LAPORAN TUGAS KECIL 3 IF2211 STRATEGI ALGORITMA

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



Dosen Pengampu : Dr. Nur Ulfa Maulidevi, S.T, M.Sc.

Disusun oleh:

Amalia Putri (13522042)

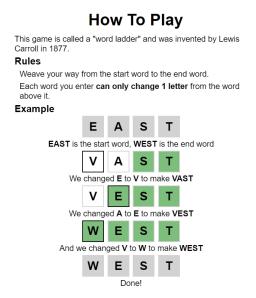
SEKOLAH TEKNIK ELEKTRO DAN INFORMATIKA INSTITUT TEKNOLOGI BANDUNG 2024

DAFTAR ISI

DAFTAR ISI	2
1. Pendahuluan	3
2. Analisis dan implementasi dalam algoritma Uniform Cost Sear	ch, Greedy
Best First Search, dan A-Star	3
3. Source Code Program Implementasi	5
3.1. Algoritma Uniform Cost Search (UCS)	9
3.2. Algoritma Greedy Best First Search (GBFS)	11
3.3. Algoritma A-Star (A*)	14
4. Tangkapan Layar Hasil Keluaran dari Masukan	16
5. Hasil Analisis Perbandingan Kedua Solusi Algoritma	24
6. Implementasi Bonus	26
DAFTAR PUSTAKA	29
LAMPIRAN	30
Pengecekan Program	30
Repository	30

1. Pendahuluan

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.



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

2. Analisis dan implementasi dalam algoritma *Uniform Cost Search*, *Greedy Best First Search*, dan *A-Star*

g(n) adalah nilai biaya kumulatif dari node awal (start node) hingga node saat ini (node n). Nilai ini berfungsi untuk menentukan jarak antara node awal hingga node saat ini tanpa memperhitungkan heuristik. h(n) adalah nilai heuristik atau estimasi jarak dari node saat ini (node n) hingga node tujuan (goal node). Nilai ini menunjukkan dugaan seberapa jauh jarak yang tersisa menuju tujuan. f(n) adalah

penjumlahan dari g(n) dan h(n). Artinya, f(n) = g(n) + h(n). Nilai ini digunakan untuk mengevaluasi node berdasarkan jarak yang sudah ditempuh (g(n)) dan jarak perkiraan menuju tujuan (h(n)).

WordLadder sebagai kelas dasar tampaknya menyediakan fungsi umum yang dibutuhkan oleh ketiga algoritma ini, seperti memuat kamus kata (dictionary) dan menentukan kata-kata tetangga (getNeighbors). Keberadaan kelas ini menunjukkan bahwa ketiga algoritma menggunakan struktur data dan mekanisme serupa dalam mengeksplorasi ruang kata yang mungkin.

UCSWordLadder menggunakan pendekatan *Uniform Cost Search* (UCS), yang serupa dengan Breadth-First Search (BFS) namun dengan tambahan fitur pengurutan berdasarkan biaya jalur. Dalam konteks Word Ladder, UCS memperlakukan setiap transformasi kata dengan biaya yang sama sehingga dalam hal ini, UCS bekerja mirip dengan BFS. Namun, fitur utamanya adalah menggunakan antrean prioritas yang mengurutkan simpul berdasarkan costFromStart atau g(n) (biaya dari awal ke simpul saat ini). Metode findLadder memulai pencarian dengan menambahkan kata awal ke dalam antrean prioritas, lalu terus mengeksplorasi tetangga kata sampai mencapai kata tujuan. Jika kata saat ini sama dengan kata tujuan, algoritma berhenti dan merekonstruksi jalur dari kata awal ke kata tujuan menggunakan metode reconstructPath. Salah satu keuntungan dari UCS adalah jaminan menemukan jalur terpendek karena biaya aktual dari kata awal digunakan sebagai dasar dalam pengurutan. Meski begitu, UCS bisa menjadi tidak efisien jika ruang pencarian besar dan tidak ada heuristik untuk memberikan panduan.

GBFSWordLadder menggunakan pendekatan Greedy Best-First Search, yang sangat bergantung pada heuristik untuk mengarahkan pencarian. Metode findLadder dalam implementasi ini hanya mengurutkan simpul berdasarkan h(n) (heuristik), sehingga tidak mempertimbangkan biaya dari simpul awal. Hal ini membuat algoritma GBFS cenderung lebih cepat dalam menemukan jalur, tetapi karena tidak mempertimbangkan biaya aktual dari kata awal, jalur yang ditemukan tidak selalu optimal. Dalam konteks Word Ladder, pendekatan ini akan mencoba meminimalkan jarak dari kata saat ini ke tujuan, namun dapat dengan mudah salah

arah jika ada jalur yang tampak menjanjikan berdasarkan heuristik tetapi sebenarnya lebih mahal dari kata awal.

