LAPORAN TUGAS KECIL III IF2211 - STRATEGI ALGORITMA

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



Disusun oleh:

Bryan Cornelius Lauwrence 13522033

PROGRAM STUDI TEKNIK INFORMATIKA
SEKOLAH TEKNIK ELEKTRO DAN INFORMATIKA
INSTITUT TEKNOLOGI BANDUNG
2024

DAFTAR ISI

DAFTAR ISI	2
BAB I DESKRIPSI TUGAS	3
BAB II LANDASAN TEORI	4
2.1 Algoritma Path Planning	4
2.2 Algoritma Uniform Cost Search	4
2.3 Algoritma Greedy Best First Search	4
2.4 Algoritma A*	5
BAB III IMPLEMENTASI	6
3.1 Implementasi Algoritma Uniform Cost Search	6
3.3 Implementasi Algoritma Greedy Best First Search	6
3.4 Implementasi Algoritma A*	7
3.5 Analisis Implementasi Algoritma	8
BAB IV SOURCE CODE PROGRAM	9
4.1 Class Node	9
4.2 Class PrioQueueNode	12
4.3 Class Path	15
4.4 Class Process	17
4.5 Class Dictionary	19
4.6 Class Main	20
BAB V PENGUJIAN PROGRAM DAN ANALISIS PERBANDINGAN	26
5.1 Pengujian Program	26
5.2 Analisis Perbandingan	35
5.3 Implementasi Bonus.	36
BAB VI KESIMPULAN DAN SARAN	37
6.1 Kesimpulan	37
6.2 Saran	37
LAMPIRAN	38
DAFTAR PUSTAKA	39

BAB I 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 EAST is the start word, WEST is the end word ٧ Α S We changed E to V to make VAST ٧ Е S We changed A to E to make VEST W E S And we changed V to W to make WEST E S T Done

Gambar 1.1 Ilustrasi dan Peraturan Permainan Word Ladder (Sumber: https://wordwormdormdork.com/)

Tugas kecil ini bertujuan untuk mengimplementasikan program untuk mencari solusi dari word ladder dengan algoritma path planning, yaitu uniform cost search (UCS), greedy best first search (GBFS) dan A*. Program akan mencari solusi optimal berdasarkan masing-masing algoritma. Program dibuat menggunakan bahasa pemrograman Java.

BAB II LANDASAN TEORI

2.1 Algoritma Path Planning

Algoritma *path planning* adalah algoritma untuk menentukan rute, jika bisa rute terpendek, dari suatu simpul ke simpul lainnya pada graf tertentu. Algoritma *path planning* terdiri dari dua jenis, yaitu *uninformed search* dan *informed search*. *Uninformed search* adalah pencarian tanpa memedulikan lokasi simpul tujuan sehingga seluruh simpul akan dibangkitkan secara merata sampai ditemukan simpul tujuan. *UCS* merupakan salah satu algoritma yang termasuk *uninformed search*. *Informed search* adalah pencarian yang memedulikan lokasi simpul tujuan sehingga hanya simpul yang mengarah ke simpul tujuanlah yang akan dibangkitkan. *GBFS* dan A* termasuk *Informed search*.

Ketiga algoritma yang telah disebutkan memiliki sebuah fungsi evaluasi f(n) pada setiap simpul yang telah dibangkitkan. Fungsi evaluasi diibaratkan sebagai harga yang diperlukan untuk mencapai simpul tersebut. Fungsinya untuk mengoptimalkan rute yang dicari dengan hanya mengunjungi simpul-simpul dengan harga minimum. Fungsi evaluasi menggunakan perhitungan greedy g(n) dan perhitungan heuristic h(n) sesuai masalah yang akan diselesaikan. Fungsi evaluasi dapat menggunakan keduanya atau salah satu saja tergantung algoritma yang dipakai.

2.2 Algoritma Uniform Cost Search

Algoritma $uniform\ cost\ search\ merupakan\ algoritma\ yang\ f(n)$ -nya hanya menggunakan fungsi g(n). Algoritma ini akan membangkitkan anak-anak dari suatu simpul, kemudian menghitung biayanya, misalnya pada pencarian rute biayanya adalah jarak tempuh, dari simpul awal ke simpul yang sedang dievaluasi. Algoritma ini kemudian akan memasukkan simpul-simpul baru ke dalam suatu antrean yang mengutamakan simpul dengan biaya terkecil. Simpul ini kemungkinan besar dapat menemukan rute terpendek, tetapi alokasi memori yang digunakan sangat besar karena rute akan dibangkitkan berdasarkan biayanya saat ini sehingga rute yang menjauh dari simpul tujuan pun akan terus dibangkitkan.

2.3 Algoritma Greedy Best First Search

Algoritma greedy best first search merupakan algoritma yang f(n)-nya hanya menggunakan fungsi h(n). Algoritma ini juga menghitung biaya dari anak-anak yang

dibangkitkan oleh suatu simpul. Misalnya pada pencarian jalur, biayanya adalah jarak simpul saat ini ke simpul tujuan pada garis lurus. Algoritma juga menggunakan sebuah antrean yang diurutkan berdasarkan biaya terkecil. Algoritma ini akan memiliki alokasi memori yang lebih sedikit dibandingkan *UCS* karena algoritma ini hanya membangkitkan simpul yang mengarah ke simpul tujuan. Namun, algoritma ini sulit menemukan rute yang optimal karena dapat terjebak pada simpul dengan nilai optimal pertama dan tidak bisa mencari simpul lainnya.

