Laporan Tugas Kecil 3 IF2211 Strategi Algoritma

Penyelesaian Permainan Word Ladder Menggunakan Algoritma UCS, Greedy Best First Search, dan A*



Disusun oleh:

Aurelius Justin Philo Fanjaya 13522020

SEKOLAH TEKNIK ELEKTRO DAN INFORMATIKA INSTITUT TEKNOLOGI BANDUNG

Daftar Isi

Daftar Isi	2
BAB 1	
Deskripsi Tugas	3
BAB 2	
Analisis dan implementasi dalam algoritma UCS, Greedy Best First Search, dan A*	4
2.1. Uniform Cost Search (UCS)	4
2.2. Greedy Best First Search (GBFS)	4
2.3. A*	5
2.3. Analisis Pertanyaan	5
BAB 3	
Source Code	7
3.1. Main	7
3.2. Class Algorithm (Abstract Base Class)	8
3.3. A*	9
3.4. Greedy Best First Search	10
3.5. Uniform Cost Search	10
3.6. Word	11
3.7. WordReader (reader dictionary)	13
BAB 4	
Test Case	15
Tabel 4.1. Tabel Test Case	15
BAB 5	
Analisis Perbandingan Solusi UCS, Greedy Best First Search, dan A*	22
BAB 6	
Implementasi Bonus	
7.1. Code	
7.2. Tampilan	
7.3. Implementasi	27
Implementasi GUI menggunakan Java Swing dengan IntelliJ	27
Kesimpulan	28
Link Danasitary	20

Deskripsi Tugas

Word ladder (juga dikenal sebagai Doublets, word-links, change-the-word puzzles, paragrams, laddergrams, atau word golf) adalah salah satu permainan kata yang terkenal bagi seluruh kalangan. Word ladder ditemukan oleh Lewis Carroll, seorang penulis dan matematikawan, pada tahun 1877. Pada permainan ini, pemain diberikan dua kata yang disebut sebagai start word dan end word. Untuk memenangkan permainan, pemain harus menemukan rantai kata yang dapat menghubungkan antara start word dan end word. Banyaknya huruf pada start word dan end word selalu sama. Tiap kata yang berdekatan dalam rantai kata tersebut hanya boleh berbeda satu huruf saja. Pada permainan ini, diharapkan solusi optimal, yaitu solusi yang meminimalkan banyaknya kata yang dimasukkan pada rantai kata. Berikut adalah ilustrasi serta aturan permainan.

How To Play This game is called a "word ladder" and was invented by Lewis Carroll in 1877. Rules Weave your way from the start word to the end word. Each word you enter can only change 1 letter from the word above it. Example E A S Т EAST is the start word, WEST is the end word Α S We changed E to V to make VAST ST We changed A to E to make VEST WES And we changed V to W to make WEST W E S T Done!

Gambar 1. Ilustrasi dan Peraturan Permainan *Word Ladder* (Sumber: https://wordwormdormdork.com/)

Permainannya cukup sederhana bukan? Jika belum paham dengan peraturan permainannya, cobalah untuk memainkan permainannya pada link sumber di atas. Jika sudah paham dengan permainannya, sekarang adalah waktunya kalian untuk membuat sebuah solver permainan tersebut dengan harapan kita dapat menemukan solusi paling optimal untuk menyelesaikan permainan *Word Ladder* ini.

Analisis dan implementasi dalam algoritma UCS, Greedy Best First Search, dan A*

2.1. Uniform Cost Search (UCS)

Algoritma Uniform Cost Search adalah salah satu algoritma pencarian tanpa tambahan informasi goal node (Blind Search atau Uninformed Search). Pencarian dilakukan berdasarkan cost (g(n)) atau dalam kasus ini adalah jarak node dari root node. Urutan expand node diatur menggunakan struktur data Priority Queue yang terurut dari cost terkecil hingga terbesar. Berikut adalah langkah-langkah algoritma UCS yang saya implementasikan untuk kasus Word ladder dalam tugas ini.