AStarWordLadder adalah implementasi algoritma A*, yang memanfaatkan heuristik untuk memperkirakan biaya dari simpul saat ini ke tujuan. Berbeda dengan UCS yang hanya mempertimbangkan g(n) (biaya dari awal ke simpul saat ini), A* mengkombinasikan g(n) dengan h(n) (heuristik) untuk menghitung f(n). Heuristik yang digunakan adalah jumlah perbedaan karakter antara kata saat ini dan kata tujuan, yang memberikan indikasi seberapa jauh kata ini dari tujuan. Dengan metode findLadder, algoritma ini menggunakan antrean prioritas yang mengurutkan simpul berdasarkan f(n), sehingga simpul yang memiliki estimasi jarak terendah dari kata awal ke tujuan akan dieksplorasi lebih dahulu. Hal ini memberikan efisiensi lebih besar dibandingkan UCS karena simpul yang tidak berpotensi biasanya tidak dijelajahi. Namun, efisiensi A* sangat bergantung pada akurasi heuristik yang digunakan. Jika heuristiknya terlalu lemah atau tidak akurat, keuntungan efisiensi yang diperoleh akan berkurang.

Secara keseluruhan, UCS, A*, dan GBFS memberikan tiga pendekatan berbeda dalam menyelesaikan masalah yang sama. UCS memberikan jaminan jalur terpendek namun cenderung lebih lambat. A* lebih efisien berkat penggunaan heuristik tetapi membutuhkan heuristik yang baik untuk mencapai efisiensi optimal. GBFS sangat cepat dalam menemukan jalur tetapi tidak menjamin optimalitas solusi. Pemilihan algoritma mana yang digunakan sangat tergantung pada kebutuhan spesifik dari aplikasi atau kasus penggunaannya.

3. Source Code Program Implementasi

Terdapat kelas abstrak sekaligus sebagai superclass, yakni WordLadder untuk mengurangi reusability method yang mirip dari ketiga algoritma sehingga menjadi faktor program ini lebih mangkus dan sangkil. Terdapat tiga subclass yang merupakan masing-masing algoritma untuk mencari solusi dari WordLadder, yakni kelas UCSWordLadder, GBFSWordLadder, dan AStarWordLadder. Program ini dapat diimplementasikan dengan dua cara, yakni dalam Command Line Interface (CLI) dan Graphical User Interfaces (GUI).

```
package Algorithms;
import java.io.File;
import java.util.*;
import java.io.FileNotFoundException;
public class WordLadder {
     // ANSI escape codes for colors
public static final String RESET = "\u00b818[@m";
     public static final String GREEN = "\u0018[32m";
     public static final String BLUE = "\u0018[34m";
public static final String RED = "\u0018[31m";
     public static final String YELLOW = "\u0018[33m";
     public static final String CYAN = "\u001B[36m";
    protected HashSet<String> dictionary;
    public WordLadder(String filename) throws FileNotFoundException {
        dictionary = new HashSet<>();
         loadDictionary(filename);
    private \ \textit{void} \ load \texttt{Dictionary}(\texttt{String} \ \textit{filename}) \ throws \ \texttt{FileNotFoundException} \ \{
         Scanner scanner = new Scanner(new File(filename));
         while (scanner.hasNext()) {
             String word = scanner.next().toLowerCase();
dictionary.add(word);
         scanner.close();
    public boolean isOneLetterDifferent(String word1, String word2) {
        if (word1.length() != word2.length())
         int count - 0;
         for (int 1 = 0; 1 < word1.length(); 1++) {
              if (word1.charAt(1) != word2.charAt(1)) {
                  if (++count > 1)
         return count == 1;
```

Gambar 3.1. Kelas WordLadder (1)

```
* Method untuk mendapatkan tetangga dari suatu kata
* @param word kata yang akan dicari tetangganya
protected List<String> getNeighbors(String word) {
    List<String> neighbors = new ArrayList<>();
    char[] chars = word.toCharArray();
    for (int i = 0; i < chars.length; i++) {
    char original = chars[i];
    for (char c = 'a'; c <= 'z'; c++) {</pre>
             if (c == original)
              chars[i] = c;
              String newWord = new String(chars);
              // Jika kata baru ada di dictionary, maka kata tersebut adalah tetangga if (dictionary.contains(newWord)) {
                   neighbors.add(newWord);
          chars[i] = original;
     return neighbors;
 * @param current kata pertama
* @param gool kata kedua
protected int heuristic(String current, String goal) {
    int distance = 0;
     for (int i = 0; i < current.length(); i++) {</pre>
          if (current.charAt(i) != goal.charAt(i)) {
              distance++;
     return distance;
protected List<String> reconstructPath(Node endNode) {
    List<String> path = new LinkedList<>();
    Node current = endNode;
while (current != null) {
       path.add(0, current.word);
         current = current.parent;
     return path;
```

Gambar 3.2. Kelas WordLadder (2)

Gambar 3.3. Kelas WordLadder (3)

Tabel 3.1. Kelas WordLadder

No	Constructor/Method	Penjelasan	
1	WordLadder	Konstruktor kelas WordLadder . Menerima parameter filename yang menunjukkan lokasi file kamus. Memuat semua kata dalam file kamus ke dalam struktur HashSet .	
2	loadDictionary	Memuat kata-kata dari file kamus ke dalam struktur HashSet<string></string> bernama dictionary .	
3	isOneLetterDifferent → boolean	Memeriksa apakah dua kata berbeda hanya satu huruf.	
4	getNeighbors → List <string></string>	Menghasilkan daftar kata tetangga untuk kata yang diberikan. Kata tetangga adalah kata yang berbeda satu huruf dengan kata asal dan juga ada di kamus.	
5	heuristic \rightarrow int	Menghitung jarak (heuristik) antara dua kata.	
6	reconstructPath → List <string></string>	Mereknstruksi jalur dari node akhir ke node awal. Jalur disimpan dalam bentuk daftar kata-kata dari awal ke akhir.	
7	Node → Inner Class	Kelas Node digunakan untuk menyimpan data dalam algoritma. Node berisi kata, parent node, heuristic, costFromStart, dan priority.	

