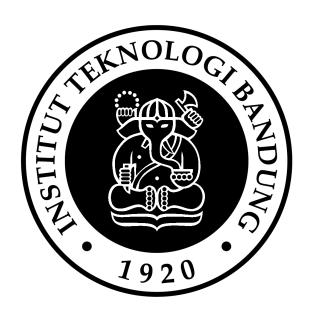
# Tugas Kecil 3 IF2211 Strategi Algoritma Semester II tahun 2023/2024

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



Disusun Oleh : Muhammad Dzaki Arta 13522149

Teknik Informatika Sekolah Teknik Elektro dan Informatika Institut Teknologi Bandung

## Daftar Isi

Bab I Teori Dasar	3
BAB II Implementasi Algoritma	5
2.1 Kelas Node	5
2.2 Kelas UCS	6
2.3 Kelas GreedyBFS	8
2.4 Kelas AStar	9
2.5 Kelas WordUtil	10
2.6 Kelas Scraping	12
2.7 Kelas Main	13
BAB III Cara Menjalankan Program	14
3.1 Requirement	14
3.2 Cara Menjalankan Program	14
BAB IV Uji Coba	15
4.1 TestCase 1	15
4.2 Test Case 2	16
4.3 Test Case 3	16
4.4 Test Case 4	17
4.5 Test Case 5	18
4.6 Test Case 6	19
Bab V Analisis Hasil Percobaan dan Kesimpulan	20
Referensi	21
LAMPIRAN	22

## Bab I Teori Dasar

## 1.1 Permainan Word Ladder

Word ladder (juga dikenal sebagai Doublets, word-links, teka-teki ubah-kata, paragrams, laddergrams, atau word golf) adalah permainan kata yang diciptakan oleh Lewis Carroll. Teka-teki word ladder dimulai dengan dua kata, dan untuk memecahkan teka-teki tersebut seseorang harus menemukan rangkaian kata lain untuk menghubungkan kedua kata tersebut, di mana dua kata berdekatan (yaitu, kata-kata dalam langkah-langkah berurutan) berbeda satu huruf.

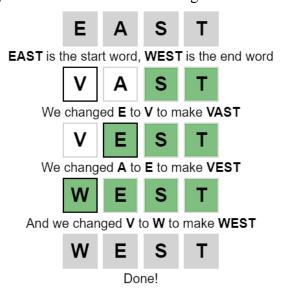
Lewis Carroll mengatakan bahwa dia menciptakan permainan tersebut pada Natal tahun 1877. Carroll merancang permainan kata untuk Julia dan Ethel Arnold. Catatan pertama tentang permainan tersebut dalam diari Carroll adalah pada tanggal 12 Maret 1878, yang awalnya dia sebut "Word-links", dan dijelaskan sebagai permainan untuk dua pemain. Carroll menerbitkan serangkaian teka-teki word ladder dan solusinya, yang kemudian dia sebut "Doublets", di majalah Vanity Fair, dimulai dari edisi 29 Maret 1879. Tahun itu juga, permainan itu dibuat menjadi buku, diterbitkan oleh Macmillan and Co.

J. E. Surrick dan L. M. Conant menerbitkan sebuah buku Laddergrams dari teka-teki semacam itu pada tahun 1927.

Vladimir Nabokov menyebut permainan tersebut dengan nama "word golf" dalam novel Pale Fire, di mana narator mengatakan 'beberapa catatan saya adalah: benci—cinta dalam tiga langkah, gadis—pria dalam empat, dan hidup—mati dalam lima (dengan "pinjam" di tengah).'

Permainan itu dihidupkan kembali di Australia pada tahun 1990-an oleh The Canberra Times dengan nama "Stepword".

Word ladder sering muncul dalam teka-teki silang New York Times.