Pertama, *start word* atau kata awal dimasukkan ke dalam Priority Queue yang masih kosong. Kemudian, pencarian dilakukan dengan dequeue node yang berada pada head Priority Queue, dan dicek jika *word* di *node* tersebut merupakan *goal word*. Jika node sama dengan *goal word*, maka path ditemukan dan fungsi akan mengembalikan (*return*) *path* dari *root* ke *node* tersebut. Jika tidak sama, maka node akan di-*expand* dan semua *word* yang belum pernah di-*expand* akan di-*enqueue* ke dalam Priority Queue dengan *cost* bernilai *cost* dari *node* yang sedang di-*expand* ditambah 1. Proses *expand* dari Priority Queue dan pengecekan kata akan dilakukan hingga Priority Queue kosong atau ditemukan solusi. Jika Priority Queue kosong, maka tidak ditemukan solusi dan fungsi mengembalikan *null*.

2.2. Greedy Best First Search (GBFS)

Algoritma Greedy Best First Search adalah salah satu algoritma pencarian dengan tambahan informasi $goal\ node$ (Informed Search). Pencarian dilakukan berdasarkan fungsi evaluasi f(n) yang bernilai heuristik h(n) yaitu jumlah huruf yang berbeda dari kata pada node dengan kata pada $goal\ node$. Urutan $expand\ node$ diatur menggunakan struktur data Priority Queue yang terurut dari f(n) terkecil hingga terbesar. Berikut adalah langkah-langkah algoritma GBFS yang saya implementasikan untuk kasus Word ladder dalam tugas ini.

Pertama, *start word* atau kata awal dimasukkan ke dalam Priority Queue yang masih kosong. Kemudian, pencarian dilakukan dengan dequeue node yang berada pada head Priority Queue, dan dicek jika *word* di *node* tersebut merupakan *goal word*. Jika node sama dengan *goal word*, maka path ditemukan dan fungsi akan mengembalikan (*return*) *path* dari *root* ke *node* tersebut. Jika tidak sama, maka node akan di-*expand* dan semua *word* yang belum pernah di-*expand* akan di-*enqueue* ke dalam Priority Queue dengan *f(n)* bernilai heuristik yaitu jumlah perbedaan huruf dari kata pada *node* yang sedang di-*expand* dengan kata pada *goal node*. Proses *expand* dari Priority Queue dan pengecekan kata akan dilakukan hingga Priority Queue kosong atau ditemukan solusi. Jika Priority Queue kosong, maka tidak ditemukan solusi dan fungsi mengembalikan *null*.

Algoritma A* (dibaca A star) adalah salah satu algoritma pencarian dengan tambahan informasi goal node (Informed Search). Pencarian dilakukan berdasarkan fungsi evaluasi f(n) yang bernilai cost (g(n)) yaitu jarak dari root node ke node ditambah nilai heuristik h(n) yaitu jumlah huruf yang berbeda dari kata pada node dengan kata pada goal node. Urutan expand node diatur menggunakan struktur data Priority Queue yang terurut dari f(n) terkecil hingga terbesar. Berikut adalah langkah-langkah algoritma A* yang saya implementasikan untuk kasus Word ladder dalam tugas ini.

Pertama, *start word* atau kata awal dimasukkan ke dalam Priority Queue yang masih kosong. Kemudian, pencarian dilakukan dengan dequeue node yang berada pada head Priority Queue, dan dicek jika *word* di *node* tersebut merupakan *goal word*. Jika node sama dengan *goal word*, maka path ditemukan dan fungsi akan mengembalikan (*return*) *path* dari *root* ke *node* tersebut. Jika tidak sama, maka node akan di-*expand* dan semua *word* yang belum pernah di-*expand* akan di-*enqueue* ke dalam Priority Queue dengan *f(n)* bernilai cost yaitu jarak *node* ke *root node* ditambah heuristik yaitu jumlah perbedaan huruf dari kata pada *node* yang sedang di-*expand* dengan kata pada *goal node*. Proses *expand* dari Priority Queue dan pengecekan kata akan dilakukan hingga Priority Queue kosong atau ditemukan solusi. Jika Priority Queue kosong, maka tidak ditemukan solusi dan fungsi mengembalikan *null*.