2.4 Algoritma A*

Algoritma A* merupakan algoritma hasil perpaduan dari UCS dan GBFS. F(n) yang digunakan oleh A* adalah total nilai dari g(n) dan h(n). Sama seperti kedua algoritma sebelumnya, A* juga memiliki antrean dan membangkitkan simpul yang biayanya minimal. Algoritma A* memiliki kelebihan dalam penggunaan memori karena hanya membangkitkan simpul yang mengarah ke simpul tujuan dan pasti dapat memberikan solusi optimal dengan syarat h(n) admissible. Admissible adalah kondisi ketika nilai h(n) selalu lebih kecil atau sama dengan biaya sesungguhnya. Contohnya pada kasus pencarian jalur, nilai h(n) adalah jarak garis lurus suatu lokasi ke lokasi lainnya. Namun, h(n) pasti lebih kecil atau sama dengan jarak sesungguhnya karena jalan dari suatu lokasi ke lokasi lainnya bisa saja berbelok-belok. Jadi, pada kasus pencarian rute, penggunaan algoritma A* akan menghasilkan rute optimal.

BAB III

IMPLEMENTASI

Ketiga algoritma yang dibuat menggunakan struktur data yang sama, yaitu *Node* sebagai simpul dari kata-kata, *Priority Queue Node* sebagai penyimpan simpul-simpul yang telah dibangkitkan, *Set* yang berisi kata-kata dari kamus, dan *map* yang kuncinya adalah kata yang sudah ditinjau dan nilainya adalah kedalaman kata tersebut ditemukan. Terdapat sebuah kelas *Path* untuk membentuk jalur dari kata awal ke kata tujuan jika kata tujuan ditemukan. Fungsi g(n) dan h(n) pada kasus *word ladder* memiliki pengertian sebagai berikut:

- 1. g(n) adalah jumlah perubahan kata yang dilakukan pada n dari kata awal
- 2. h(n) adalah jumlah huruf pada n yang posisinya sama, tetapi hurufnya berbeda dengan huruf pada kata tujuan.

3.1 Implementasi Algoritma Uniform Cost Search

Algoritma UCS memiliki fungsi evaluasi dari g(n) saja. Implementasinya sebagai berikut:

- 1. Masukkan kata awal ke dalam *queue*.
- 2. Ambil simpul pada head dari queue.
- 3. Jika kata adalah kata tujuan, loncat ke langkah 8.
- 4. Cari kata-kata yang bisa dibangkitkan dari simpul tersebut dengan mengganti setiap huruf dari kata tersebut dengan A sampai Z satu per satu.
- 5. Jika kata ditemukan pada kamus, cari di map kata tersebut sudah dicek pada kedalaman sebelumnya atau belum.
- 6. Jika belum, tambahkan map dan bangkitkan sebuah simpul, hitung g(n) kemudian masukkan ke dalam *queue* dengan memprioritaskan simpul yang fungsi evaluasinya lebih kecil.
- 7. Lakukan langkah 2 sampai 5, sampai simpul yang diambil adalah kata tujuan.
- 8. Pastikan jalur yang ditemukan memiliki fungsi evaluasi yang minimal.
- 9. Jika belum minimal, kembali ke langkah 2.
- 10. Jika minimal, program selesai.

3.3 Implementasi Algoritma Greedy Best First Search

Algoritma GBFS memiliki fungsi evaluasi dari h(n) saja. Implementasinya sebagai berikut:

- 1. Masukkan kata awal ke dalam *queue*.
- 2. Ambil simpul pada *head* dari *queue*.
- 3. Jika kata adalah kata tujuan, loncat ke langkah 8.
- 4. Cari kata-kata yang bisa dibangkitkan dari simpul tersebut dengan mengganti setiap huruf dari kata tersebut dengan A sampai Z satu per satu.
- 5. Jika kata ditemukan pada kamus, cari di map kata tersebut sudah dicek pada kedalaman sebelumnya atau belum.
- 6. Jika belum, tambahkan map dan bangkitkan sebuah simpul, hitung h(n) kemudian masukkan ke dalam *queue* dengan memprioritaskan simpul yang fungsi evaluasinya lebih kecil.
- 7. Lakukan langkah 2 sampai 5, sampai simpul yang diambil adalah kata tujuan.
- 8. Pastikan jalur yang ditemukan memiliki fungsi evaluasi yang minimal.
- 9. Jika belum minimal, kembali ke langkah 2.
- 10. Jika minimal, program selesai.

3.4 Implementasi Algoritma A*

Algoritma A* memiliki fungsi evaluasi berupa jumlah g(n) dengan h(n). Implementasinya sebagai berikut:

- 1. Masukkan kata awal ke dalam queue.
- 2. Ambil simpul pada head dari queue.
- 3. Jika kata adalah kata tujuan, loncat ke langkah 8.
- 4. Cari kata-kata yang bisa dibangkitkan dari simpul tersebut dengan mengganti setiap huruf dari kata tersebut dengan A sampai Z satu per satu.
- 5. Jika kata ditemukan pada kamus, cari di map kata tersebut sudah dicek pada kedalaman sebelumnya atau belum.
- 6. Jika belum, tambahkan map dan bangkitkan sebuah simpul, hitung total h(n) dan g(n) kemudian masukkan ke dalam *queue* dengan memprioritaskan simpul yang fungsi evaluasinya lebih kecil.
- 7. Lakukan langkah 2 sampai 5, sampai simpul yang diambil adalah kata tujuan.
- 8. Pastikan jalur yang ditemukan memiliki fungsi evaluasi yang minimal.
- 9. Jika belum minimal, kembali ke langkah 2.
- 10. Jika minimal, program selesai.