Gambar 1.1 Permainan Word Ladder

## 1.2 Algoritma Uniform Cost Search

Uniform Cost Search merupakan salah satu algoritma penjelajahan graf berbobot dengan informasi. Algoritma ini dapat digunakan untuk menentukan jalur dengan harga terendah dari simpul akar ke simpul target (solusi optimal). Uniform Cost Search bekerja dengan cara mempertimbangkan semua jalur yang mungkin dari simpul akar ke simpul target dengan memilih jalur dengan harga terendah pada setiap iterasinya dengan memanfaatkan struktur data PriorityQueue. Algoritma ini akan terus melakukan iterasi selama masih ada jalur dengan harga yang lebih rendah walau simpul target telah ditemukan atau sampai PriorityQueue kosong jika simpul target belum juga ditemukan. Harga yang dimiliki simpul n pada graf menurut algoritma ini adalah bobot total dari setiap simpul yang dilewati dari akar sampai ke simpul n yaitu g(n).

## 1.3 Algoritma Greedy Best First Search

Greedy Best Search merupakan salah satu algoritma penjelajahan graf berbobot dengan informasi. Algoritma ini dapat digunakan untuk menentukan jalur dari simpul akar ke simpul target dengan cukup cepat karena menggunakan konsep Greedy. Uniform Cost Search bekerja dengan cara mempertimbangkan semua jalur yang mungkin dari simpul current ke simpul next dan akan melakukan perluasan pencarian di simpul next dengan harga terendah, setiap simpul yang dijelajah akan dimasukkan ke PriorityQueue yang terurut berdasarkan harga tiap simpul. Harga yang dimiliki simpul n pada graf menurut algoritma ini adalah estimasi harga dari simpul n ke simpul target yang dihitung menggunakan fungsi heuristik yaitu h(n). Algoritma ini akan berhenti melakukan pencarian ketika simpul target ditemukan atau sampai PriorityQueue kosong jika simpul target belum juga ditemukan.

## 1.4 Algoritma A\*

A\* (dibaca A Star) merupakan salah satu algoritma penjelajahan graf berbobot dengan informasi. Algoritma ini dapat digunakan untuk menentukan jalur dengan harga terendah dari simpul akar ke simpul target (solusi optimal). A\* bekerja dengan cara mempertimbangkan semua jalur yang mungkin dari simpul akar ke simpul target dengan memilih jalur dengan harga terendah pada setiap iterasinya dengan memanfaatkan struktur data PriorityQueue. Algoritma ini akan terus melakukan iterasi selama masih ada jalur dengan harga yang lebih rendah walau simpul target telah ditemukan atau sampai PriorityQueue kosong jika simpul target belum juga ditemukan. Harga yang dimiliki simpul n pada graf menurut algoritma ini adalah f(n) yaitu bobot total dari setiap simpul yang dilewati dari akar sampai ke simpul n yaitu g(n) ditambah dengan estimasi harga dari simpul n ke simpul target yang dihitung menggunakan fungsi heuristik yaitu h(n).

## **BAB II**

## Implementasi Algoritma

### 2.1 Kelas Node

Kelas Node yang dipakai memiliki atribut word yang bertipe String atribut ini digunakan untuk menyimpan kata, atribut len yang bertipe Integer atribut ini digunakan untuk mengetahui panjang kata, atribut value bertipe int atribut ini digunakan untuk menjadi tolak ukur antara Node lain, atribut age bertipe int atribut ini menjadi tolak ukur untuk menghitung perbandingan Node yang memiliki value yang sama sehingga Node yang pertama muncul (age terendah) akan menjadi pilihannya, atribut parent dengan tipe data Node atribut ini digunakan untuk mengetahui parent dari Node tersebut

```
public class Node implements Comparable<Node> {
    private String word;
    private int len;
    private int value;
    private int age;
    private Node parent;
```