2.3. Analisis Pertanyaan

Urutan prioritas dari struktur data Priority Queue ditentukan berdasarkan nilai f(n) yaitu fungsi evaluasi heuristik yang bergantung pada suatu node, goal node, pencarian hingga node tersebut, dan domain dari pencarian. Pada Uniform Cost Search, f(n) = g(n). Pada Greedy Best First Search, f(n) = h(n). Pada Algoritma A*, f(n) = g(n) + h(n). g(n) adalah cost yang dibutuhkan untuk sampai ke suatu node. Dalam kasus Word Ladder, g(n) adalah jarak dari start word ke suatu node. h(n) adalah estimasi jarak/cost untuk mencapai goal node. Pada kasus Word Ladder, h(n) adalah jumlah perbedaan huruf dari kata pada suatu node dengan goal word.

Heuristik yang admissible adalah heuristik yang jika untuk setiap node n, $h(n) \le h^*(n)$, di mana $h^*(n)$ adalah true cost untuk mencapai goal state dari n. Pada algoritma A*, heuristik yang digunakan adalah jumlah huruf yang berbeda dari kata pada suatu node dengan goal word. Heuristik ini bersifat admissible karena untuk mencapai suatu kata, pasti dibutuhkan minimal langkah sebanyak jumlah huruf yang berbeda dari kata asal dan kata tujuan untuk mengganti huruf-huruf tersebut menjadi huruf yang sama. Dengan demikian, dijamin bahwa $h(n) \le h^*(n)$ untuk setiap node dan dapat disimpulkan bahwa heuristik admissible.

Pada kasus Word Ladder, algoritma UCS menggunakan Priority Queue yang diurutkan berdasarkan *cost* yaitu langkah dari *root node* yang terkecil. Pemilihan *node expand* akan sama dengan algoritma BFS, karena pada setiap level/depth pencarian pasti memiliki *cost* yang sama sehingga semua *node* pada *level* terkecil akan di-*expand* terlebih dahulu sebelum meng-*expand node* pada level di bawahnya. Dengan demikian, urutan pembangkitan *node* dan *path* yang dihasilkan pasti sama jika urutan pemilihan *node* ketika *cost* sama pada UCS sama dengan urutan pemilihan *node* ketika *level* sama pada BFS.

Secara teoritis, Algoritma A* akan lebih efisien daripada UCS, khususnya pada kasus Word Ladder. Hal ini dikarenakan pada kasus ini algoritma UCS akan meng-expand setiap node yang ada pada tiap level hingga menemukan solusi (seperti BFS). Algoritma A* memiliki f(n) yang memperhitungkan juga heuristik dari node tersebut menuju goal word. Oleh sebab itu, node yang memiliki heuristik yang besar tidak akan di-expand oleh algoritma sehingga jumlah node yang dicek A* akan menjadi lebih sedikit dengan tetap memastikan optimalitas solusi.

Greedy Best First Search memilih minimum lokal (*child node* yang paling baik pada suatu saat). Oleh sebab itu, jika suatu minimum lokal ternyata bukan *path* terpendek ke *goal word*, maka solusi dapat menjadi tidak optimal karena *node* yang seharusnya menjadi bagian dari *path* solusi optimal tidak pernah dibangkitkan oleh algoritma hingga akhir pencarian.

Source Code

3.1. **Main**

```
import java.util.*;
class Main {
  public static void main(String[] args) {
      if (args.length != 3) {
      if (args[0].length() != args[1].length()) {
      String startWord = args[0].toLowerCase();
      HashSet<String> hs = WordReader.readDictionary("dictionary/dictionary.txt");
      if (args[2].equals("Astar")) { // A*
       } else if (args[2].equals("UCS")) { // UCS
          a = new UCS(startWord, goalWord);
       } else if (args[2].equals("GBFS")) { // GBFS
          a = new Greedy(startWord, goalWord);
```

```
System.out.println("Format: java -jar Program.jar <StartWord> <EndWord>
      double memory = ((double) (Runtime.getRuntime().totalMemory() -
Runtime.getRuntime().freeMemory()) / 1024 / 1024);
      start = System.nanoTime();
      solution = a.evaluate(hs);
      end = System.nanoTime();
      memory = ((double) (Runtime.getRuntime().totalMemory() -
Runtime.getRuntime().freeMemory()) / 1024 / 1024) - memory;
              word.printWord(goalWord);
```