3.5 Analisis Implementasi Algoritma

Pada kasus permainan word ladder, fungsi heuristic h(n) menganggap jumlah huruf yang berbeda adalah jumlah langkah yang diperlukan. Misalnya dari kata "BABY" ke kata "CRIB" akan dianggap memerlukan empat kali perubahan oleh h(n). Padahal, dari BABY ke CRIB memerlukan setidaknya sembilan kali perubahan. Contoh lainnya dari kata "BAR" ke "RUN" menurut h(n) memerlukan tiga kali perubahan dan nyatanya dari BAR ke RUN memerlukan setidaknya tiga kali perubahan. Jadi, nilai h(n) pasti kurang dari atau sama dengan jumlah perubahan sesungguhnya. Oleh karena itu, A* pada kasus ini pasti bersifat admissible.

Algoritma GBFS belum tentu menghasilkan jalur yang sama dengan algoritma UCS. Hal ini dikarenakan fungsi g(n) yang digunakan oleh UCS menghitung berapa kali perubahan dilakukan sehingga seluruh perubahan dari kata awal ke kata tujuan akan ditinjau secara bersamaan terus menerus. Sedangkan fungsi h(n) yang digunakan oleh GBFS awalnya memang melakukan hal yang sama seperti UCS, yaitu meninjau semua kata yang dibangkitkan, tetapi setelah menemukan satu kata saja dengan huruf yang sama pada posisi yang sama dengan kata tujuan, kata tersebut dan anak-anaknya akan terus dibangkitkan sampai tidak lagi ditemukan kata atau mencapai kata tujuan. Jadi, urutan simpul yang dibangkitkan UCS dan GBFS bisa jadi berbeda dan rute hasilnya juga kemungkinan besar berbeda.

Perbedaan algoritma A^* dengan UCS adalah digunakannya fungsi h(n) oleh A^* dalam fungsi evaluasinya. Namun, keduanya sama-sama menggunakan g(n) dalam fungsi evaluasinya. Kedua algoritma tersebut pasti akan memberikan solusi optimal pada permainan ini. Alasan A^* pasti memberikan solusi optimal sudah dijelaskan pada paragraf pertama, sedangkan UCS pasti memberikan solusi optimal karena UCS menghitung banyak perubahan yang dilakukan sehingga seluruh simpul ditinjau secara merata sampai ditemukan kata akhir. Namun, algoritma A^* , secara teori, lebih efisien dibandingkan UCS karena UCS membangkitkan semua simpul secara merata, sedangkan A^* hanya membangkitkan simpul yang nilai h(n)-nya lebih rendah. Jadi, algoritma A^* lebih efisien daripada algoritma UCS.

Algoritma GBFS akan memiliki kecepatan yang tinggi karena sekalinya menemukan h(n) yang lebih rendah, GBFS akan meninjau kata tersebut saja tanpa memedulikan simpul lainnya. Namun, solusi yang ditemukan GBFS belum tentu optimal karena bisa saja terdapat kata lain yang h(n)-nya lebih besar, tetapi jalurnya secara nyata lebih sedikit daripada kata lainnya. Jadi, GBFS tidak menjamin solusi optimal.

BAB IV

SOURCE CODE PROGRAM

4.1 Class Node

Berikut merupakan implementasi kelas *node* pada bahasa pemrograman Java:

```
public class Node {
   private String word;
   private Node parent;
   private int depth;
    * @param word the word in the node
   public Node(String word) {
       this.word = word;
       this.parent = null;
       depth = 0;
    * @param parent the Node it generated from
   public Node(String word, Node parent) {
       this.parent = parent;
       if (parent == null) {
           depth = 0;
```

```
depth = parent.depth+1;
* @param parent the Node it generated from
public Node(String word, Node parent, int g) {
   this.word = word;
   this.parent = parent;
   this.depth = parent.depth + 1;
public Node(Node n) {
   this.word = n.word;
   this.parent = n.parent;
   this.depth = n.depth;
   this.g = n.g;
public String getWord() { return word; }
```

```
public Node getParent() { return parent; }
public int getDepth() { return depth; }
public int getG() { return g; }
public int getCost() { return g+h; }
 * @param other destination string
public void changeH(String other) {
    for (int i = 0; i < other.length(); i++) {
            temp++;
```

Kelas *Node* berfungsi sebagai penyimpan kata dalam bentuk suatu simpul. Simpul tersebut akan menyimpan *reference* ke simpul asalnya. Simpul pertama yang dibangkitkan akan memiliki *attribute* parent *null*. Depth berfungsi untuk mencatat kedalaman simpul, g sebagai nilai g(n) dan h sebagai nilai h(n). Kelas ini memiliki tiga *constructor* dan sebuah *copy constructor*. Kelas ini juga memiliki *getter* untuk atribut-atributnya. Terdapat sebuah atribut tambahan, yaitu changeH() untuk menghitung nilai h(n) berdasarkan kata yang diberikan.

