Міністерство освіти і науки України Національний технічний університет України «Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського" Факультет інформатики та обчислювальної техніки

Кафедра інформатики та програмної інженерії

Звіт

з лабораторної роботи № 2 з дисципліни «Проектування алгоритмів»

«Неінформативний, інформативний та локальний пошук»

Виконав(ла)	ІП-15, Дацьо Іван	
	(шифр, прізвище, ім'я, по батькові)	
Перевірив	Головченко М.М.	
персырны		

3MICT

1	МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ	3
2	ЗАВДАННЯ	4
3	виконання	8
	3.1 ПСЕВДОКОД АЛГОРИТМІВ	8
	3.2 ПРОГРАМНА РЕАЛІЗАЦІЯ	13
	3.2.1 Вихідний код	13
	3.2.2 Приклади роботи	26
	3.3 Дослідження алгоритмів	27
В	висновок	41
К	СРИТЕРІЇ ОПІНЮВАННЯ	43

1 МЕТА ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ

Мета роботи – розглянути та дослідити алгоритми неінформативного, інформативного та локального пошуку. Провести порівняльний аналіз ефективності використання алгоритмів.

2 ЗАВДАННЯ

Записати алгоритм розв'язання задачі у вигляді псевдокоду, відповідно до варіанту (таблиця 2.1).

Реалізувати програму, яка розв'язує поставлену задачу згідно варіанту (таблиця 2.1) за допомогою алгоритму неінформативного пошуку **АНП**, алгоритму інформативного пошуку **АНП**, що використовує задану евристичну функцію Func, або алгоритму локального пошуку **АЛП та бектрекінгу**, що використовує задану евристичну функцію Func.

Програму реалізувати на довільній мові програмування.

Увага! Алгоритм неінформативного пошуку **АНП,** реалізовується за принципом «AS IS», тобто так, як ϵ , без додаткових модифікацій (таких як перевірка циклів, наприклад).

Провести серію експериментів для вивчення ефективності роботи алгоритмів. Кожний експеримент повинен відрізнятись початковим станом. Серія повинна містити не менше 20 експериментів для кожного алгоритму. Початковий стан зафіксувати у таблиці експериментів. За проведеними серіями необхідно визначити:

- середню кількість етапів (кроків), які знадобилось для досягнення розв'язку (ітерації);
- середню кількість випадків, коли алгоритм потрапляв в глухий кут
 (не міг знайти оптимальний розв'язок) якщо таке можливе;
 - середню кількість згенерованих станів під час пошуку;
- середню кількість станів, що зберігаються в пам'яті під час роботи програми.

Передбачити можливість обмеження виконання програми за часом (30 хвилин) та використання пам'яті (1 Гб).

Використані позначення:

8-ферзів — Задача про вісім ферзів полягає в такому розміщенні восьми ферзів на шахівниці, що жодна з них не ставить під удар один одного.
 Тобто, вони не повинні стояти в одній вертикалі, горизонталі чи діагоналі.

- **8-puzzle** гра, що складається з 8 однакових квадратних пластинок з нанесеними числами від 1 до 8. Пластинки поміщаються в квадратну коробку, довжина сторони якої в три рази більша довжини сторони пластинок, відповідно в коробці залишається незаповненим одне квадратне поле. Мета гри переміщаючи пластинки по коробці досягти впорядковування їх по номерах, бажано зробивши якомога менше переміщень.
- **Лабіринт** задача пошуку шляху у довільному лабіринті від початкової точки до кінцевої з можливими випадками відсутності шляху. Структура лабіринту зчитується з файлу, або генерується програмою.
 - LDFS Пошук вглиб з обмеженням глибини.
 - **BFS** Пошук вшир.
 - **IDS** Пошук вглиб з ітеративним заглибленням.
 - **A*** Пошук **A***.
 - **RBFS** Рекурсивний пошук за першим найкращим співпадінням.
- **F1** кількість пар ферзів, які б'ють один одного з урахуванням видимості (ферзь A може стояти на одній лінії з ферзем B, проте між ними стоїть ферзь C; тому A не б'є B).
- F2 кількість пар ферзів, які б'ють один одного без урахування видимості.
 - H1 кількість фішок, які не стоять на своїх місцях.
 - **H2** Манхетенська відстань.
 - H3 Евклідова відстань.
- **COLOR** Задача розфарбування карти самостійно обраної країни, не менше 20 регіонів (областей). Необхідно розфарбувати карту не більше ніж у 4 різні кольори. Мається на увазі приписування кожному регіону власного кольору так, щоб кольори сусідніх регіонів відрізнялись. Використовувати евристичну функцію, яка повертає кількість пар суміжних вузлів, що мають однаковий колір (тобто кількість конфліктів). Реалізувати алгоритм пошуку із поверненнями (backtracking) для розв'язання поставленої задачі. Для