- 1. Node(String word, Node parent, int heuristic): **Konstruktor untuk GBFS** yang mengatur kata, parent, dan heuristik node.
- 2. Node(String word, Node parent, int costFromStart, int priority): **Konstruktor untuk A*** yang mengatur kata, parent, cost, dan priority node.

3.1. Algoritma Uniform Cost Search (UCS)

```
package Algorithms;

import java.io.fileNotFoundException;
import java.util.*;

public class UCSWordLadder extends WordLadder {

    * constructor kelas UCSWordLadder
    * @param filename nama file yang berisi kamus kata
    */
in public UCSWordLadder(String filename) throws FileNotFoundException {
    super(filename);
}
```

Gambar 3.1.1. Algoritma Uniform Cost Search (UCS) (1)

```
** Method untuk mencari ladder dari kata awal ke kata akhir

* @param stort kata awal

* public MoptString, Object> findLadder(String stort, String end) {

Long startine - System.currentTiaentilis();

// like kata awal ataw akhir tidak ada di kawas ataw penjang kata awal tidak awas dengan panjang kata akhir

if (idictionary.contains(stort) || | | | | | | | | | | | | | |

// Priority Opense untuk menyimpan node yang akan dikunjungi

@ueuerkodeo priorityQueue new PriorityQueue - new PriorityQueue.oc(Comporator.comparingInt(node -> node.costFromStart));

priorityQueue.add(new Node(stort, null, 0, 0)); // Renambahkan node awal ke priority gueue

// Set untuk menyimpan kata yang sudah dikunjungi

secestringr-visited - new Hankocko();

// Jumlah node yang dikunjungi

int nodesVisited - 0;

while (ipriorityQueue.isEmpty()) {

// Jumpandii node dangan cost terkecil

lode current - priorityQueue.poll();

nodesVisited - 0;

while (ipriorityQueue.isEmpty()) {

// Jika kata saat ini sama dengan kata akhir -> selessal

if (current.word.equal.s(cond)) {

Long enflime - System.currentTiaentilis();

Listststingp path - reconstructPat(current);

// MopuString, Object-result = new HashRapO();

result.put("Textuc tion Time", (enflime - startTime) + "ms");

result.put("Textuc tion Time", current.oord()) {

// Mornambahkan tutangga kata saat ini ke priority queue

if (virsted.add(current.word); // Menandsi kata saat ini sebagai sudah dikunjungi

// Mornambahkan tutangga kata saat ini ke priority queue

if (virsted.contain(ce(spihor)) {

nodesVisted - opting neighbor : gethelgibhors(current.word)) {

result.put("Textuc tion Time", (enflime - startTime) + "ms");

result.put("Textuc tion Time", (enflime - startTime) + "ms");

result.put("Textuc cuttin Time", (enflime - startTime) + "ms");

result.put("Textuc cuttin Time", (enflime - startTime) + "ms");

result.put("Textuc tion Time", (enflime - startTime) + "ms");

result.put("Textu
```

Gambar 3.1.2. Algoritma Uniform Cost Search (UCS) (2)

Tabel 3.1.1. Kelas UCSWordLadder

No	Constructor/Method	Penjelasan	
1	UCSWordLadder	Konstruktor untuk kelas UCSWordLadder, yang menerima parameter filename yang menentukan file kamus. Konstruktor menginisialisasi kelas induk dengan nama file ini.	
2	findLadder → Map <string, object=""></string,>	Konstruktor untuk kelas UCSWordLadder, yang menerima parameter filename yang menentukan file kamus. Konstruktor menginisialisasi kelas induk dengan nama file	

3.2. Algoritma Greedy Best First Search (GBFS)

```
package Algorithms;
import java.io.FileNotFoundException;
import java.util.*;
public class GBFSWordLadder extends WordLadder {
   private Map<String, Integer> heuristicCache = new HashMap<>);
       public GBFSWordLadder(String filename) throws FileNotFoundException {

    Method untuk mencari ladder dari kata awal ke kata akhir
    @param start kata awal
    @param end kata akhir

      public Map<String, Object> findLadder(String start, String end) {
     Long startTime = System.currentTimeMillis();
           // Jika kata awal atau akhir tidak ada di kamus atau panjang kata awal tidak sama dengan panjang kata akhir
if (!dictionary.contains(start) || !dictionary.contains(end) || start.length() != end.length()) {
             return Collections.emptyMap();
}
              // Priority queue untuk menyimpan node yang akan dikunjungi
PriorityQueue<Node> priorityQueue = new PriorityQueue<No(comparator.comparingInt(node -> node.heuristic));
priorityQueue.add(new Node(start, null, calculateHeuristic(start, end)));
             // Set untuk menyimpan kata yang sudah
Set<String> visited = new HashSet<>();
             visited.add(start); // Menandai kata
              // Jumlah node yang dikunjungi
int nodesVisited = 0;
             while (!priorityQueue.isEmpty()) {
                     Node current = priorityQueue.poll();
                    nodesVisited++:
                // Jika kata saat ini sama dengan kata akhir -> selesai
if (current.word.equals(end)) {
    Long endTime = System.currentTimeMillis();
    List<String> path = reconstructPath(current);
    Map<String, Object> result = new HashMap<>();
    result.put("Execution Time", (endTime - startTime) + " ms");
    result.put("Nodes Visited", nodesVisited);
    result.put("Path", path);
    result.put("Path Length", path.size());
    return result:
                  // Menambahkan tetangga kata saat ini ke priority queue
for (String neighbor : getNeighbors(current.word)) {
                          if (!visited.contains(neighbor)) {
                                    visited.add(neighbor);
                                    priorityQueue.add(new Node(neighbor, current, calculateHeuristic(neighbor, end)));
              Long endTime = System.currentTimeMillis();
              Map<String, Object> result = new HashMap<>>();
result.put("Execution Time", (endTime - startTime) + " ms");
result.put("Nodes Visited", nodesVisited);
              result.put("Path", Collections.emptyList());
result.put("Path Length", 0);
result.put("Path Length", 0);
```

