if i.action.value != finish:
           q.appendleft(i)
           #print(counter, i.state)
         else:
           paths.append(i)
           find = True
           break
    if find == False: print("Цель не найдена")
    max depth += 1
  if len(paths) == 0:
    print("Цель не найдена")
  else:
    print(f"Цель найдена: {finish}")
    result = []
    counter = 0
    for i in paths:
      if i.path cost < mn[0]:
         mn[0] = i.path cost
         mn[1] = i.state
         #print(i.state,i.path cost,counter)
         counter+=1
    print(f"Количество возможных путей из вершины {start} в вершину {finish}:
{len(paths)}")
    print(f''Длина маршрута: {mn[0]}'')
    print(f"Маршрут:")
    for id in mn[1]:
      if id.value!= finish:
         print(id.value,end=" - ")
         print(id.value)
```

Задание 2. Поиск в файловой системе

Результат работы программы:

```
Максимальная глубина поиска: 1

Цель не найдена

Максимальная глубина поиска: 2

Цель найдена: file5

Количество возможных путей из вершины dir в вершину file5: 1

Длина маршрута: 2

Маршрут:

dir --> dir3 --> file5
```

Рисунок 2 – Результат работы программы

Код программы:

```
#!/usr/bin/env python3
# -*- coding: utf-8 -*
from collections import defaultdict, deque, Counter
from itertools import combinations
from collections import deque
import sys
class Node:
  "Узел в дереве поиска"
  def init (self, state, parent=None, action=None, path cost=0.0):
     self. dict .update(state=state, parent=parent, action=action,
                 path cost=path cost)
  def repr (self): return '<{}>'.format(self.state)
  def len (self): return 0 if self.parent is None else (1 + len(self.parent))
  def lt (self, other): return self.path_cost < other.path_cost
  def cost calc(self, matrix):
    return matrix[self.action[len(self.action)-2]][self.action[len(self.action)-1]]
class TreeNode:
  def init (self, value):
     self.value = value
     self.children = []
  def add child(self, child):
     self.children.append(child)
  def add children(self, *args):
     for child in args:
       self.add child(child)
  def repr (self):
    return f"<{self.value}>"
def expand(node, max depth = 10**27, finish = 5):
  "Раскрываем узел, создав дочерние узлы."
  s = node.state
  last node = node.action
  #print(last node)
  #print(tree[int(last node)])
  if node.path cost <= max depth:
     lst nodes = [n for n in last node.children if n != None]
     result = []
     for item in lst nodes:
       temp = s.copy()
       if item not in s:
          temp.append(item)
          dist = node.path cost + 1
          result.append(Node(temp,node, item, dist))
```

```
return result
  else:
    return []
if name == ' main ':
  # Построение дерева
  root = TreeNode("dir")
  root.add_child(TreeNode("dir2"))
  root.add child(TreeNode("dir3"))
  root.children[0].add child(TreeNode("file4"))
  root.children[1].add child(TreeNode("file5"))
  root.children[1].add child(TreeNode("file6"))
  start = root.value
  max depth = 1
  finish = "file5"
  paths = []
  find = False
  while max_depth < sys.maxsize and find != True:
    print(f"Максимальная глубина поиска: {max depth}")
    first = Node([root], None, root, 0)
    paths = []
    q = deque()
     q.appendleft(first)
    counter = 0
    while q:
       counter+=1
       temp = expand(q.popleft(),max_depth-1)
       for i in temp:
         if i.action.value != finish:
            q.appendleft(i)
            #print(counter, i.state)
            paths.append(i)
            find = True
            break
    if find == False: print("Цель не найдена")
    max depth += 1
  if len(paths) == 0:
    print("Цель не найдена")
  else:
    print(f"Цель найдена: {finish}")
    result = []
     counter = 0
     for i in paths:
       if i.path cost < mn[0]:
         mn[0] = i.path cost
```

Задание 3. Поиск файла с определённым расширением. В файловом дереве существует множество файлов с разными расширениями. Найти все файлы с расширением .log , используя алгоритм итеративного углубления. Ограничение: дерево содержит не менее 10 уровней.

Результат работы программы:

```
D:\Gitlab\AI\AI-in-prof5\.venv\Scripts\python.exe D:\Gitlab\AI\AI-in-prof5\3.py
Начинаем поиск...
Поиск завершён за 0.00 секунд.
Найденные .log файлы:
D:\one\2\3\4\55\6\7\8\9\10\2\Новая папка\log.log
D:\one\2\3\4\55\6\7\8\9\10\2\Новая папка\log2.log
D:\one\2\3\4\55\6\7\8\9\10\2\Новая папка\non-log.log
Process finished with exit code 0
```

Рисунок 3 – Результат работы программы

```
Код программы:

import os

import time

from concurrent.futures import ThreadPoolExecutor

def find_log_files_multithreaded(root_dir):

log_files = []

def process_directory(directory):