підвищення швидкодії роботи алгоритму використати евристичну функцію, а початковим станом вважати випадкову вершину.

- **HILL** Пошук зі сходженням на вершину з використанням із використанням руху вбік (на 100 кроків) та випадковим перезапуском (кількість необхідних разів запуску визначити самостійно).
- ANNEAL Локальний пошук із симуляцією відпалу. Робоча
 характеристика залежність температури Т від часу роботи алгоритму t.
 Можна розглядати лінійну залежність: T = 1000 k·t, де k − змінний коефіцієнт.
- **BEAM** Локальний променевий пошук. Робоча характеристика кількість променів k. Експерименти проводи із кількістю променів від 2 до 21.
 - **MRV** евристика мінімальної кількості значень;
 - **DGR** ступенева евристика.

Таблиця 2.1 – Варіанти алгоритмів

Nº	Задача	АНП	АШ	АЛП	Func
1	Лабіринт	LDFS	A*		H2
2	Лабіринт	LDFS	RBFS		Н3
3	Лабіринт	BFS	A*		H2
4	Лабіринт	BFS	RBFS		Н3
5	Лабіринт	IDS	A*		H2
6	Лабіринт	IDS	RBFS		Н3
7	8-ферзів	LDFS	A*		F1
8	8-ферзів	LDFS	A*		F2
9	8-ферзів	LDFS	RBFS		F1
10	8-ферзів	LDFS	RBFS		F2
11	8-ферзів	BFS	A*		F1
12	8-ферзів	BFS	A*		F2
13	8-ферзів	BFS	RBFS		F1
14	8-ферзів	BFS	RBFS		F2
15	8-ферзів	IDS	A*		F1

16	8-ферзів	IDS	A*		F2
17	8-ферзів	IDS	RBFS		F1
18	Лабіринт	LDFS	A*		Н3
19	8-puzzle	LDFS	A*		H1
20	8-puzzle	LDFS	A*		H2
21	8-puzzle	LDFS	RBFS		H1
22	8-puzzle	LDFS	RBFS		H2
23	8-puzzle	BFS	A*		H1
24	8-puzzle	BFS	A*		H2
25	8-puzzle	BFS	RBFS		H1
26	8-puzzle	BFS	RBFS		H2
27	Лабіринт	BFS	A*		Н3
28	8-puzzle	IDS	A*		H2
29	8-puzzle	IDS	RBFS		H1
30	8-puzzle	IDS	RBFS		H2
31	COLOR			HILL	MRV
32	COLOR			ANNEAL	MRV
33	COLOR			BEAM	MRV
34	COLOR			HILL	DGR
35	COLOR			ANNEAL	DGR
36	COLOR			BEAM	DGR

3 ВИКОНАННЯ

3.1 Псевдокод алгоритмів

```
3.1.1 Псевдокод функції F2
DEFINE FUNCTION get_conflict(self, i, j):
    conf_n = 0
    # Horizontal conflict:
    # 1. Before Q
    FOR col IN range(j):
       count = 0
       IF matrix[i][col] EQUALS 1:
         count += 1
       IF count:
         conf_n += count
         break
    # Horizontal conflict:
    #2. After Q
    FOR col IN range(j + 1, size):
       Count = 0
       IF matrix[i][col] EQUALS 1:
         count += 1
       IF count:
         conf_n += count
         break
```