Gambar 3.2.1. Algoritma Greedy Best First Search (GBFS) (1)

```
// Method untuk menghitung heuristic dari kata saat ini ke kata akhir
private int calculateHeuristic(String word, String end) {
    // Jika kata sudah pernah dihitung heuristicnya, maka gunakan hasil sebelumnya
    if (heuristicCache.containsKey(word)) {
        return heuristicCache.get(word);
    }
}

// Jika panjang kata tidak sama, maka heuristic = MAX_VALUE

if (word.length() != end.length()) {
        return Integer.MAX_VALUE;
}

// Menghitung jarak antara kata saat ini dengan kata akhir
int heuristic = 0;
for (int i = 0; i < word.length(); i++) {
        if (word.charAt(i) != end.charAt(i)) {
            heuristic++;
        }
    }

heuristicCache.put(word, heuristic);
    return heuristic;
}
</pre>
```

Gambar 3.2.2. Algoritma Greedy Best First Search (GBFS) (2)

Tabel 3.2.1. Kelas GBFSWordLadder

No	Constructor/Method	Penjelasan	
1	GBFSWordLadder	Konstruktor untuk kelas GBFSWordLadder . Menerima parameter filename untuk menginisialisasi file kamus yang akan digunakan oleh metode pencarian.	
2	findLadder → Map <string, object=""></string,>	Konstruktor untuk kelas GBFSWordLadder . Menerima parameter filename untuk menginisialisasi file kamus yang akan	

		akhir, kembalikan peta dengan detail eksekusi: Execution Time, Nodes Visited, Path, Path Length. c. Temukan semua tetangga kata saat ini yang berbeda satu huruf dan tambahkan ke antrian prioritas jika belum dikunjungi. 6. Jika tidak ada jalur yang ditemukan, kembalikan peta yang menunjukkan Execution Time, Nodes Visited, jalur kosong, dan panjang jalur 0.	
3	calculateHeuristic → int	 Menghitung nilai heuristic untuk kata tertentu dibandingkan dengan kata akhir. 1. Jika kata sudah ada dalam cache, gunakan nilai heuristic dari cache. 2. Jika panjang kata berbeda dengan kata akhir, kembalikan Integer.MAX_VALUE. 3. Hitung perbedaan antara kata saat ini dan kata akhir, dan jumlahkan perbedaannya untuk menentukan heuristic. 4. Simpan nilai heuristic dalam cache dan kembalikan nilai tersebut. 	

3.3. Algoritma A-Star (A*)

```
package Algorithms;
import java.io.FileNotFoundException;
import java.util.*;
         <sup>k</sup> Mparam filename nama file vang berisi kamus kata
     public AStarWordLadder(String filename) throws FileNotFoundException {
       * @param start kata awal
* @param end kata akhi
     public Map<String, Object> findLadder(String start, String end) {
    long startTime = System.currentTimeMillis();
           // Sama dengan panjang acta and and
if (idictionary.contains(start) || !dictionary.contains(end) || start.length() != end.length()) {
    return Collections.emptyMap();
           // Priority queue untuk menyimpan node yang akan dikunjungi
PriorityQueue<Node> priorityQueue = new PriorityQueue<>(Comparator.comparingInt(node -> node.priority));
priorityQueue.add(new Node(start, null, 0, heuristic(start, end)));
           // Map untuk menyimpan cost terbaik dari node awai
Map<String, Integer> bestCosts = new HashMap<>();
           // Set untuk menyimpan kata yang sudah dikunjungi
Set<String> visited = new HashSet<>();
            int nodesVisited = 0;
           while (!priorityQueue.isEmpty()) {
                  Node current = priorityQueue.poll();
                 nodesVisited++;
                visited.add(current.word); // Menandai kata saat ini sebagai sudah dikunjungi
                 // Menambahkan tetangga kata saat ini ke priority que
for (String neighbor : getNeighbors(current.word)) {
   if (visited.contains(neighbor)) {
                       Long endTime = System.currentTimeMillis();
           cong endilme = System.currentTimeMillis();
MapCstring, Object> result = new HashMapc>();
result.put("Execution Time", (endTime - startTime) + " ms");
result.put("Nodes Visited", nodesVisited);
result.put("Path", Collections.emptyList());
result.put("Path Length", 0);
return result; // No path found
```