Gambar 2.1 Atribut Kelas Node

Kelas Node memiliki beberapa metode getter seperti getWord(), getLen(), getValue(), getAge(), getParent(). Kelas method juga memiliki beberapa metode setter seperti setWord(), setParent(), setValue(), addValue(), addParent().

```
public String getWord() {
                                  public void setWord(String word) {
                                      this.word = word;
   return word;
                                      this.len = word.length();
public int getLen() {
                                  public void setParent(Node parent) {
    return len;
                                     this.parent = parent;
                                  public void setValue(int value) {
public int getValue() {
                                      this.value = value;
    return value;
public int getAge() {
                                  public void addValue() {
    return age;
                                     this.value ++;
public Node getParent() {
                                  public void addAge() {
    return parent;
                                     this.age ++;
```

Gambar 2.2 Metode getter dan setter pada kelas Node

Kelas Node juga memiliki metode tambahan yaitu metode isParentEmpty() metode ini untuk mengecek apakah Node tersebut tidak memiliki parent. Metode compareTo(Node node)

metode ini me override metode yang berasal dari kelas Comparable metode ini digunakan untuk perbandingan antar 2 node nantinya berdasarkan value dan age

```
// Apakah parent kosong
public void isParentEmpty() {
    if (this.parent == null) {
        System.out.println(x:"Parent kosong");
    } else {
        System.out.println(x:"Parent tidak kosong");
    }
}

@Override
public int compareTo(Node node) {
    if (this.value < node.value) {
        return -1;
    } else if (this.value > node.value) {
        return 1;
    } else if (this.age < node.age) {
        return -1;
    } else if(this.age > node.age) {
        return 1;
    } else {
        return 0;
    }
}
```

Gambar 2.3 Metode tambahan kelas Node

## 2.2 Kelas UCS

Kelas UCS memiliki 1 fungsi yaitu find, fungsi ini akan menerima firstword yang bertipe string, lastword bertipe string, dan words bertipe list of string untuk digunakan sebagai dictionary dan akan menghasilkan ArrayList of object.

Pada implementasinya value yang dihitung merupakan jarak antar node yang bernilai 1 sehingga karena setiap iterasi f(n) akan bertambah 1 algoritma ini akan sama dengan BFS.

Program akan melakukan membuat simpul firstword dan akan melakukan pencarian dari simpul firstword dan mencari kata dengan f(n) terendah menggunakan kelas WordUtil dengan fungsi findWordsUCS dan disimpan pada PriorityQueue bernama queue. Kata yang didapat juga akan disimpan di current. Program akan melakukan iterasi sampai mendapatkan kata akhir (current == lastword). Setiap iterasi word yang ada pada current akan di *remove* dari queue dan list of words yang digunakan sebagai acuan *dictionary* sehingga tidak akan ada kondisi infinite loop atau node lain yang mengulang pencarian sehingga lebih efisien.

```
public class UCS {

public ArrayList<Object> find(String firstword, String Lastword, List<String> words) {

WordUtil util = new WordUtil();

List<String> wordsCopy = new ArrayList<>(words);

PriorityQueueckNode> yeue = new PriorityQueueckNode>();

Node node = new Node(firstword, value:0, age:1, parent:null);

queue.add(node);

Node result = new Node(word:"", value:0, age:0, parent:null);

int nodeCount = 0;

// Algoritma UCS

Long start = System.currentTimeMillis();

while (!queue.isEmpty()) {

Node current = queue.remove();

wordsCopy.remove(current.getWord());

nodeCount++;
 if (current.getWord().equals(Lastword)) {
    result = current;
    break;
    }

    int val = current.getWord() + 1;

ArrayList<Node> nextWords = util.findWordsUCS(wordsCopy, current.getWord(), val, current);
    queue.addAll(nextWords);
    if (queue.isEmpty()){
        System.out.println(x:"Tidak ditemukan jalan");
        return null;
    }
}
```