Vertical conflict:

```
#1.Before Q
FOR row IN range(i):
  Count = 0
  IF matrix[row][j] EQUALS 1:
    count += 1
  IF count:
    conf_n += count
    break
# Vertical conflict:
#2. After Q
FOR row IN range(i + 1, size):
  count = 0
  IF matrix[row][j] EQUALS 1:
    count += 1
  IF count:
    conf_n += count
    break
SET row TO i - 1
SET col TO j - 1
# Diagonal conflict:
#1.Before Q
WHILE correct_index(row, col):
  IF matrix[row][col] EQUALS 1:
    conf_n += 1
    break
  row -= 1
  col -= 1
```

```
SET col TO j + 1
# Diagonal conflict:
#2.After diagonal
WHILE correct_index(row, col):
  IF matrix[row][col] EQUALS 1:
    conf_n += 1
    break
  row += 1
  col += 1
SET row TO i - 1
SET col TO j + 1
# Anti-Diagonal conflict:
#1.Before Q
WHILE correct_index(row, col):
  IF matrix[row][col] EQUALS 1:
    conf_n += 1
    break
  row = 1
  col += 1
SET row TO i + 1
SET col TO j - 1
# Anti-Diagonal conflict:
# 2.After Q
WHILE correct_index(row, col):
```

SET row **TO** i + 1

```
IF matrix[row][col] EQUALS 1:
        conf_n += 1
        break
      row += 1
      col = 1
    RETURN conf_n
3.1.2 Псевдокод алгоритму LDFS
DEFINE FUNCTION solve(limit):
    IF LDFS(root, limit):
      OUTPUT("There are solution: ")
    ELSE:
      OUTPUT("No solution with this limit")
    RETURN True
DEFINE FUNCTION LDFS(node: Node, limit):
    iteration += 1
    SET last_node TO node
    IF (node.is_solved()):
      OUTPUT("Solved board:")
      node.board.OUTPUT()
     RETURN True
```

IF node.depth < limit:

```
# move queen into new spot
      node.expand()
      total_st += len(node.children)
      FOR i IN range(len(node.children)):
         IF LDFS(node.children[i], limit):
           mem_states += len(node.children)
           RETURN True
         ELSE:
           dead_ends += 1
    RETURN False
3.1.3 Псевдокод алгоритму А*
DEFINE FUNCTION AStar():
    # priority queue that uses heuristic function that defined IN node file
    SET opened: PriorityQueue[Node] TO PriorityQueue()
    SET closed: set[Board] TO set()
    # Root into queue
```

```
opened.put(self.root)
        WHILE not opened.empty():
          SET top TO opened.get()
          IF top.is_solved():
            OUTPUT("Solved board:")
            top.board.OUTPUT()
            SET total_states TO opened.qsize() + len(closed)
            SET memory_states TO opened.qsize() + len(closed)
          closed.add(top.board)
          # move the queen to a new slot
          top.expand()
          SET successors: list[Node] TO top.children
          FOR i IN range(len(successors)):
            IF successors[i].board IN closed:
               continue
            opened.put(successors[i])
          self.iter += 1
3.2 Програмна реалізація
   3.2.1 Вихідний код
   LDFS:
   node.py:
```

```
from board import Board
import pickle
from typing import Any, Optional
class Node:
  def __init__(self, queens: Optional[int] = None, other=None) -> None:
     self.depth: int
     self.board: Board
     self.children: list[Any]
     if other and isinstance(other, Node):
       self.depth = other.depth + 1
       self.board = Board(other=other.board)
       self.children = [None] * (self.board.size * (self.board.size - 1))
     elif other and isinstance(other, Board):
       self.depth = 1
       self.board = pickle.loads(pickle.dumps(other, -1))
       self.children = [None] * (self.board.size * (self.board.size - 1))
     elif not other:
       self.depth = 1
       self.board = Board(queens=queens) # create empty board
       self.board.generate_board()
       self.children = [None] * (self.board.size * (self.board.size - 1))
  # look at if it is solved
  def is solved(self):
     return self.board.conflict_number() == 0
```

```
# make move
def expand(self):
  row = 0
  shift = 1
  for i in range(len(self.children)):
     if shift == self.board.size:
       row += 1
       shift = 1
     cp = pickle.loads(pickle.dumps(self, -1))
     self.children[i] = Node(other=cp)
     self.children[i].board.move_figure(row, shift)
     shift += 1
```