Gambar 3.3.1. Algoritma A-Star (A*)

Tabel 3.3.1. Kelas AStarWordLadder

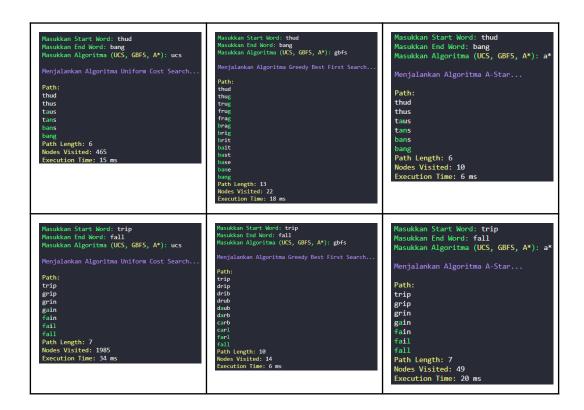
No	Constructor/Method	Penjelasan	
1	AStarWordLadder	Konstruktor untuk kelas AStarWordLadder . Menerima parameter filename untuk menginisialisasi file kamus yang akan digunakan oleh metode pencarian.	
2	findLadder → Map <string, object=""></string,>	Mencari ladder (rangkaian kata) dari kata awal ke kata akhir menggunakan algoritma A* dan mengembalikan peta yang berisi detail tentang waktu eksekusi, simpul yang dikunjungi, jalur yang ditemukan, dan panjang jalur. 1. Menginisialisasi antrian prioritas (PriorityQueue <node>) untuk menyimpan simpul berdasarkan priority (heuristik A*). 2. Menambahkan kata awal ke antrian prioritas dengan cost nol dan heuristic yang dihitung menggunakan metode heuristic. 3. Menginisialisasi Map<string, integer=""> untuk melacak cost terbaik dari kata awal ke kata tertentu dan menetapkan cost nol ke kata awal. 4. Penghitung (nodesVisited) melacak jumlah simpul yang dikunjungi selama pencarian. 5. Set (Set<string>) digunakan untuk melacak kata yang sudah dikunjungi. 6. Selama masih ada simpul dalam antrian prioritas: a. Mengeluarkan simpul dengan priority terkecil. b. Jika kata saat ini sama dengan kata akhir, kembalikan peta dengan detail eksekusi: Execution Time, Nodes Visited, Path, dan Path Length. c. Temukan semua tetangga kata saat ini yang berbeda satu huruf, hitung cost dan priority mereka, dan tambahkan ke antrian prioritas jika cost baru lebih rendah dari sebelumnya. 7. Jika tidak ada jalur yang ditemukan, kembalikan peta yang menunjukkan Execution Time, Nodes Visited, jalur kosong, dan panjang jalur 0.</string></string,></node>	

4. Tangkapan Layar Hasil Keluaran dari Masukan

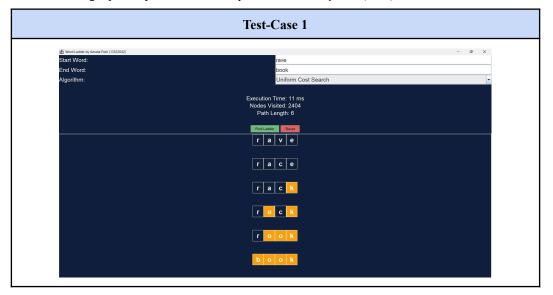
Tabel 4.1. Tangkapan Layar Hasil I/O Command Line Interface (CLI)

Uniform Cost Search Algorithm (UCS)	Greedy Best First Search (GBFS)	A-Star (A*)
Masukkan Start Word: rave Masukkan End Word: book Masukkan Algoritma (UCS, GBFS, A*): ucs Menjalankan Algoritma Uniform Cost Search Path: rave race rack rock rock rock book Path Length: 6 Nodes Visited: 2404 Execution Time: 38 ms	Masukkan Start Word: rave Masukkan End Word: book Masukkan Algoritma (UCS, GBFS, A*): gbfs Menjalankan Algoritma Greedy Best First Search Path: rave rove rote rots bots book Path Length: 7 Nodes Visited: 10 Execution Time: 16 ms	Masukkan Start Word: rave Masukkan End Word: book Masukkan Algoritma (UCS, GBFS, A*): a* Menjalankan Algoritma A-Star Path: rave race rack back book book Path Length: 6 Modes Visited: 45 Execution Time: 8 ms
Masukkan Start Word: atlases Masukkan End Word: cabaret Masukkan Algoritma (UCS, GBPS, A*): ucs Menjalankan Algoritma Uniform Cost Search Path: atlases anlases anlases unlaces unlaced unfaked unfaked unfaked uncakes uncases uneases uneases uneases creases creases creases croaser croxier croxier croxier croxier dickler dickler dickler dickler dickles hackles heckles defiles refiles reviled reveled naveled naveled naveled naveled navened wavened watered ustered tabaret cabaret Path Length: 53 Nodes Visited: 7648 Execution Time: 111 ms	Massidkan Start Word: atlases Massidkan Algoritma (UCS, GBFS, A*): gbfs Menjalankan Algoritma Greedy Best First Search Path: atlases anilases anilases unlaces unlaced unfaled unfaled unfaled unfaled unfaled unsases unesses creates creates creates creates created cheated cheated cheated shucker shicker snicker snicked snacked saanker spanner scanner scanter scanted scatted scatter platier pestiir pottiir cuttiir cuttiir cutties punties pun	Masukkan Start Word: atlases Masukkan End Word: cabaret Masukkan Algoritma (UCS, GBFS, A*): a* Menjalankan Algoritma A-Star Path: atlases anlases anlaces unlaces unlaced unfaded unfaded unfaded unfaded uncakes uncakes uncakes uncakes uncakes uncakes creases creases creases creases crosser crosier crozier crozier crozier crozier brakier beakier peakier peakier pekier pickier dickies hickies hickies hickles heckles dectles defiled develed reveled ravened havened wavened wavened wavened wavened wavened wavened unavened tabanet tabanet tabanet tabanet path Length: 53 Nodes Visites: 139 ms