4.2 Class PrioQueueNode

Berikut merupakan implementasi kelas *PrioQueueNode* pada bahasa pemrograman Java:

```
public class PrioQueueNode {
   private int generateAmount;
    * @param begin the starting word
   public PrioQueueNode(String begin) {
       queueOfWords = new ArrayList<Node>();
       foundWord = new HashMap<String, Integer>();
       foundWord.put(begin, 0);
       Node n = new Node(begin, null);
       enqueue(n);
   public List<Node> getQueueOfWords() { return queueOfWords; }
   public int getGeneratedNode() { return generateAmount; }
   private void enqueue(Node n) {
```

```
int cost = n.getCost();
        while (idx < queueOfWords.size() && cost >=
queueOfWords.get(idx).getCost()) {
           idx++;
       queueOfWords.add(idx, n);
        foundWord.put(n.getWord(), n.getDepth());
   public Node dequeue() {
       Node ret = queueOfWords.get(0);
       queueOfWords.remove(0);
       return ret;
   public boolean isEmptyQueue() {
       return queueOfWords.isEmpty();
   public boolean isPathMinimal(Path p) {
       if (isEmptyQueue()) { return true; }
       return (p.pathCost()) <= (queueOfWords.get(0).getCost());</pre>
     * @param depth the depth of the word
```

```
Greturn true if word doesn't exist in the map or exists with
   private boolean isWordChecked(String s, int depth) {
       if (foundWord.get(s) != null) {
           if (foundWord.get(s) >= depth) {
                foundWord.remove(s);
    * @param greedy true if greedy function is needed
     * @param heuristic true if heuristic function is needed
   public void listChild(Node now, String n, boolean greedy, boolean
heuristic, Dictionary d) {
       generateAmount++;
       String x = now.getWord();
       int currentDepth = now.getDepth() + 1;
       if (greedy) \{ g = now.getG()+1; \}
       for (int i = 0; i < x.length(); i++) {
            for (int j = 65; j \le 90; j++) {
                String temp = (x.substring(0, i) + c);
                if (i != x.length()-1) {
                    temp = temp + x.substring(i+1);
                if ((d.isWordValid(temp)) && !(isWordChecked(temp,
currentDepth))) {
                   Node tail = new Node(temp, now, g);
                    if (heuristic) { tail.changeH(n); }
```

```
enqueue(tail);
}
}
}
}
```

Kelas ini memiliki atribut list sebagai *queue*-nya, *map* untuk menyimpan kata yang sudah dikunjungi, dan generateAmount untuk menghitung jumlah simpul yang dikunjungi. *Map* menyimpan kata beserta kedalaman kata tersebut ditemukan. *Constructor* memiliki atribut kata awal. Terdapat metode *getter* untuk *queue* dan generateAmount. Enqueue akan memasukan sebuah simpul baru ke *queue* diurutkan berdasarkan *cost* terkecil, dequeue akan mengambil elemen pertama dari *queue* dan mengembalikannya, isEmptyQueue untuk mengecek kosong tidaknya *queue* saat ini, isPathMinimal untuk memastikan bahwa biaya jalur yang ditemukan memang minimal, isWordChecked untuk memastikan apakah kata sudah dibangkitkan pada kedalaman sebelumnya, dan listChild untuk membangkitkan anak-anak dari suatu simpul dan menyimpannya ke dalam *queue*.

4.3 Class Path

Berikut merupakan implementasi kelas *Path* pada bahasa pemrograman Java:

```
import java.util.*;

public class Path {
    // Attributes
    private int cost;
    private List<String> result;

    // Methods
    /**
    * Make a new path
    */
    public Path() {
        cost = 0;
        result = new ArrayList<>();
    }

    /**
    * Getter for the cost of the path
    * @return path's cost
```

```
public int pathCost() {
    return cost;
public List<String> getResult() {
    return result;
public boolean isEmptyPath() {
    return result.isEmpty();
public void makePath(Node n) {
   Node temp = new Node(n);
    while (temp.getParent() != null) {
        result.add(temp.getWord());
        temp = new Node(temp.getParent());
    result.add(temp.getWord());
   Collections.reverse(result);
public void cleanPath() {
    result.clear();
```

Kelas ini merupakan kelas untuk menyimpan jalur di dalam list result dan biayanya pada atribut cost. Kedua atribut memiliki metode *getter* dan terdapat sebuah *constructor*. Metode

isEmptyPath berfungsi untuk mengecek sudah ditemukan jalur atau belum, makePath untuk membuat jalur dari suatu simpul, dan cleanPath untuk mengosongkan isi list.

4.4 Class Process

Berikut merupakan implementasi kelas *Process* pada bahasa pemrograman Java:

```
private PrioQueueNode q;
   private boolean greedy, heuristic;
     * @param begin starting word
    * @param greedy true if the greedy function is used (UCS and A*)
     * @param heuristic true if the heuristic fucntion is used (G-BFS
   public Process (String begin, String end, boolean greedy, boolean
heuristic, Dictionary d) {
       q = new PrioQueueNode(begin);
       p = new Path();
       this.d = d;
       this.greedy = greedy;
       this.heuristic = heuristic;
   public Path getPath() { return p; }
```

```
public PrioQueueNode getQueue() { return q; }
private boolean found(Node n) {
    return end.equals(n.getWord());
public boolean isMostMinimum() { return q.isPathMinimal(p); }
public void generateChild() {
   Node head = q.dequeue();
    if (found(head)) {
        if (!p.isEmptyPath()) {
            p.cleanPath();
        q.listChild(head, end, greedy, heuristic, d);
```

Kelas ini merupakan kelas untuk menjalankan fungsi-fungsi dan algoritma *path planning*. Kelas memiliki atribut kata tujuan, *queue*, *path*, kamus, dan *boolean* untuk menentukan fungsi yang akan digunakan selama proses berjalan. *greedy* akan bernilai *true* jika algoritma yang digunakan adalah *UCS* atau A* dan *heuristic* akan bernilai benar jika algoritma yang digunakan adalah *GBFS* atau A*. *Constructor* akan membentuk objek dari kelas-kelas lain. Terdapat metode *getter* untuk *queue* dan *path* pada proses. Metode found untuk mengecek apakah kata yang dicek merupakan kata tujuan, isMostMinimum untuk memastikan bahwa

jalur yang ditemukan memang bernilai minimal, generateChild sebagai proses untuk membangkitkan simpul-simpul baru.