3.2. Class Algorithm (Abstract Base Class)

```
import java.util.*;

abstract class Algorithm {
    PriorityQueue<Word> pq;
    HashSet<String> visited;
    String startWord;
    String goalWord;
    Integer nodesVisited;
```

```
public abstract void addNextMoves(Word currentWord, HashSet<String> hs);

public List<Word> evaluate(HashSet<String> hs) {
    while (!pq.isEmpty()) {
        nodesVisited++;
        Word currentWord = pq.remove();
        if (currentWord.getWord().equals(goalWord)) {
            return currentWord.getPath();
        } else {
            visited.add(currentWord.getWord());
            this.addNextMoves(currentWord, hs);
        }
    }
    return null;
}
```

3.3. A*

```
}
}
```

3.4. Greedy Best First Search

3.5. Uniform Cost Search

```
import java.util.*;

class UCS extends Algorithm{
    UCS(String startWord, String goalWord) {
        this.pq = new PriorityQueue<>(new WordComparator());
        pq.add(new Word(startWord, 0, null));
        this.visited = new HashSet<>();
        this.startWord = startWord;
        this.goalWord = goalWord;
        this.nodesVisited = 0;
```

```
public void addNextMoves(Word currentWord, HashSet<String> hs) {
    List<String> nextWords = currentWord.getNextWords(hs);
    int nextValue = currentWord.distanceFromRoot() + 1;
    for (String word : nextWords) {
        if (!visited.contains(word)) {
            pq.add(new Word(word, nextValue, currentWord));
        }
    }
}
```

3.6. Word

```
import java.util.*;
class Word {
       this.word = new String(word);
  public int getValue() {
```

```
public void setValue(int value) {
       return pred.distanceFromRoot() + 1;
    int len = word.length();
public List<Word> getPath() {
       temp = pred.getPath();
   temp.add(this);
public List<String> getNextWords(HashSet<String> hs) {
            sb.replace(i, i+1, iterator.toString());
           String currentWord = sb.toString();
```

```
if (hs.contains(currentWord) && !iterator.equals(word.charAt(i))) {
public void printWord(String goal) {
    int len = word.length();
        Character c = this.word.charAt(i);
            System.out.print("\u001B[32m" + Character.toUpperCase(c) +
            System.out.print(Character.toUpperCase(c));
public int compare(Word w1, Word w2) {
    if (w1.getValue() < w2.getValue()) {</pre>
        return w1.getWord().compareTo(w2.getWord());
```

3.7. WordReader (reader dictionary)

```
import java.io.File; // Import the File class
import java.io.FileNotFoundException; // Import this class to handle errors
import java.util.HashSet;
import java.util.Scanner; // Import the Scanner class to read text files
```

```
class WordReader {
  public static HashSet<String> readDictionary(String path) {
    HashSet<String> hs = new HashSet<>();
    try {
        File myObj = new File(path);
        Scanner myReader = new Scanner(myObj);
        while (myReader.hasNextLine()) {
            String data = myReader.nextLine().stripTrailing();
            hs.add(data);
        }
        myReader.close();
    } catch (FileNotFoundException e) {
        System.out.println("An error occurred while reading the file.");
        e.printStackTrace();
    }
    return hs;
}
```

Test Case

Tabel 4.1. Tabel Test Case

Test Case	Algorithms			
TC 1	A*			
LIME CARP	(base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar LIME CARP Astar A* Algorithm LIME LAME CAME CAMP CARP Steps: 4 Execution Time: 0.7615 ms Nodes Visited: 6			
	UCS			
	(base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar LIME CARP UCS UCS Algorithm LIME LAME CAME CAMP CARP Steps: 4 Execution Time: 36.503334 ms Nodes Visited: 2809			
	Greedy Best First Search			
	(base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar LIME CARP GBFS Greedy Best First Search Algorithm LIME LAME CAME CAMP CARP Steps: 4 Execution Time: 0.613458 ms Nodes Visited: 5			

```
TC 2
                                                           A*
BELL
             A* Algorithm
             BELL
TRIP
              TEAL
             Steps: 6
             Execution Time: 7.903083 ms
             Nodes Visited: 331
                                                         UCS
             UCS Algorithm
             BELL
             Steps: 6
             Execution Time: 637.077708 ms
             Nodes Visited: 128136
                                            Greedy Best First Search
             (base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar BELL TRIP GBFS
             Greedy Best First Search Algorithm
             BELL
             Steps: 8
             Execution Time: 0.890166 ms
             Nodes Visited: 9
```