Queens.py

from node import Node
from board import Board, Optional
from Logger import NQLogger
import pickle

class Nqueens:

```
def __init__(self, queens: int, board: Optional[Board] = None:
  # for report info
  self.mem\_states: int = 1
  self.total_st: int = 1
  self.iteration: int = 0
  self.dead\_ends = 0
  self.size = queens
  self.last_node: Node
  self.root = Node(queens=queens, other=board)
def solve(self, limit):
  NQLogger.info("** LDFS Algorithm **")
  if self.LDFS(self.root, limit):
     print("There are solution: ")
  else:
    print("No solution with this limit")
  self.info()
  return True
def LDFS(self, node: Node, limit):
  self.iteration += 1
  # pickle for copy
  self.last_node = pickle.loads(pickle.dumps(node, -1))
```

```
if (node.is_solved()):
       NQLogger.info("** IDS Solved **")
       print("Solved board:")
       node.board.print()
       print("limits:")
       print(f'' ---: depth: {node.depth}'')
       print(f" ---: limit: {limit}\n")
       return True
    if node.depth < limit:</pre>
       NQLogger.info(f"#{self.iteration}: Expand with {len(node.children)} child
nodes")
       node.expand()
       self.total_st += len(node.children)
       for i in range(len(node.children)):
          if self.LDFS(node.children[i], limit):
            self.mem_states += len(node.children)
            return True
          else:
            self.dead\_ends += 1
     return False
```

```
def info(self):
    print("In total: ")
    print(f" ---: iterations: {self.iteration}")
    print(f" ---: states: {self.total_st}")
    print(f'' ---: memory states: {self.mem_states}'')
    print(f" ---: dead ends {self.dead_ends}")
    print()
      main.py
from argparse import ArgumentParser, ArgumentTypeError
from Queens import Nqueens
# for analysis
from timer import Timer
from Logger import log_file
def val_int(val):
  tmp = int(val)
  if tmp < 0:
    raise ArgumentTypeError(''must provide non-negative value'')
  return tmp
if name == " main ":
  argparser = ArgumentParser()
  argparser.add_argument('-q', type=val_int, default=8)
```

```
argparser.add_argument('-l', type=str, default='info_about_alg.log')
  # get number of queens from cl args
  queens: int = argparser.parse_args().q
  log_path: str = argparser.parse_args().1
  # Set up the logger
  log_file(log_path)
  # Create root node's board
  NQ_LDFS = Nqueens(queens)
  # Print the root node's board
  NQ_LDFS.root.board.print(pre=f''Generated {queens}x{queens} board:'',
end='')
  print(f" ---: conflicts: {NQ_LDFS.root.board.conflict_number()}\n")
  def __solve():
    with Timer():
       NQ_LDFS.solve(queens)
  __solve()
  print(f''\n** logged to {log_path} **'')
```

```
A*:
nod
om typi
```

```
node.py
from typing import Any, Optional
from board import Board
import pickle
class Node:
  def __init__(self, queens: Optional[int] = None, other=None) -> None:
     self.depth: int
     self.board: Board
     self.children: list[Any]
     if other and isinstance(other, Node):
       self.depth = other.depth + 1
       self.board = Board(other=other.board)
       self.children = [None] * (self.board.size * (self.board.size - 1))
     elif other and isinstance(other, Board):
       self.depth = 1
       self.board = pickle.loads(pickle.dumps(other, -1))
       self.children = [None] * (self.board.size * (self.board.size - 1))
     elif not other:
       self.depth = 1
       self.board = Board(queens=queens) # create empty board
       self.board.generate_board()
       self.children = [None] * (self.board.size * (self.board.size - 1))
```