4.5 Class Dictionary

Berikut merupakan implementasi kelas *Dictionary* pada bahasa pemrograman Java:

```
public class Dictionary {
   public Dictionary() {
       kamus = new HashSet<String>();
            BufferedReader f = new BufferedReader(new
FileReader("bin/dictionary.txt"));
            while ((line = f.readLine()) != null) {
                line = line.trim().toUpperCase();
                kamus.add(line);
            f.close();
            System.out.println("Terjadi kesalahan. Mohon jalankan
ulang");
   public boolean isWordValid(String s) {
        return kamus.contains(s);
```

}

Kelas ini berfungsi sebagai kamus untuk mengecek kata yang akan dibangkitkan. Kata-kata akan disimpan dalam sebuah *set*. Kamus dibentuk dari sebuah file teks yang berisi kata-kata dalam bahasa Inggris. Metode isWordValid berfungsi untuk mengecek apakah kata yang ditinjau ada di dalam kamus.

4.6 Class Main

Berikut merupakan implementasi kelas *Main* pada bahasa pemrograman Java:

```
public static void main(String[] args) {
    Dictionary dict = new Dictionary();
    JFrame f = new JFrame("Word Ladder Solver");
    f.setDefaultCloseOperation(JFrame.EXIT ON CLOSE);
    f.setSize(430, 470);
    f.setLayout(new FlowLayout());
    JPanel title = new JPanel();
    JLabel header = new JLabel("WORD LADDER SOLVER");
    title.add(header);
    title.setLayout(new FlowLayout(FlowLayout.CENTER, 0, 10));
    JPanel panel1 = new JPanel();
    panel1.setLayout(new FlowLayout(FlowLayout.CENTER, 0, 10));
    JLabel start = new JLabel("Starting word: ");
    JTextField input1 = new JTextField(20);
    panel1.add(start);
    panel1.add(input1);
    JPanel panel2 = new JPanel();
    panel2.setLayout(new FlowLayout(FlowLayout.CENTER, 0, 10));
    JLabel end = new JLabel("Destination word: \n");
```

```
JTextField input2 = new JTextField(18);
        panel2.add(end);
        panel2.add(input2);
       JPanel buttonPanel = new JPanel();
        JButton submitButton = new JButton("FIND");
        buttonPanel.add(submitButton);
        buttonPanel.setLayout(new FlowLayout(FlowLayout.CENTER, 5,
10));
       JRadioButton radioButton1 = new JRadioButton("UCS");
        JRadioButton radioButton2 = new JRadioButton("G-BFS");
        JRadioButton radioButton3 = new JRadioButton("A*");
        radioButton1.setSelected(true);
        JLabel tekspilihan = new JLabel("CHOOSE ALGORITHM");
        JPanel teksSementara = new JPanel();
        teksSementara.add(tekspilihan);
        teksSementara.setLayout(new FlowLayout(FlowLayout.CENTER, 5,
10));
       ButtonGroup buttonGroup = new ButtonGroup();
       buttonGroup.add(radioButton1);
       buttonGroup.add(radioButton2);
        buttonGroup.add(radioButton3);
       JPanel algoritma = new JPanel();
        algoritma.setLayout(new FlowLayout(FlowLayout.CENTER, 5,
10));
        algoritma.add(radioButton1);
        algoritma.add(radioButton2);
        algoritma.add(radioButton3);
        JPanel resPanel = new JPanel();
        JLabel res = new JLabel();
        resPanel.add(res);
        resPanel.setLayout(new FlowLayout(FlowLayout.CENTER, 5, 10));
        JPanel nodePanel = new JPanel();
```

```
JLabel nodeLabel = new JLabel();
        nodePanel.add(nodeLabel);
        nodePanel.setLayout(new FlowLayout(FlowLayout.CENTER, 5,
10));
       JPanel timePanel = new JPanel();
        JLabel timeLabel = new JLabel();
        timePanel.add(timeLabel);
        timePanel.setLayout(new FlowLayout(FlowLayout.CENTER, 5,
10));
       JPanel resultPanel = new JPanel();
        JLabel resultLabel = new JLabel();
        resultPanel.add(resultLabel);
        resultPanel.setLayout(new FlowLayout(FlowLayout.CENTER, 5,
10));
        JPanel memoryPanel = new JPanel();
        JLabel memoryLabel = new JLabel();
        memoryPanel.add (memoryLabel);
       memoryPanel.setLayout(new FlowLayout(FlowLayout.CENTER, 5,
10));
       JPanel contentPane = new JPanel();
        contentPane.setLayout(new BoxLayout(contentPane,
BoxLayout.Y AXIS));
        contentPane.add(title);
        contentPane.add(panel1);
        contentPane.add(panel2);
        contentPane.add(Box.createVerticalStrut(10)); // Add some
        contentPane.add(teksSementara);
        contentPane.add(algoritma);
        contentPane.add(Box.createVerticalStrut(10)); // Add some
        contentPane.add(buttonPanel);
        contentPane.add(Box.createVerticalStrut(10)); // Add some
        contentPane.add(resPanel);
        contentPane.add(resultPanel);
        contentPane.add(nodePanel);
        contentPane.add(timePanel);
        contentPane.add (memoryPanel);
```

```
JScrollPane scrollPane = new JScrollPane(contentPane,
JScrollPane.VERTICAL SCROLLBAR AS NEEDED,
JScrollPane.HORIZONTAL SCROLLBAR AS NEEDED);
       submitButton.addActionListener(new ActionListener() {
            public void actionPerformed(ActionEvent e) {
                Runtime r = Runtime.getRuntime();
                Process pr;
                String startingWord = input1.getText().toUpperCase();
                String destinationWord =
input2.getText().toUpperCase();
                if (startingWord.length() !=
destinationWord.length()) {
                    JOptionPane.showMessageDialog(f, "Input words
must have the same length.");
                if (!dict.isWordValid(startingWord) ||
!dict.isWordValid(destinationWord)) {
                    JOptionPane.showMessageDialog(f, "Input words
must be valid.");
                long startTime = System.currentTimeMillis();
               long beforeMem = r.totalMemory() - r.freeMemory();
                pr = new Process(startingWord, destinationWord,
false, false, dict);
                if (radioButton1.isSelected()) {
                   pr = new Process(startingWord, destinationWord,
                } else if (radioButton2.isSelected()) {
                    pr = new Process(startingWord, destinationWord,
```

```
false, true, dict);
                } else if (radioButton3.isSelected()) {
                    pr = new Process(startingWord, destinationWord,
                while (pr.getPath().isEmptyPath() &&
!(pr.getQueue().isEmptyQueue())) {
                    pr.generateChild();
                while (!pr.isMostMinimum() &&
!(pr.getQueue().isEmptyQueue())) {
                    pr.generateChild();
                long afterMem = r.totalMemory() - r.freeMemory();
                long stopTime = System.currentTimeMillis();
                res.setText("RESULT");
                if (pr.getPath().isEmptyPath()) {
                    resultLabel.setText("No path found");
pr.getPath().getResult().size(); i++) {
                        sb = sb + ((i+1) + "." +
pr.getPath().getResult().get(i) + "<br>");
                    resultLabel.setText("<html>" + sb + "</html>");
                nodeLabel.setText("Visited node(s): " +
pr.getQueue().getGeneratedNode());
                timeLabel.setText("Execution time: " +
(stopTime-startTime) + " ms");
               memoryLabel.setText("Memory used: " + (afterMem -
beforeMem) + " bytes");
```

```
// Adding scroller
scrollPane.setViewportView(contentPane);
f.add(scrollPane);

// Center the frame on the screen
f.setLocationRelativeTo(null);

f.setVisible(true);
}
```