Gambar 2.4 Kelas UCS I

```
Long end = System.currentTimeMillis();
Long time = end - start;
System.out.println("Waktu eksekusi: " + time + " ms");
float seconds = (time / 1000F);
System.out.println("Waktu eksekusi : " + seconds + " s");
System.out.println("Jumlah node yang dikunjungi: " + nodeCount);
ArrayList<String> resultWords = new ArrayList<>();
Node temp = result;
while (temp != null) {
    resultWords.add(temp.getWord());
    temp = temp.getParent();
for (int i = resultWords.size() - 1; i >= 0; i--) {
   if (i == 0) {
        System.out.print(resultWords.get(i));
        System.out.print(resultWords.get(i) + " -> ");
ArrayList<Object> resultList = new ArrayList<>();
resultList.add(result);
resultList.add(time);
resultList.add(nodeCount);
return resultList;
```

Gambar 2.5 Kelas UCS II

## 2.3 Kelas GreedyBFS

Kelas GreedyBFS memiliki 1 fungsi yaitu find, fungsi ini akan menerima firstword yang bertipe string, lastword bertipe string, dan words bertipe list of string untuk digunakan sebagai dictionary dan akan menghasilkan ArrayList of object.

Pada implementasinya bobot yang dihitung untuk h(n) merupakan banyak kata yang berbeda dengan kata tujuan (lastword). Sehingga program ini akan terus mencari kata yang paling mirip dengan kata tujuannya

Program akan melakukan membuat simpul firstword dan akan melakukan pencarian dari simpul firstword dan mencari kata dengan h(n) terendah menggunakan kelas WordUtil dengan fungsi findWordGreedyBFS dan disimpan pada PriorityQueue bernama tempQueue. Kata yang didapat juga akan disimpan di current. Program akan melakukan iterasi sampai mendapatkan kata akhir (current == lastword). Setiap iterasi word yang ada pada current akan di *remove* dari tempQueue dan list of words yang digunakan sebagai acuan *dictionary* sehingga tidak akan ada kondisi infinite loop.

Algoritma GreedyBFS tidak bisa *backtrack* sehingga akan lebih sering menemui jalan buntu atau tidak ada solusi.

```
public class GreedyBFS {
   public ArrayList<Object> find(String firstword, String Lastword, List<String> words) {
      WordUtil util = new WordUtil();
      List<String> wordsCopy = new ArrayList<>(words);

      Node root = new Node(firstword, value:0, age:1, parent:null); //value pada node pertama tidak digunakan

      // Algoritma Greedy BFS
      int nodeCount = 1;
      Long start = System.currentTimeMillis();
      PriorityQueue(Node> tempQueue = new PriorityQueue(Node>();
      tempQueue = util.findWordGreedyBFS(wordsCopy, firstword, root, Lastword);
      Node current = tempQueue.poll();
      nodeCount = tempQueue.size();
      while (!tempQueue.isEmpty() && current.getWord().equals(Lastword)){
            // System.out.println(current.getWord());
            tempQueue = util.findWordGreedyBFS(wordsCopy, current.getWord(), current, Lastword);
            current = tempQueue.poll();
            nodeCount => tempQueue.size();
       }
        if (tempQueue.isEmpty()){
            System.out.println(x:"Tidak ditemukan jalan");
            return null;
       }
        long end = System.currentTimeMillis();
        long end = System.currentTimeMillis();
        long time = end - start;
      }
}
```

Gambar 2.6 Kelas GreedyBFS I

```
Long end = System.currentTimeMillis();
Long time = end - start;
System.out.println("Waktu eksekusi: " + time + " ms");
float seconds = (time / 1000F);
System.out.println("Waktu eksekusi : " + seconds + " s");
System.out.println("Jumlah node yang dikunjungi: " + nodeCount);
ArrayList<String> resultWords = new ArrayList<>();
Node temp = current;
while (temp != null) {
   resultWords.add(temp.getWord());
   temp = temp.getParent();
for (int i = resultWords.size() - 1; i >= 0; i--) {
   if (i == 0) {
       System.out.print(resultWords.get(i));
        System.out.print(resultWords.get(i) + " -> ");
ArrayList<Object> resultList = new ArrayList<>();
resultList.add(current);
resultList.add(time);
resultList.add(nodeCount);
return resultList;
```

Gambar 2.7 Kelas GreedyBFS II

## 2.4 Kelas AStar

Kelas AStar memiliki 1 fungsi yaitu find, fungsi ini akan menerima firstword yang bertipe string, lastword bertipe string, dan words bertipe list of string untuk digunakan sebagai dictionary dan akan menghasilkan ArrayList of object.