try:
```

```
with os.scandir(directory) as entries:
         for entry in entries:
            if entry.is file() and entry.name.lower().endswith('.log'):
              log files.append(entry.path)
            elif entry.is_dir():
              process directory(entry.path)
    except PermissionError:
       print(f"Heт доступа к директории: {directory}")
    except FileNotFoundError:
       print(f"Директория не существует: {directory}")
    except OSError as e:
       print(f"Ошибка при обработке директории '{directory}': {e}")
  with ThreadPoolExecutor(max workers=8) as executor: #8 потоков
     executor.submit(process_directory, root_dir)
  return log files
# Пример использования
if name == " main ":
  root directory = r"D:\one\2\3\4\55\6\7\8\9\10\2\Новая папка"
  if os.path.exists(root directory) and os.path.isdir(root directory):
    print("Начинаем поиск...")
    start time = time.time()
     log files = find log files multithreaded(root directory)
    end time = time.time()
    print(f"Поиск завершён за {end time - start time:.2f} секунд.")
    print("Найденные .log файлы:")
    for file in log files:
       print(file)
```

else:

 $print(f"Указанный путь '{root_directory}'$ не существует или не является директорией.")

Ответы на контрольные вопросы:

- 1. Что означает параметр n в контексте поиска с ограниченной глубиной, и как он влияет на поиск?
- n максимальная глубина поиска, это значение влияет на глубину поиска.
- 2. Почему невозможно заранее установить оптимальное значение для глубины d в большинстве случаев поиска?

В большинстве случаев информация о глубине решения отсутствует.

3. Какие преимущества дает использование алгоритма итеративного углубления по сравнению с поиском в ширину?

Это позволяет снизить затраты памяти.

4. Опишите, как работает итеративное углубление и как оно помогает избежать проблем с памятью.

Для каждой глубины алгоритм начинает поиск заново с корневого узла, что позволяет избежать проблем с памятью, связанных с хранением всех узлов на более глубоких уровнях. Преимущество итеративного углубления в том, что оно использует небольшое количество памяти, так как хранит только узлы текущего уровня и узлы предшествующих уровней (в отличие от поиска в ширину, который хранит все узлы на текущем уровне). Это позволяет эффективно использовать память, особенно в больших деревьях.

5. Почему алгоритм итеративного углубления нельзя просто продолжить с текущей глубины, а приходится начинать поиск заново с корневого узла?

Алгоритм итеративного углубления начинает поиск заново с корневого узла на каждой итерации по нескольким причинам:

- 1) Неопределенность решения.
- 2) Избежание бесконечных циклов.
- 6. Какие временные и пространственные сложности имеет поиск с итеративным углублением?

Итеративное углубление имеет временную сложность $O(b^d)$, где b — это коэффициент ветвления, а d — глубина решения. Это связано с тем, что на каждой итерации выполняется полный поиск в глубину до текущей глубины.

Пространственная сложность составляет O(b * d), что значительно меньше, чем у поиска в ширину $(O(b^d))$, поскольку хранится только стек текущего уровня и узлы предыдущих уровней.

7. Как алгоритм итеративного углубления сочетает в себе преимущества поиска в глубину и поиска в ширину?

Итеративное углубление сочетает в себе преимущества обоих подходов:

Поиск в глубину: Позволяет глубже исследовать возможные решения, что может быть полезно, если решение находится на большой глубине.

Поиск в ширину: Обеспечивает гарантии нахождения кратчайшего пути к решению, поскольку каждая новая глубина охватывает все узлы предыдущих уровней.

8. Почему поиск с итеративным углублением остается эффективным, несмотря на повторное генерирование дерева на каждом шаге увеличения глубины?

Хоть алгоритм и требует повторного вычисления узлов, его эффективность обеспечивается за счет оптимизации использования памяти и структуры дерева.

9. Как коэффициент разветвления b и глубина d влияют на общее количество узлов, генерируемых алгоритмом итеративного углубления?

Коэффициент разветвления b и глубина d влияют на общее количество узлов следующим образом: O(b^d)

10. В каких ситуациях использование поиска с итеративным углублением может быть не оптимальным, несмотря на его преимущества?

В случаях, когда стоимость шагов не одинакова.

11. Какую задачу решает функция iterative_deepening_search? 12. Каков основной принцип работы поиска с итеративным углублением?

Данная функция на каждой итерации использует поиск с ограничением глубины, а потом увеличивает глубину.

13. Что представляет собой аргумент problem , передаваемый в функцию iterative deepening search?

problem представляет собой задачу, для которой необходимо найти решение.

14. Какова роль переменной limit в алгоритме?

limit – ограничение глубины поиска на каждой итерации.

15. Что означает использование диапазона range(1, sys.maxsize) в цикле

Данный диапазон представляет из себя множество значений допустимой глубины на каждой итерации.

16. Почему предел глубины поиска увеличивается постепенно, а не устанавливается сразу на максимальное значение?

Потому что решение может быть на небольшой глубине.

17. Какая функция вызывается внутри цикла и какую задачу она решает?

Внутри цикла вызывается функция поиска с ограничением глубины для поиска решения на текущей глубине.

18. Что делает функция depth_limited_search , и какие результаты она может возвращать?

Данная функция ищет нужное значение на заданной глубине и возвращает результат или специальное значение в случае неудачи.

19. Какое значение представляет собой cutoff, и что оно обозначает в данном алгоритме?

Это специальное значение, которое возвращается в случае неудачи.

20. Почему результат сравнивается с cutoff перед тем, как вернуть результат?

Чтобы проверить, найден ли нужный элемент.

21. Что произойдет, если функция depth_limited_search найдет решение на первой итерации?

Будет возвращено значение, а цикл завершится.

22. Почему функция может продолжать выполнение до тех пор, пока не достигнет sys.maxsize ?

Такое может произойти в случае отсутствия нужного элемента.

23. Каковы преимущества использования поиска с итеративным углублением по сравнению с обычным поиском в глубину?

Временная сложность у данного поиска сопоставима с поиском в ширину.

24. Какие потенциальные недостатки может иметь этот подход?

Может генерироваться большее количество узлов, а в случае наличия путей с разной стоимостью работа алгоритма будет ухудшаться.

25. Как можно оптимизировать данный алгоритм для ситуаций, когда решение находится на больших глубинах?

Данный алгоритм можно улучшить с помощью использования какихлибо эвристик.

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