Kelas *Main* merupakan kelas utama yang akan menjalankan program. Pada awal, kelas ini akan membuat sebuah kamus yang akan digunakan selama program berjalan. Kemudian, kelas akan membangun label-label untuk keperluan antarmuka. Program menunggu input dari pengguna, yaitu kata awal, kata tujuan, dan algoritma yang dipilih. Ketika tombol 'FIND' ditekan, program akan membuat sebuah proses yang akan mencari kata tujuan. Jika ditemukan kata tujuan dengan jalur yang optimal berdasarkan algoritma, program akan berhenti.

BAB V PENGUJIAN PROGRAM DAN ANALISIS PERBANDINGAN

5.1 Pengujian Program

Test Case	Result	
WORD LADDER SOLVER	UCS	
Starting word: bar	● UCS ○ G-BFS ○ A*	
Destination word: run	FIND	
CHOOSE ALGORITHM		
● UCS ○ G-BFS ○ A*	RESULT	
	1. BAR 2. BUR	
FIND	3. BUN 4. RUN	
	Visited node(s): 851	
	Execution time: 111 ms	
	Memory used: 10804552 bytes	
	GBFS	
	GBFS	
	GBFS ○ UCS ● G-BFS ○ A*	
	○ UCS ● G-BFS ○ A*	
	GUCS G-BFS A* FIND RESULT 1. BAR 2. BUR	
	○ UCS ● G-BFS ○ A* FIND RESULT 1. BAR	
	GUCS G-BFS A* FIND RESULT 1. BAR 2. BUR 3. BUN	
	G-BFS A* FIND RESULT 1. BAR 2. BUR 3. BUN 4. RUN	
	G-BFS A* FIND RESULT 1. BAR 2. BUR 3. BUN 4. RUN Visited node(s): 3	

	○ UCS ○ G-BFS ● A*
	RESULT 1. BAR 2. BUR 3. BUN 4. RUN Visited node(s): 6
	Execution time: 16 ms Memory used: 377288 bytes
	UCS
WORD LADDER SOLVER Starting word: baby Destination word: crib	CHOOSE ALGORITHM • UCS • G-BFS • A*
CHOOSE ALGORITHM	FIND
○ UCS ○ G-BFS ● A*	1. BABY 2. BABE 3. BADE
	4. BADS 5. BAAS 6. BRAS 7. BRIS 8. CRIS 9. CRIB
	Visited node(s): 20240
	Execution time: 597 ms Memory used: 8388608 bytes
	GBFS

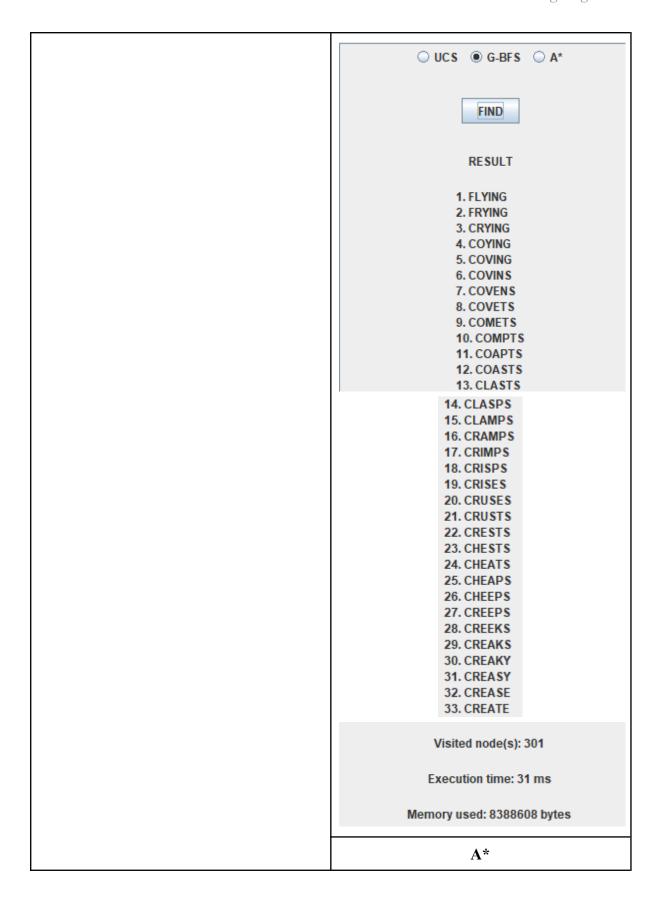
CHOOSE ALGORITHM
○ UCS ● G-BFS ○ A*
FIND
RESULT
1. BABY 2. GABY 3. GAMY 4. GAMB 5. GARB 6. CARB 7. CARD 8. CAID 9. CHID
11. CRIS 12. CRIB
Visited node(s): 27
Execution time: 16 ms
Memory used: 608256 bytes
A*
CHOOSE ALGORITHM
○ UCS ○ G-BFS ® A*
FIND
RESULT
1. BABY 2. BABE 3. BASE 4. BAST 5. BAIT 6. BRIT 7. BRIS
8. CRIS 9. CRIB