TC 3 **A*** **PLANE** (base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar PLANE TRAIN Astar A* Algorithm **TRAIN** PLANE PLANK **PRANK** Steps: 5 Execution Time: 1.152208 ms Nodes Visited: 15 UCS (base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar PLANE TRAIN UCS UCS Algorithm PLANE PLANK Steps: 5 Execution Time: 65.033333 ms Nodes Visited: 5536 **Greedy Best First Search** (base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar PLANE TRAIN GBFS Greedy Best First Search Algorithm PLANE ALAND BLAND BRAND BRAIN Steps: 7 Execution Time: 3.367083 ms Nodes Visited: 65



```
(base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar SPEAKER BREAKER GBFS
               Greedy Best First Search Algorithm
               SPEAKER
               SPEARER
               SHEARER
               SHEERER
               CHEERER
               CHEEPER
               CHEAPER
               CHEATER
               THEATER
               TREATER
               GREATER
               GREASER
               CREASER
               CREAMER
               CREAMED
               CREAKED
               WREAKED
               WREAKER
               Steps: 18
               Execution Time: 2.830083 ms
               Nodes Visited: 43
 TC 5
                                                              A*
PRINT
               (base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar PRINT BRAVE Astar
               A* Algorithm
BRAVE
               PRINT
               PRINK
               Steps: 6
               Execution Time: 1.340959 ms
               Nodes Visited: 20
                                                            UCS
```

```
(base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar PRINT BRAVE UCS
               UCS Algorithm
               PRINT
               PRINK
               PRANK
               CRANK
               CRANE
               CRAVE
               Steps: 6
               Execution Time: 33.0815 ms
               Nodes Visited: 2076
                                               Greedy Best First Search
               (base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar PRINT BRAVE GBFS
               Greedy Best First Search Algorithm
               PRINT
               PRINK
               BRINK
               BRANK
               Steps: 7
               Execution Time: 1.528167 ms
               Nodes Visited: 22
 TC 6
                                                              A*
               (base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar BASTE LEMON Astar
BASTE
               A* Algorithm
LEMON
               BASTE
               BASTS
               BASKS
               BACKS
               BECKS
               DECKS
               DECOS
               DEMOS
               DEMON
               Steps: 9
               Execution Time: 29.978625 ms
               Nodes Visited: 1672
                                                            UCS
```

```
(base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar BASTE LEMON UCS

UCS Algorithm

BASTE
BASTS
LASTS
LASES
LAMES
LIMES
LIMEN
LIMAN
LEMAN
LEMON
Steps: 9
Execution Time: 1117.863708 ms
Nodes Visited: 225201
```

Greedy Best First Search

```
(base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar BASTE LEMON GBFS

Greedy Best First Search Algorithm

BASTE
BASTS
BESTS
BEATS
BEADS
LEADS
LENDS
LENDS
LINOS
LINOS
LINOS
LIMOS
LIMOS
LIMOS
LIMOS
LIMAS
LIMAN
LEMAN
LEMAN
LEMON
Steps: 13
Execution Time: 7.860542 ms
Nodes Visited: 348
```

BAB 5 Analisis Perbandingan Solusi UCS, Greedy Best First Search, dan A*

```
A* Algorithm

BELL

TELL

TEAL

TEAM

TRAM

TRAP

TRIP

Steps: 6

Execution Time: 7.903083 ms

Nodes Visited: 331
```

Gambar 5.1 Test Case 2 A*

```
UCS Algorithm

BELL

TELL

TEAL

TEAM

TRAM

TRAP

TRIP

Steps: 6

Execution Time: 637.077708 ms

Nodes Visited: 128136
```

Gambar 5.2 Test Case 2 UCS

```
(base) justin@Aureliuss-MacBook-Air Tucil3_13522020 % java -jar WordLadder.jar BELL TRIP GBFS

Greedy Best First Search Algorithm

BELL
TELL
TALL
TAIL
TAIL
TAIN
THIN
THIO
TRIO
TRIP
Steps: 8
Execution Time: 0.890166 ms
Nodes Visited: 9
```