Pada implementasinya bobot yang dihitung untuk g(n) merupakan banyak kata yang berbeda dengan kata tujuan (lastword) ditambah besar jarak yang disini berarti 1. Sehingga program ini akan terus mencari kata yang paling mirip dengan kata tujuannya ditambah dengan jarak antar kata tersebut

Program akan melakukan membuat simpul firstword dan akan melakukan pencarian dari simpul firstword dan mencari kata dengan h(n) terendah menggunakan kelas WordUtil dengan fungsi findWordsAStar dan disimpan pada PriorityQueue bernama queue. Kata yang didapat juga akan disimpan di current. Program akan melakukan iterasi sampai mendapatkan kata akhir (current == lastword). Setiap iterasi word yang ada pada current akan di *remove* dari queue dan list of words yang digunakan sebagai acuan *dictionary* sehingga tidak akan ada kondisi infinite loop. ALgoritma AStar seperti algoritma GreedyBFS dengan tambahan bisa reverse dan menambah value antar kelas

```
public class AStar {
    public ArrayList<Object> find(String firstword, String Lastword, List<String> words)[]
    WordUtil util = new WordUtil();
    List<String> wordsCopy = new ArrayList<>(words);
    PriorityQueue<Node> queue = new PriorityQueue<Node>();
    Node node = new Node(firstword, value:0, age:1, parent:null);
    queue.add(node);
    Node result = new Node(word:"", value:0, age:0, parent:null);
    int nodeCount = 0;
    // Algoritma A*
    Long start = System.currentTimeMillis();
    while (!queue.isEmpty()) {
        Node current = queue.remove();
        wordsCopy.remove(current.getWord());
        nodeCount++;
        if (current.getWord().equals(Lastword)) {
            result = current;
            break;
        }
        int val = current.getValue() + 1;
        ArrayList<Node> nextWords = util.findWordsAStar(wordsCopy, current.getWord(), val, current, Lastword);
        queue.addAll(nextWords);
    }
}
```

Gambar 2.8 Kelas AStar I

```
Long end = System.currentTimeMillis();
Long time = end - start;
System.out.println("Waktu eksekusi: " + time + " ms");
float seconds = (time / 1000F);
System.out.println("Waktu eksekusi : " + seconds + " s");
System.out.println("Jumlah node yang dikunjungi: " + nodeCount);
ArrayList<String> resultWords = new ArrayList<>();
Node temp = result;
while (temp != null) {
   resultWords.add(temp.getWord());
   temp = temp.getParent();
if (resultWords.isEmpty()){
   System.out.println(x:"Tidak ditemukan jalan");
for (int i = resultWords.size() - 1; i >= 0; i--) {
    if (i == 0) {
       System.out.print(resultWords.get(i));
    } else {
       System.out.print(resultWords.get(i) + " -> ");
ArrayList<Object> resultList = new ArrayList<>();
resultList.add(result);
resultList.add(time);
resultList.add(nodeCount);
return resultList;
```

Gambar 2.9 Kelas AStar II

### 2.5 Kelas WordUtil

Kelas word util berisi 3 fungsi yaitu findWordsUCS yang mengimplementasikan algoritma UCS dalam me-expand sebuah node. Fungsi ini akan menerima list of string words

yang menjadi acuan kata dari dictionary, string word yang merupakan kata yang ingin di expand, int value untuk set value setiap kata yang di expand, serta Node parent sebagai parent dari setiap kata yang di expand.