	Visited node(s): 2098 Execution time: 188 ms Memory used: 17902176 bytes	
WORD LADDER SOLVER	UCS	
Starting word: flight	RESULT	
Destination word: create	No path found	
CHOOSE ALGORITHM	Visited node(s): 15	
● UCS ○ G-BFS ○ A*	Execution time: 15 ms	
© UCS O G-BFS O A	Memory used: 856072 bytes	
FIND	GBFS	
	○ UCS ● G-BFS ○ A*	
	RESULT No path found	
	Visited node(s): 15	
	Execution time: 31 ms	
	Memory used: 527376 bytes	
	A*	

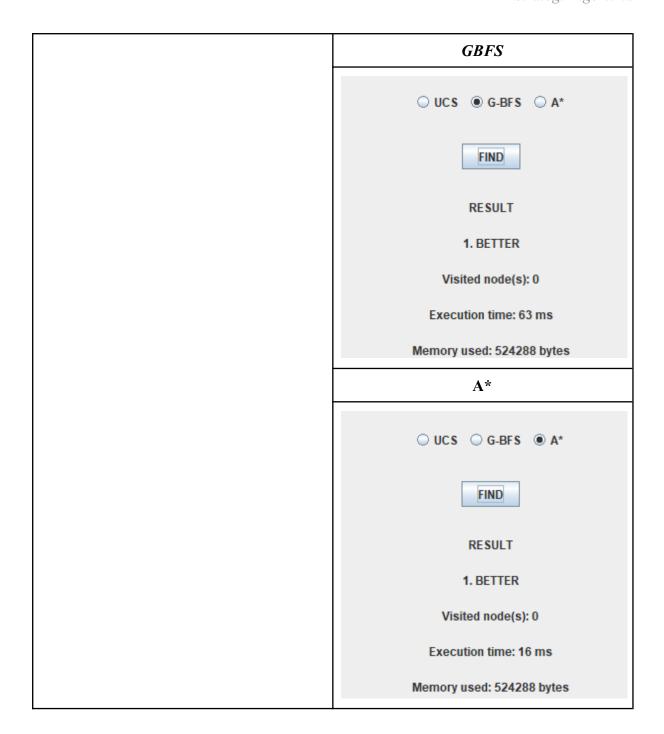
	OUCS G-BFS A* FIND RESULT No path found Visited node(s): 15 Execution time: 15 ms Memory used: 527184 bytes
WORD LADDER SOLVER	UCS
Starting word: frown	● UCS ○ G-BFS ○ A*
CHOOSE ALGORITHM UCS G-BFS A*	RESULT 1. FROWN 2. CROWN 3. CROWS 4. CHOWS 5. SHOWS 6. SHOTS 7. SHOTE 8. SMOTE 9. SMITE 10. SMILE Visited node(s): 29367 Execution time: 2415 ms Memory used: 23315960 bytes

○ UCS ● G-BFS ○ A*	
FIND	
RESULT	
1. FROWN 2. FLOWN 3. FLOWS 4. SLOWS 5. SLOPS 6. SLIPS 7. SLIPE 8. STIPE 9. STILE 10. SMILE	
Visited node(s): 40	
Execution time: 18 ms	
Memory used: 1048576 bytes	
A *	
○ UCS ○ G-BFS ® A*	
○ UCS ○ G-BFS ◎ A*	
FIND	
RESULT 1. FROWN 2. FLOWN 3. FLOWS 4. SLOWS 5. SLOPS 6. SLIPS 7. SLIPE 8. STIPE 9. STILE	
RESULT 1. FROWN 2. FLOWN 3. FLOWS 4. SLOWS 5. SLOPS 6. SLIPS 7. SLIPE 8. STIPE 9. STILE 10. SMILE	

Starting word: flying	UCS
	● UCS ○ G-BFS ○ A*
Destination word: create	
CHOOSE ALGORITHM	FIND
● UCS ○ G-BFS ○ A*	RESULT
FIND	1. FLYING 2. FAYING 3. RAYING 4. RAVING 5. RAVINS 6. RAVENS 7. RAVERS 8. SAVERS 9. SAYERS 10. SHYERS 11. SHEERS
	13. CHEERY 14. CHEESY 15. CHEESE 16. CREESE 17. CREASE 18. CREATE Visited node(s): 65525 Execution time: 3341 ms
	Memory used: 48721888 bytes
	GBFS