cost for A star

```
@property
def cost(self):
  g = self.depth
  _h = self.board.conflict_number()
  \boldsymbol{return} \ \underline{\hspace{0.1cm}} g + \underline{\hspace{0.1cm}} h
# Comparator for priority queue
def __lt__(self, node):
   return self.cost < node.cost
# look at if it is solved
def is_solved(self):
   return self.board.conflict_number() == 0
# make move
def expand(self):
   row = 0
   shift = 1
  for i in range(len(self.children)):
     if shift == self.board.size:
        row += 1
        shift = 1
     cp = pickle.loads(pickle.dumps(self, -1))
     self.children[i] = Node(other=cp)
     self.children[i].board.move_figure(row, shift)
     shift += 1
```

```
Queens.py
from queue import PriorityQueue
from typing import Optional
from node import Node
from board import Board
from Logger import NQLogger
class Nqueens:
  def __init__(self, queens: int, board: Optional[Board] = None:
    # for report info
    self.memory\_states: int = 1
    self.total\_states: int = 1
    self.iter: int = 0
    self.size = queens
    # initial `other` may be given manually
    self.root = Node(queens=queens, other=board)
  def AStar(self):
    NQLogger.info("*** A-Star Algorithm ***")
    # priority queue that uses heuristic function that defined in node file
```

opened: PriorityQueue[Node] = PriorityQueue()

closed: set[Board] = set()

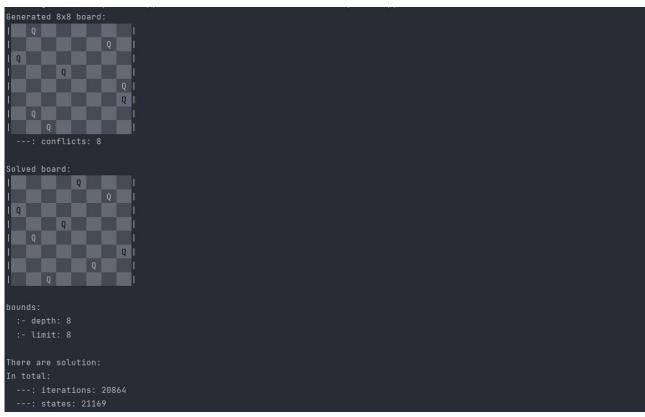
```
# Root into queue
opened.put(self.root)
NQLogger.info("Placed root into queue")
while not opened.empty():
  top = opened.get()
  if top.is_solved():
    NQLogger.info("*** A-Star Solved ***")
    print("Solved board:")
    top.board.print()
    self.total_states = opened.qsize() + len(closed)
     self.memory_states = opened.qsize() + len(closed)
     self.info()
     break
  closed.add(top.board)
  NQLogger.info(f''#{self.iter}: Expand with {len(top.children)} successors'')
  # move the queen to a new slot
  top.expand()
  successors: list[Node] = top.children
  for i in range(len(successors)):
```

```
if successors[i].board in closed:
            continue
         opened.put(successors[i])
       self.iter += 1
  def info(self):
    print("In total:")
    print(f" ---: iterations: {self.iter}")
    print(f'' ---: states: {self.total_states}'')
    print(f'' ---: memory states: {self.memory_states}\n'')
      main.py
from argparse import ArgumentParser, ArgumentTypeError
from Queens import Nqueens
# for analysis
from timer import Timer
from Logger import log_file
def val_int(val):
  tmp = int(val)
  if tmp < 0:
    raise ArgumentTypeError(''must provide non-negative value'')
  return tmp
```

```
if __name__ == ''__main__'':
  argparser = ArgumentParser()
  argparser.add_argument('-q', type=val_int, default=8)
  argparser.add_argument('-l', type=str, default='info_about_alg.log')
  # get number of queens from cl args
  queens: int = argparser.parse_args().q
  log_path: str = argparser.parse_args().l
  # Set up the logger
  log_file(log_path)
  # Create root node's board
  NQ_Astar = Nqueens(queens)
  # Print the root node's board
  NQ_Astar.root.board.print(pre=f''Generated {queens}x{queens} board:'', end='')
  print(f'' ---: conflicts: {NQ_Astar.root.board.conflict_number()}\n'')
  def solve():
     with Timer():
       NQ_Astar.AStar()
  solve()
  print(f''\n** logged to {log_path} **'')
```