findWordsAStar yang mengimplementasikan algoritma AStar dalam me-expand sebuah node. ungsi ini akan menerima list of string words yang menjadi acuan kata dari dictionary, string word yang merupakan kata yang ingin di expand, int value untuk set value setiap kata yang di expand, Node parent sebagai parent dari setiap kata yang di expand, serta string lastword untuk menghitung jumlah huruf yang berbeda dengan kata tujuan (lastword).

findWordGreedyBFS yang mengimplementasikan algoritma GreedyBFS dalam me-expand sebuah node. ungsi ini akan menerima list of string words yang menjadi acuan kata dari dictionary, string word yang merupakan kata yang ingin di expand, int value untuk set value setiap kata yang di expand, Node parent sebagai parent dari setiap kata yang di expand, serta string lastword untuk menghitung jumlah huruf yang berbeda dengan kata tujuan (lastword).

```
public ArrayList<Node> findWordsUCS(List<String> words, String word, int value, Node parent) {
   ArrayList<Node> result = new ArrayList<>();
   int len = word.length();
   HashSet<String> wordSet = new HashSet<>(words); // Membuat HashSet untuk pencarian yang lebih cepat
   int age = 0;
   for (int i = 0; i < len; i++) {
       char originalChar = word.charAt(i);
       for (char c = 'a'; c <= 'z'; c++) {
           if (c == originalChar) {
               continue;
           StringBuilder sb = new StringBuilder(word);
           sb.setCharAt(i, c);
           String newWord = sb.toString();
           if (wordSet.contains(newWord)) {
               Node node = new Node(newWord, value, age,parent);
               result.add(node);
    return result;
```

Gambar 2.10 fungsi findWordsUCS

```
blic Arraylist<Node> findWordsAStar(List<String> words, String word, int value, Node parent, String Lastword) {
 ArrayList<Node> result = new ArrayList<>();
 int len = word.length();
 HashSet<String> wordSet = new HashSet<>(words); // Membuat HashSet untuk pencarian yang lebih cepat
 int age = 0;
for (int i = 0; i < len; i++) {</pre>
     char originalChar = word.charAt(i);
     for (char c = 'a'; c <= 'z'; c++) {
        if (c == originalChar) {
         StringBuilder sb = new StringBuilder(word);
         sb.setCharAt(i, c);
         String newWord = sb.toString();
         if (wordSet.contains(newWord)) {
             age++;
             Node node = new Node(newWord, value, age, parent);
             int heuristic = lastword.length() - 1;
             for (int j = 0; j < len; j++) {
                 if (newWord.charAt(j) == lastword.charAt(j)) {
                     heuristic--;
             node.setValue(heuristic + value);
             result.add(node);
 return result;
```

Gambar 2.11 fungsi findWordsAStar

```
blic PriorityQueue<Node> findWordGreedyBFS(List<String> words, String word, Node parent, String Lastword) {
    PriorityQueue<Node> resultQueue = new PriorityQueue<Node>();
  int len = word.length();
 ArrayList<String> wordSet = new ArrayList<String>(words); // Membuat HashSet untuk pencarian yang lebih cepat
 int age = 0;
for (int i = 0; i < len; i++) {</pre>
      char originalChar = word.charAt(i);
          if (c == originalChar) {
          StringBuilder sb = new StringBuilder(word);
          sb.setCharAt(i, c);
           String newWord = sb.toString();
           if (wordSet.contains(newWord)) {
                Node node = new Node(newWord, value:0, age, parent);
                int heuristic = lastword.length() - 1;
                for (int j = 0; j < len; j++) {
    if (newWord.charAt(j) == Lastword.charAt(j)) {</pre>
                        heuristic--;
                node.setValue(heuristic);
               resultOueue.add(node):
  return resultQueue;
```

Gambar 2.12 fungsi findWordGreedyBFS

## 2.6 Kelas Scraping

Kelas ini digunakan untuk me scrape data dictionary menjadi beberapa file txt yang berisi kata kata yang dipisahkan berdasarkan panjang katanya. Sayangnya kelas ini hanya bisa membuat file txt dengan maksimal panjang 12 huruf. File dictionary yang ingin di *scraping* harus berada di **Tucil3\_13522149/src/Data/** dan bersifat **txt** 