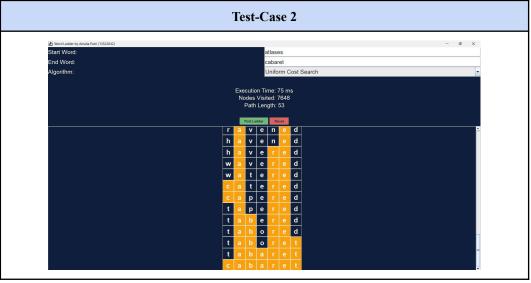
```
lardier
larkier
barkier
balkier
talkier
                                                                                                                 tackier
tackler
                                                                                                                   cackler
cackles
                                                                                                                 hackles
heckles
                                                                                                                 deckles
deciles
defiles
                                                                                                                  refines
                                                                                                                   Masukkan Start Word: frown
Masukkan End Word: smile
Masukkan Algoritma (UCS, GBFS, A*): gbfs
                                                                                                                                                                                                                                    Masukkan Start Word: frown
Masukkan End Word: smile
Masukkan Algoritma (UCS, GBFS, A*): a*
Masukkan Start Word: frown
Masukkan End Word: smile
Masukkan Algoritma (UCS, GBFS, A*): ucs
                                                                                                                                                                                                                                     Path:
                                                                                                                                                                                                                                    frown
frows
flows
slows
slots
slits
                                                                                                                                                                                                                                     skits
skite
 Path Length: 10
Nodes Visited: 4347
Execution Time: 70 ms
                                                                                                                                                                                                                                  smite
smile
Path Length: 10
Nodes Visited: 285
Execution Time: 14 ms
Masukkan Start Word: hope
Masukkan End Word: wish
Masukkan Algoritma (UCS, GBFS, A*): ucs
                                                                                                                   Masukkan Start Word: hope
Masukkan End Word: wish
Masukkan Algoritma (UCS, GBFS, A*): gbfs
                                                                                                                                                                                                                                     Masukkan Start Word: hope
Masukkan End Word: wish
Masukkan Algoritma (UCS, GBFS, A*): a*
                                                                                                                                                                                                                                     Path:
                                                                                                                                                                                                                                   hope
hose
                                                                                                                                                                                                                                   pose
posh
                                                                                                                                                                                                                                   pish
wish
                                                                                                                                                                                                                                   Path Length: 6
Nodes Visited: 27
Execution Time: 8 ms
```

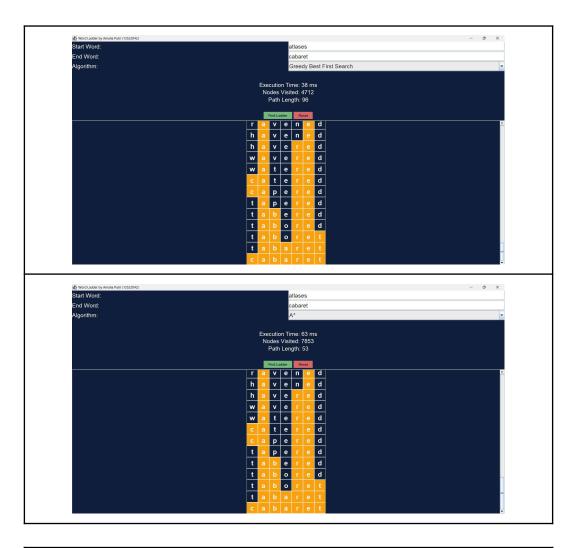


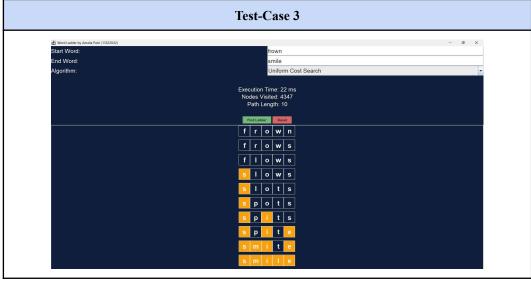
Tabel 4.2. Tangkapan Layar Hasil I/O Graphical User Interfaces (GUI)