3.2.2 Приклади роботи

На рисунках 3.1 i 3.2 показані приклади роботи програми для різних алгоритмів пошуку.



```
---: states: 21169
---: memory states: 393
---: dead ends 393

---: Done in 9.29 seconds :---
** logged to nq.log **

Process finished with exit code 0
```

Рисунок 3.1 – Алгоритм LDFS



Рисунок 3.2 – Алгоритм А*

3.3 Дослідження алгоритмів

В таблиці 3.1 наведені характеристики оцінювання алгоритму LDFS, задачі 8-ферзів для 20 початкових станів.

Таблиця 3.1 – Характеристики оцінювання LDFS

Початкові стани	Ітерації	К-сть	Всього	Всього
		глухих	станів	станів у
		кутів		пам'яті
1 Q	42701	42693	43009	393
I Q I				
1 Q 1				
I Q I				
l Q l				
I Q IIII				
I Q				
I Q I				

1	Q			W1 W		ı.	20002	19994	20329	393
I Q										
1					Q					
ı				Q						
1		Q								
ı		Q								
1	Q									
ı			Q							
							7 100 7 7	- 10011		
1						Q I	560022	560014	560337	393
			Q			Q I	560022	560014	560337	393
		Q	Q			Q 	560022	560014	560337	393
		Q	Q			Q	560022	560014	560337	393
		Q	Q	Q		ď	560022	560014	560337	393
		Q	Q	Q		ď	560022	560014	560337	393
	Q		Q	Q		ď	560022	560014	560337	393
	Q		Q	Q		ď	560022	560014	560337	393

Продовження таблиці 3.1

Початкові стани	Ітерації	К-сть	Всього	Всього
		глухих	станів	станів у
		кутів		пам'яті

I Q I Q I Q I Q I Q I Q I Q I Q I Q I Q	Q	563032	563024	563361	393
I Q	Q				
	Q	211709	211701	212017	393
	Q				
	Q	55685	55677	56001	393
l Q l	Q				

Початкові стани	Ітерації	К-сть	Всього	Всього
		глухих кутів	станів	станів у
				пам'яті
	7355	7347	7673	393
Q	1131852	1131844	1132153	393
	751188	751180	751521	393

Початкові стани	Ітерації	К-сть	Всього	Всього
		глухих	станів	станів у
		кутів		пам'яті
I Q	1004823	1004815	1005089	393
Q	1132149	1132141	1132433	393
	772141	772133	772409	393
	72413	72405	72689	393

Продовження таблиці 3.1

Початкові стани	Ітерації	К-сть	Всього	Всього
		глухих	станів	станів у
		кутів		пам'яті
1 Q	397075	397067	397377	393
Q Q				
I Q I				
I Q I				
Q				
Q				
l Q				
I Q I	579531	579523	579825	393
1 Q 1				
Q I				
l Q I				
i Q				
i Q				
. conflictor 10				
Q 1	18011	18003	18313	393
I Q				
I Q				
I Q I				
Q I				
Q I				
Q				
' '				