### 2.7 Kelas Main

Kelas ini merupakan kelas main yang menyatukan seluruh algoritma menjadi sebuah program. Setelah program dijalankan program akan menanyakan apakah ingin mengambil data dari dictionary lain. Jika user menjawab ya maka user disuruh untuk memasukan nama file dictionarinya. Jika user salah memasukan nama maka file yang terbuat akan kosong. Setelah itu program akan menanyakan kata awal dan akhir. Kemudian program akan menampilkan hasilnya. Setelah itu program akan menanyakan apakah user ingin menyimpan filenya? File yang disimpan akan berada di **Tucil3\_13522149/test.** 

```
PS C:\coding\STIMA\Tucil3_13522149> ./run.bat
C:\coding\STIMA\Tucil3_13522149>java -cp bin Main
Selamat datang di program Word Ladder Solver!!
Apakah anda ingin mengambil data dari dictionary lain? (y/n) : y
Masukkan nama dictionary yang ingin diambil datanya: words_alpha.txt
File berhasil dibuat: words1.txt
File berhasil dibuat: words2.txt
File berhasil dibuat: words3.txt
File berhasil dibuat: words4.txt
File berhasil dibuat: words5.txt
File berhasil dibuat: words6.txt
File berhasil dibuat: words7.txt
File berhasil dibuat: words8.txt
File berhasil dibuat: words9.txt
File berhasil dibuat: words10.txt
File berhasil dibuat: words11.txt
File berhasil dibuat: words12.txt
Masukkan kata awal: cap
Masukkan kata akhir: tie
Kata awal: cap
Kata akhir: tie
Algortima A*
Waktu eksekusi: 8 ms
Waktu eksekusi : 0.008 s
Jumlah node yang dikunjungi: 26
cap -> tap -> tip -> tie
Algortima GreedyBFS
Waktu eksekusi: 4 ms
Waktu eksekusi : 0.004 s
Jumlah node yang dikunjungi: 102
cap -> tap -> tip -> tie
Algortima UCS
Waktu eksekusi: 175 ms
Waktu eksekusi : 0.175 s
Jumlah node yang dikunjungi: 6803
cap -> tap -> tae -> tie
Apakah anda ingin menyimpan solusi?(y/n) : y
Masukkan nama file test (tanpa .txt): test
Solusi akan disimpan di test/
File berhasil dibuat: AStar.txt
PS C:\coding\STIMA\Tucil3_13522149>
```

Gambar 2.13 Tampilan CLI

## **BAB III**

## Cara Menjalankan Program

## 3.1 Requirement

Program ini dibuat menggunakan bahasa Java 21.0.2. Sehingga sangat disarankan untuk menginstall versi tersebut agar program dapat berjalan sesuai dengan yang diharapkan.

## 3.2 Cara Menjalankan Program

1. Clone Repository

git clone https://github.com/TuanOnta/Tucil3 13522149

2. Change directory ke root

cd Tucil3\_13522149

3. Kompilasi program

// untuk sistem operasi Windows

./compile.bat

// untuk sistem operasi Linux atau WSL

./compile.sh

## 4. Menjalankan program

// untuk sistem operasi Windows

./run.bat

// untuk sistem operasi Linux atau WSL

./run.sh

## BAB IV Uji Coba

### 4.1 TestCase 1

Masukkan kata awal: earn Masukkan kata akhir: make Kata awal: earn Kata akhir: make Algortima A\* Waktu eksekusi: 51 ms Waktu eksekusi : 0.051 s Jumlah node yang dikunjungi: 160 Memori yang digunakan: 1720216 bytes earn -> barn -> bare -> bake -> make Algortima GreedyBFS Waktu eksekusi: 11 ms Waktu eksekusi : 0.011 s Jumlah node yang dikunjungi: 117 Memori yang digunakan: 1534264 bytes earn -> barn -> bare -> mare -> make Algortima UCS Waktu eksekusi: 1287 ms Waktu eksekusi : 1.287 s Jumlah node yang dikunjungi: 9124