	○ UCS ○ G-BFS ● A*	
	FIND	
	RESULT	
	1. FLYING 2. FAYING 3. RAYING 4. RAVING 5. RAVINS 6. RAVENS 7. RAVERS 8. SAVERS 9. SAYERS 10. SHYERS 11. SHEERS 12. CHEERS	
	13. CREEKT 14. CHEESY 15. CHEESE 16. CREESE 17. CREASE 18. CREATE	
	Visited node(s): 12584	
	Execution time: 612 ms	
	Memory used: 26948080 bytes	
Starting word: better	UCS	
Destination word: better	● UCS ○ G-BFS ○ A*	
CHOOSE ALGORITHM	FIND	
○ UCS ○ G-BFS ● A*	RESULT	
	1. BETTER	
	Visited node(s): 0	
	Execution time: 31 ms	
	Memory used: 524288 bytes	

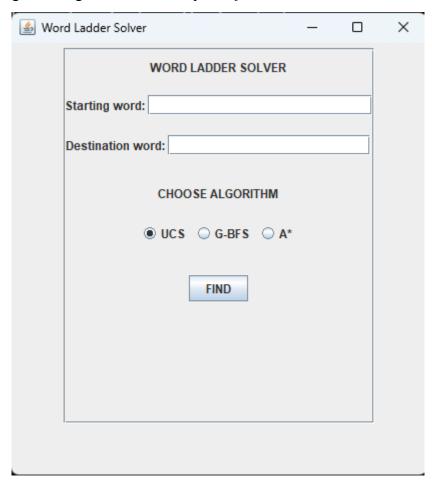


5.2 Analisis Perbandingan

Berdasarkan pengujian yang telah dilakukan, eksekusi waktu *GBFS* selalu lebih cepat daripada kedua algoritma lainnya. Waktu eksekusi A* lebih cepat dibandingkan *UCS*, hal ini sesuai dengan teori yang telah dipaparkan sebelumnya. Dilihat dari hasil solusi, *GBFS* tidak selalu memberikan solusi optimal, sedangkan algoritma A* dan *UCS* selalu berhasil memberikan jalur yang paling optimal. Dilihat pada penggunaan memori, A* cenderung menggunakan memori lebih sedikit dibandingkan *UCS* dan *GBFS*. *GBFS* menggunakan memori yang lebih besar dibandingkan *UCS*.

5.3 Implementasi Bonus

Bonus dalam tugas kecil ini adalah membuat *GUI* (*graphical user interface*). Untuk menerapkan bonus ini, digunakan Java Swing. *GUI* dirancang dengan membungkus *input form* untuk memasukkan kata-kata dan *radio button* untuk memilih algoritma yang akan digunakan. Program akan mengecek terlebih dahulu apakah kata yang diberikan valid atau tidak, kemudian melakukan pencarian. Hasil akan ditampilkan berurutan setelah pengguna menjalankan program. Program akan menampilkan *frame* berikut:



Gambar 5.3.1 Tampilan Awal Program

Setelah diberikan masukkan, program akan menampilkan hasil sebagai berikut:

WORD LADDER SOLVER
Starting word: aa
Destination word: ab
CHOOSE ALGORITHM
● UCS ○ G-BFS ○ A*
FIND
RESULT
1. AA 2. AB
Visited node(s): 11
Execution time: 158 ms
Memory used: 1048576 bytes

Gambar 5.3.2 Tampilan Program Setelah Dijalankan

BAB VI

KESIMPULAN DAN SARAN

6.1 Kesimpulan

Berdasarkan analisis dan pengujian yang telah dilakukan sebelumnya, urutan algoritma dari yang paling cepat adalah *GBFS*, A*, dan *UCS*. Urutan algoritma dari yang menghasilkan solusi optimal adalah A* dengan *UCS* dan *GBFS*. Sedangkan, urutan berdasarkan penggunaan memori terendah adalah A*, *GBFS*, dan *UCS*.

Ketiganya memiliki kelebihan dan kelemahannya sendiri. A* memiliki hasil yang cukup memuaskan karena seimbang antara penggunaan memori dan kecepatannya, *UCS* dapat menghasilkan solusi yang pasti optimal, dan *GBFS* mampu memberikan hasil yang jauh lebih cepat dibandingkan *UCS* ataupun A*. Namun, untuk pencarian solusi optimal, lebih baik digunakan A* karena A* selalu memberikan hasil yang optimal seperti *UCS*, dan memiliki waktu eksekusi yang cukup cepat, serta menggunakan memori yang lebih rendah.

6.2 Saran

Ketiga algoritma mampu memberikan solusi jika solusi memang ada. Oleh karena itu, algoritma yang digunakan harus menyesuaikan tujuan dan sumber daya yang ada. Apabila ingin meminimalkan waktu eksekusi tanpa memedulikan optimasi, dapat digunakan *GBFS*. Jika ingin mengoptimalkan hasil, sebaiknya menggunakan algoritma A*.

LAMPIRAN

Tautan Repository GitHub:

https://github.com/BryanLauw/Tucil3_13522033

Progress Tracking

	Poin	Ya	Tidak
1.	Program berhasil dijalankan.	~	
2.	Program dapat menemukan rangkaian kata dari <i>start</i> word ke end word sesuai aturan permainan dengan algoritma UCS	V	
3.	Solusi yang diberikan pada algoritma UCS optimal	~	
4.	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</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	V	

DAFTAR PUSTAKA

Munir, Rinaldi. *Penentuan rute (Route/Path Planning) - Bagian 1: BFS, DFS, UCS, Greedy Best First Search*. Diakses 3 Mei 2024. https://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Stmik/2020-2021/Route-Planning-Bagian 1-2021.pdf

Munir, Rinaldi. *Penentuan rute (Route/Path Planning) - Bagian 2: Algoritma A**. Diakses 3 Mei 2024.

 $\underline{https://informatika.stei.itb.ac.id/\sim rinaldi.munir/Stmik/2020-2021/Route-Planning-Bagian}~2-2021.pdf$