Продовження таблиці 3.1

Початкові стани	Ітерації	К-сть	Всього	Всього
		глухих	станів	станів у
		кутів		пам'яті
I Q	1333374	1333366	1333641	393
Q				
I Q I				
I Q III II				
Q				
l Q I				
Q				
	50474	50466	50752	202
1 Q Q 1	59474	59466	59753	393
l Q I				
Q				
l Q				
i Q				
I Q				
I Q I				
l Q	1304045	1304037	1304353	393
i Q				
Q				
1 Q Q				
I Q I				
Q				

I Q			l l	1317181	1317173	1317457	393
I Q							
			Q I				
	Q						
		Q	<u> </u>				
			Q I				
		Q	<u> </u>				
I I	Q						
			·				

В таблиці 3.2 наведені характеристики оцінювання алгоритму A^* , задачі 8-ферзів для 20 початкових станів.

Таблиця 3.2 – Характеристики оцінювання А*

Початкові стани	Ітерації	К-сть	Всього	Всього
		глухих	станів	станів у
		кутів		пам'яті
Q I	32	0	1792	1792
Q Q				
I Q				
I Q I				
Q				
Q				
Q Q I				
4				
1 Q 1	8	0	448	448
1 Q Q				
I Q I				
Q				
l Q I				
Q				

1			Q		l l	4	0	22
ı		Q						
1				Q	<u> </u>			
1			Q		 !			
1				Q	'			
۱ <u> </u>		Q						
I Q					<u> </u> '			
I Q					-			

Продовження таблиці 3.2

Початкові стани	Ітерації	К-сть	Всього	Всього
		глухих	станів	станів у
		кутів		пам'яті
Q	4	0	224	224
I Q I				
I Q I				
I Q I				
I Q I				
I Q I				
I Q I				
1 Q 1				

	Q					ı,	91	0	5096	5096
1		Q								
I Q						ı.				
	Q					ı,				
					Q	<u> </u>				
	Q					<u> </u>				
						Q I				
1	Q			•		-				
			-			QI	12	0	672	672
		Q				,				
	Q					Ti.				
i Q						i i				
I Q						T.				
	Q					ı				
	Q					<u> </u>				
1						Q I				
				0			5	0	224	224
	0			Q						
	Q Q					-				
	Q									
	Q									
		Q								
1					Q	ı				
1						Q				
		ca .		4	,					

Продовження таблиці 3.2

Початкові стани	Ітерації	К-сть	Всього	Всього
		глухих	станів	станів у
		кутів		пам'яті

I Q I Q I Q I Q I Q I I Q I I Q I I I Q I I I Q I I I I Q I	Q				Q	Q	26	0	1456	1456
I	Q	Q	flic		Q Q		3	0	168	168
	Q	Q		Q	Q		6	0	336	336

I Q						I	11	0	616	616
ı		Q				ı				
1			Q							
<u>ا</u> ا	Q					.				
٠						Q I				
٠					Q	.				
1		Q								
I	Q									
,										

Продовження таблиці 3.2

Початкові стани	Ітерації	К-сть	Всього	Всього
		глухих	станів	станів у
		кутів		пам'яті
1 Q 1	160	0	8960	8960
I Q				
I Q I				
1 Q 1				
I Q I				
1 Q 1				
1 Q 1				
I Q				
1 Q	12	0	672	672
Q				
i Q				
I Q I				
I Q I				
I Q I				
1 Q 1				
1 Q I				

							70	Λ	2020	2020
I Q						I	70	0	3920	3920
					Q					
					ì	0 '				
' -						Q I				
	Q					I				
				Q		1				
		Q								
		٧	0			-:				
'===			Q			_'				
					Q	l I				
	Q						80	0	4480	4480
	Q						80	0	4480	4480
	Q					Q I	80	0	4480	4480
	Q					Q Q Q	80	0	4480	4480
	Q					_	80	0	4480	4480
	Q					Q I Q I	80	0	4480	4480
						Q I	80	0	4480	4480
	Q					Q I Q I	80	0	4480	4480
				Q		Q I Q I	80	0	4480	4480
			Q	Q		Q I Q I	80	0	4480	4480