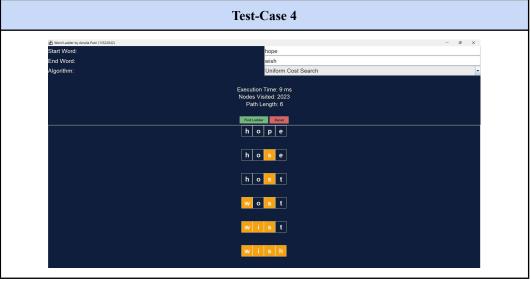


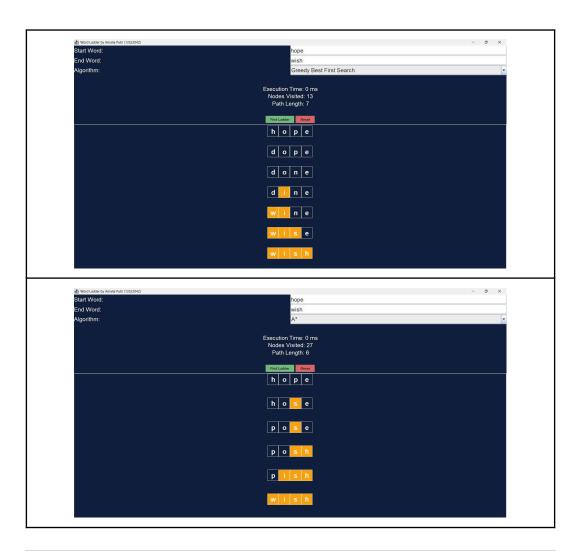


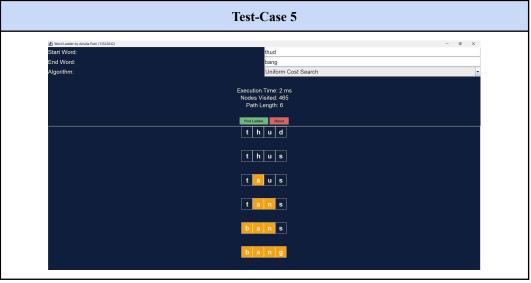


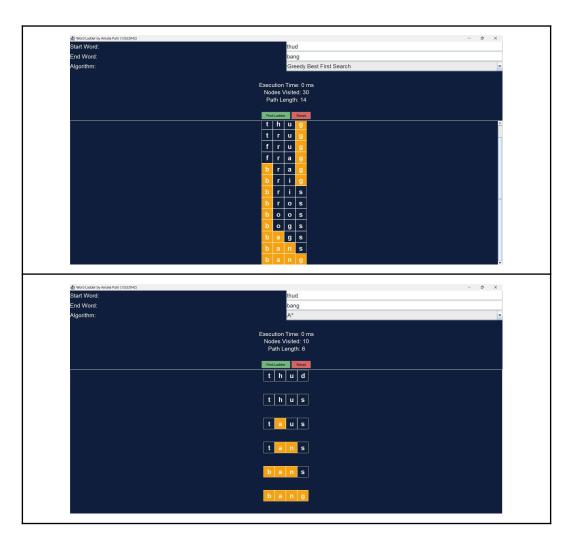


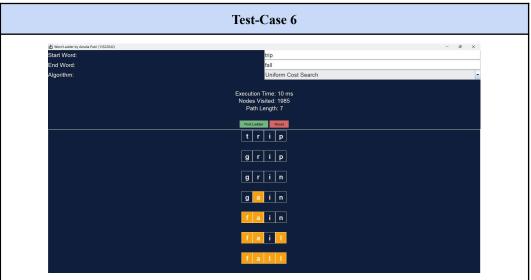


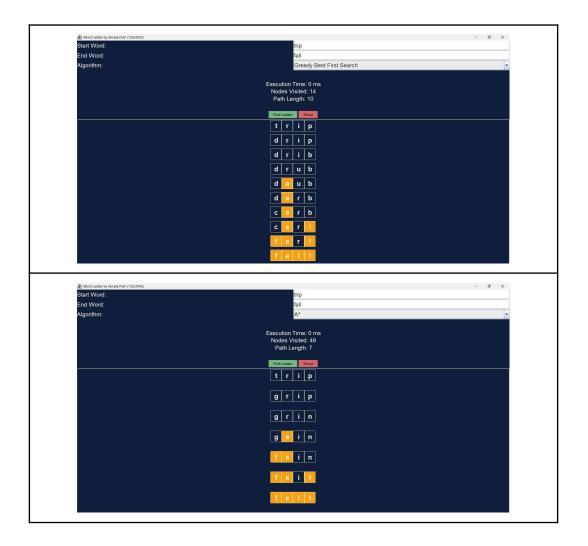






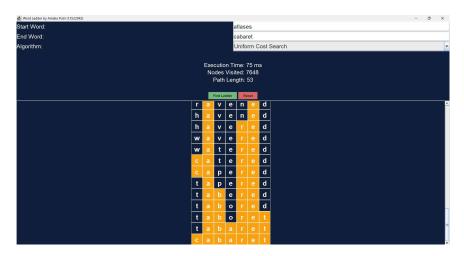






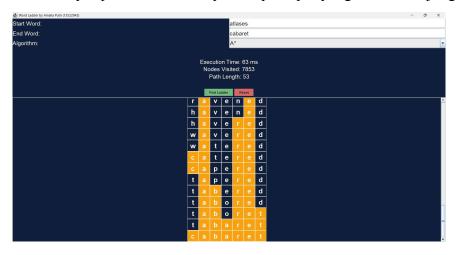
5. Hasil Analisis Perbandingan Kedua Solusi Algoritma

Pada algoritma UCS (Uniform Cost Search), waktu eksekusi mencapai 76 ms dengan jumlah simpul yang dikunjungi sebanyak 7.648 dan panjang lintasan 53 kata. Algoritma ini menggunakan metode pencarian dengan prioritas berdasarkan biaya terendah. Hal ini menjadikan UCS optimal dalam mencari solusi namun memerlukan waktu yang cukup lama dan memori yang besar saat dataset menjadi besar karena menjelajahi setiap simpul dengan lebih menyeluruh.