Gambar 5.1 Test Case 2 Greedy Best First Search

5.1. Perbandingan Optimalitas

Algoritma UCS dan A* pasti menghasilkan solusi yang paling optimal karena kedua algoritma tersebut meng-expand seluruh node yang masih mungkin menghasilkan solusi optimal. Algoritma Greedy Best First Search memilih node yang paling baik pada saat itu (local minima) dan mungkin saja tidak pernah meng-expand node yang seharusnya menjadi bagian dari path solusi optimal. Oleh sebab itu, jika terdapat pemilihan local minima yang tidak menghasilkan solusi optimal, maka hasil akhir tidak optimal. Oleh sebab itu, Algoritma Greedy Best First Search tidak menjamin solusi optimal. Pada gambar 5.1 dan 5.2, pencarian A* dan UCS dapat menemukan solusi optimal (6 step), sedangkan Greedy Best First Search menemukan solusi dengan 9 step yang bukan merupakan solusi optimal.

5.2. Perbandingan Waktu Eksekusi

Berdasarkan hasil *test case* pada gambar 5.1, 5.2, dan 5.3, serta pada tabel 4.1, dapat dilihat bahwa urutan waktu eksekusi dari yang paling cepat adalah Algoritma Greedy Best First Search, A*, dan UCS. Kecepatan waktu eksekusi dari tiap algoritma ini berbanding lurus dengan jumlah node yang dikunjungi oleh tiap algoritma. Semakin banyak *node* yang dikunjungi pada suatu pencarian, maka waktu eksekusinya menjadi lebih lama. Algoritma Greedy Best First Search memiliki waktu eksekusi paling cepat karena algoritma ini hanya mengecek dan meng-*expand node* dengan heuristik terkecil. Meskipun solusi akhir dapat lebih panjang dari algoritma yang lain (tidak optimal), tetapi algoritma ini tetap lebih cepat karena jumlah node yang dicek lebih sedikit dari algoritma A* dan UCS. Algoritma A* mengunjungi node yang lebih sedikit daripada algoritma UCS karena algoritma A* tidak meng-*expand* node yang tidak mungkin menghasilkan solusi optimal, sehingga waktu eksekusinya menjadi lebih cepat.

5.3. Perbandingan Memory

Memory yang digunakan oleh algoritma dalam suatu pencarian dapat diperkirakan dari jumlah node yang dikunjungi atau di-expand pada pencarian tersebut karena ketika meng-expand suatu node, setiap node yang dimasukkan ke dalam queue akan menggunakan memory untuk menyimpan node tersebut. Berdasarkan urutan jumlah node yang dikunjungi, didapatkan bahwa urutan penggunaan memory algoritma dari yang paling sedikit adalah Greedy Best First Search, A*, dan UCS. Alasan dari urutan ini sama seperti pada perbandingan waktu eksekusi, yaitu bahwa Greedy Best First Search hanya meng-expand node dengan heuristik paling kecil, A* hanya meng-expand node yang masih mungkin untuk menuju solusi optimal, dan UCS meng-expand setiap node yang mungkin pada tiap level hingga ditemukan solusi.

5.4. Kesimpulan Analisis Perbandingan

Berdasarkan analisis perbandingan di atas, didapatkan bahwa algoritma yang menjamin optimalitas adalah algoritma A* dan UCS, sedangkan Greedy Best First Search tidak menjamin optimalitas. Kemudian, urutan algoritma yang memiliki waktu eksekusi tercepat dan penggunaan memori paling sedikit Greedy Best First Search, A*, dan UCS.

Jadi, algoritma Greedy Best First Search baik digunakan dalam kasus dibutuhkan waktu eksekusi yang cepat, meskipun solusi tidak pasti optimal. Algoritma A* baik digunakan untuk menemukan solusi yang optimal meskipun tidak secepat Greedy Best First Search. Algoritma UCS tidak terlalu baik digunakan dalam kasus ini karena tidak memiliki kelebihan apapun dibandingkan Algoritma A*, tapi dapat digunakan pada kasus lain yang tidak dapat ditentukan heuristik dari persoalan.