Продовження таблиці 3.2

Початко	ві ст	гани				Ітерації	К-сть	Всього	Всього
							глухих	станів	станів у
							кутів		пам'яті
1		Q				159	0	8904	8904
1					QI				
		Q			I				
				Q					
	Q				I				
	Q								
			Q						
I Q									
				_					

	Q	Q Q Q	Q	6	0	336	336
	Q	Q Q	Q	53	0	2968	2868
Q Q 		Q					

В таблиці 3.3 наведені середні значення характеристик оцінювання алгоритмів LDFS і A*, які були визначені серіями із 20 дослідів (таблиці 3.1-3.2).

Таблиця 3.3 — Середні значення характеристик оцінування алгоритмів LDFS і A^*

Назва алгоритму	Ітерації	К-сть глухих	Всього	Всього
		кутів	станів	станів у
				пам'яті
LDFS	772141	772133	772409	393
A*	26	0	1456	1456

ВИСНОВОК

При виконанні даної лабораторної роботи було розглянуто алгоритм неінформативного пошуку (АНП) — Limited Depth First Search (LDFS), а також алгоритм інформатичного пошуку (АІП) — A^* , з використанням евристичної функції — F2 — кількість пар ферзів, які б'ють один одного без урахування видимості.

Алгоритми були розглянуті на прикладі задачі про 8 ферзів. В результаті виконання лабораторної роботи я отримав практичні навички роботи з цими алгоритмами, а саме записав псевдокод алгоритмів, виконав їх програмну реалізацію, а також було проведено дослідження на основі 20 станів для кожного.

Програмна реалізація і псевдокод алгоритму LDFS виконувалась «AS IS», тобто без додаткових модифікацій алгоритму. LDFS працює аналогічно класичному алгоритму DFS (пошук в глибину), але однією важливою відмінністю — з обмеженням максимальної глибини. Тобто вузол з максимально допустимою глибиною не розгортається. Було розглянуто алгоритм на з вхідною дошкою яка містить на кожному рядку лише одну королеву (для зменшення часу необхідного на пошук вирішення проблеми). Також для алгоритму було обрано максимально глибину 8, тобто кількість ферзів, оскільки будь-яку задачу можна вирішити, якщо поставити кожен з 8 ферзів на правильну клітинку у своєму рядку. В загальному навіть виконавши спрощення алгоритм LDFS все ще є повільним.

Тестування роботи алгоритмів LDFS і А* проводилось на спрощеному варіанті(варіанті коли на дошці в одному рядку знаходиться лише одна королева) задачі про 8 ферзів, для порівняння ефективності їх виконання в однакових умовах. У результаті виконання можна зробити висновок що алгоритми А* працює значно швидше, генеруючи менше станів, виконуючи менше ітерацій та цей алгоритм немає глухих кутів. Проте А* має більше станів, що зберігаються в пам'яті. Це зумовлено тим, що LDFS — це алгоритм АНП, алгоритм що "наосліп" виконує пошук, а А* — це АІП, алгоритм, що

використовує додаткову характеристику для обрання наступного вузла, який буде розглянуто.

Єдиною перевагою LDFS перед $A^* - \epsilon$ використання пам'яті. В середньому: A^* зберігає 1456, а LDFS – 393.

Просторова складність LDFS дорівнює O(b*L), де

b – кількість нащадків у вузла, а L – максимальна глибина пошуку.

Простора складність A^* дорівнює $O(b^d)$, де

d – це глибина найбільш поверхневого рішення.

КРИТЕРІЇ ОЦІНЮВАННЯ

За умови здачі лабораторної роботи до 23.10.2022 включно максимальний бал дорівнює — 5. Після 23.10.2022 максимальний бал дорівнює — 1.

Критерії оцінювання у відсотках від максимального балу:

- псевдокод алгоритму -10%;
- програмна реалізація алгоритму 60%;
- дослідження алгоритмів 25%;
- висновок -5%.