Gambar 5.1. Test-Case 2 UCS

Algoritma A* memiliki waktu eksekusi 63 ms dengan simpul yang dikunjungi sebanyak 7.853 dan panjang lintasan yang sama yaitu 53 kata. A* memiliki pendekatan yang lebih efisien karena menggunakan kombinasi biaya dari simpul awal ke simpul saat ini (g(n)) dan perkiraan biaya dari simpul saat ini ke tujuan (h(n)). Kombinasi ini memungkinkan A* untuk menemukan solusi optimal dengan lebih cepat dibandingkan UCS dalam beberapa kasus karena mengurangi jumlah simpul yang dijelajahi. Namun, A* masih memerlukan memori yang cukup besar karena harus menyimpan informasi biaya setiap simpul yang telah dikunjungi.



Gambar 5.2. Test-Case 2 A*

Greedy Best First Search (GBFS) adalah algoritma yang paling cepat dari ketiganya dengan waktu eksekusi hanya 30 ms. Namun, jumlah simpul yang dikunjungi hanya 4.712 dan menghasilkan panjang lintasan terpanjang yakni 96

kata. Hal ini karena GBFS lebih fokus pada pendekatan heuristik atau perkiraan biaya menuju tujuan, yang terkadang menyebabkan eksplorasi jalan yang lebih panjang dan tidak optimal dalam hal panjang lintasan.



Gambar 5.3. Test-Case 2 GBFS

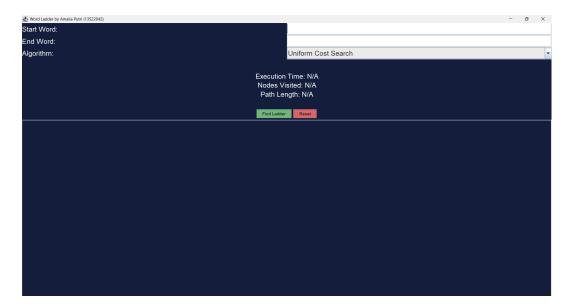
Secara keseluruhan, dari gambar yang diberikan, algoritma A* mampu mencapai solusi optimal dengan waktu eksekusi dan penggunaan memori yang lebih baik dibandingkan UCS, meskipun membutuhkan lebih banyak memori daripada GBFS. Sementara itu, GBFS lebih cepat dalam waktu eksekusi, tetapi seringkali tidak optimal dalam panjang lintasan karena fokus pada perkiraan heuristik.

6. Implementasi Bonus

Implementasi *Graphical User Interfaces* (GUI) pada Java dijelaskan pada tabel berikut ini.

Komponen	Deskripsi	
Frame Utama	JFrame yang menjadi wadah utama bagi seluruh komponen GUI lainnya. Menggunakan BorderLayout.	
Panel Input	 Start Word (startField): Input teks untuk memasukkan kata awal. End Word (endField): Input teks 	

	untuk memasukkan kata tujuan. 3. Algorithm Selection (algorithmSelection): Dropdown untuk memilih algoritma (UCS, GBFS, A*).
Panel Informasi	 Execution Time (timeExecutionLabel): Menampilkan waktu eksekusi pencarian. Nodes Visited (nodesVisitedLabel): Menampilkan jumlah simpul yang dikunjungi. Path Length (pathLengthLabel): Menampilkan panjang lintasan yang ditemukan.
Panel Tombol	 Find Ladder (findButton): Tombol untuk memulai pencarian. Reset (resetButton): Tombol untuk menghapus input dan hasil.
Panel Grid	Menampilkan hasil pencarian sebagai grid kata-kata. Kata-kata yang ditemukan ditampilkan dalam kotak-kotak, dengan huruf-huruf yang sesuai dengan kata akhir disorot.



Gambar 6.1. Tampilan GUI

DAFTAR PUSTAKA

- 1. Munir, Rinaldi. "Penentuan Rute (Route/Path Planning) Bagian 1" (online).

 (https://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Stmik/2020-2021/Route-Planning-Bagian1-2021.pdf, diakses pada 3 Mei 2024).
- 2. Munir, Rinaldi. "Penentuan Rute (Route/Path Planning) Bagian 2" (online). (https://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Stmik/2020-2021/Route-Planning-Bagian2-2021.pdf, diakses pada 3 Mei 2024).

LAMPIRAN

Pengecekan Program

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

Tabel 3. Tabel Pengecekan Program

Repository

Link Repository dari Tugas Kecil 03 IF2211 Strategi Algoritma adalah sebagai berikut.

https://github.com/amaliap21/Tucil3_13522042.git