Implementasi Bonus

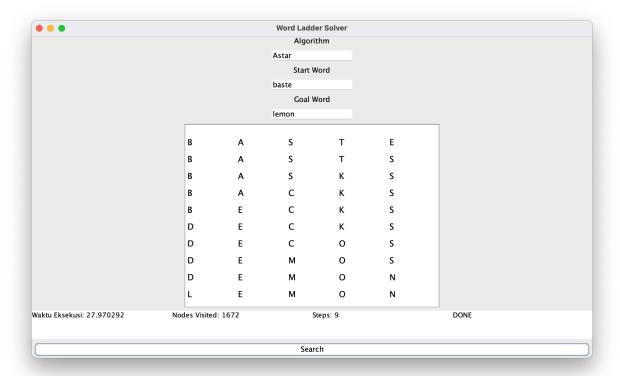
7.1. Code

```
import javax.swing.*;
import javax.swing.table.DefaultTableModel;
import java.awt.event.ActionEvent;
import java.awt.event.ActionListener;
import java.sql.Array;
import java.util.*;
public class GUI extends JFrame {
  private JPanel MainPanel;
  private JTextField AlgorithmField;
  private JTextField StartWordField;
  private JTextField GoalWordField;
  public GUI() {
          public void actionPerformed(ActionEvent e) {
               if (GoalWordField.getText().length() !=
StartWordField.getText().length()) {
                   String startWord = StartWordField.getText().toLowerCase();
                   String goalWord = GoalWordField.getText().toLowerCase();
```

```
WordReader.readDictionary("dictionary/dictionary.txt");
                   if (AlgorithmField.getText().equals("Astar")) { // A*
                       a = new Astar(startWord, goalWord);
                   } else if (AlgorithmField.getText().equals("UCS")) { // UCS
                       a = new UCS(startWord, goalWord);
                   } else if (AlgorithmField.getText().equals("GBFS")) { // GBFS
                       a = new Greedy(startWord, goalWord);
                       InfoTable.getTableHeader().setVisible(true);
                       InfoTable.setModel(new DefaultTableModel(dataInfo,
ColumnInfo));
                   start = System.nanoTime();
                   solution = a.evaluate(hs);
                   List<char[]> tempList = new ArrayList<>();
                   String exec = "" + (end-start) / 1000000.0;
                           tempList.add(word.getWord().toCharArray());
```

```
Object[tempList.size()][startWord.length()];
                       for (int i = 0; i < tempList.size(); i++) {
                               data[i][j] = Character.toUpperCase(tempList.get(i)[j]);
                       resultTable.getTableHeader().setVisible(false);
Visited: " + a.nodesVisited, "Steps: " + (solution.size()-1), "DONE"}};
                       InfoTable.setModel(new DefaultTableModel(dataInfo,
ColumnInfo));
Visited: " + a.nodesVisited, "Steps: -", Status}};
                       InfoTable.getTableHeader().setVisible(true);
                       InfoTable.setModel(new DefaultTableModel(dataInfo,
ColumnInfo));
  public static void main(String[] args) {
      GUI h = new GUI();
      h.setContentPane(h.MainPanel);
      h. setDefaultCloseOperation(EXIT ON CLOSE);
```

7.2. Tampilan



7.3. Implementasi

Implementasi GUI menggunakan Java Swing dengan IntelliJ.

Kesimpulan

Poin	Ya	Tidak
1. Program berhasil dijalankan.	1	
Program dapat menemukan rangkaian kata dari <i>start word</i> ke end word sesuai aturan permainan dengan algoritma UCS	✓	
3. Solusi yang diberikan pada algoritma UCS optimal	1	
Program dapat menemukan rangkaian kata dari start word ke end word sesuai aturan permainan dengan algoritma Greedy Best First Search	√	
5. Program dapat menemukan rangkaian kata dari <i>start word</i> ke <i>end word</i> sesuai aturan permainan dengan algoritma A*	√	
6. Solusi yang diberikan pada algoritma A* optimal	1	
7. [Bonus]: Program memiliki tampilan GUI	1	

Link Repository

https://github.com/AureliusJustin/Tucil3_13522020