Gambar 4.1 Test case 1

Memori yang digunakan: 6710616 bytes earn -> larn -> lare -> lake -> make

#### 4.2 Test Case 2

Algortima A\* Waktu eksekusi: 35 ms Waktu eksekusi : 0.035 s Jumlah node yang dikunjungi: 101 Memori yang digunakan: 1608064 bytes rest -> reit -> roit -> root -> room Algortima GreedyBFS Waktu eksekusi: 11 ms Waktu eksekusi : 0.011 s Jumlah node yang dikunjungi: 70 Memori yang digunakan: 1532704 bytes rest -> rist -> riot -> root -> room Algortima UCS Waktu eksekusi: 2560 ms Waktu eksekusi : 2.56 s Jumlah node yang dikunjungi: 25790 Memori yang digunakan: 10918416 bytes rest -> reit -> roit -> root -> room

Gambar 4.2 Test case 2

#### 4.3 Test Case 3

```
Masukkan kata awal: jack
Masukkan kata akhir: jill
Kata awal: jack
Kata akhir: jill
Algortima A*
Waktu eksekusi: 70 ms
Waktu eksekusi : 0.07 s
Jumlah node yang dikunjungi: 310
Memori yang digunakan: 1766640 bytes
jack -> jark -> jarl -> jerl -> jell -> jill
Algortima GreedyBFS
Waktu eksekusi: 36 ms
Waktu eksekusi : 0.036 s
Jumlah node yang dikunjungi: 231

Memori yang digunakan: 1534768 bytes
jack -> jock -> jack -> junk -> jink -> jina -> jiva -> jive -> jibe -> jibi -> jibi -> jiri -> jiti -> biti -> liti -> siti -> titi -> viti -> vili -> vill -> jill
Algortima UCS
Waktu eksekusi: 3577 ms
Waktu eksekusi : 3.577 s
Jumlah node yang dikunjungi: 62649
Memori yang digunakan: 1506232 bytes
jack -> fack -> falk -> fall -> fill -> jill
```

Gambar 4.3 Test case 3

### 4.4 Test Case 4

Masukkan kata awal: drum Masukkan kata akhir: beat Kata awal: drum Kata akhir: beat Algortima A\* Waktu eksekusi: 12 ms Waktu eksekusi : 0.012 s Jumlah node yang dikunjungi: 21 Memori yang digunakan: 1534680 bytes drum -> dram -> drat -> brat -> beat Algortima GreedyBFS Waktu eksekusi: 13 ms Waktu eksekusi : 0.013 s Jumlah node yang dikunjungi: 44 Memori yang digunakan: 1531616 bytes drum -> brum -> bram -> beam -> beat Algortima UCS Waktu eksekusi: 120 ms Waktu eksekusi : 0.12 s Jumlah node yang dikunjungi: 871 Memori yang digunakan: 2023768 bytes drum -> brum -> brut -> brat -> beat

Gambar 4.4 Test case 4

### 4.5 Test Case 5

Masukkan kata awal: lute Masukkan kata akhir: harp Kata awal: lute Kata akhir: harp Algortima A\* Waktu eksekusi: 28 ms Waktu eksekusi : 0.028 s Jumlah node yang dikunjungi: 70 Memori yang digunakan: 1623672 bytes lute -> late -> hate -> hare -> harp Algortima GreedyBFS Waktu eksekusi: 11 ms Waktu eksekusi : 0.011 s Jumlah node yang dikunjungi: 116 Memori yang digunakan: 1533896 bytes lute -> late -> hate -> hare -> harp Algortima UCS Waktu eksekusi: 1853 ms Waktu eksekusi : 1.853 s Jumlah node yang dikunjungi: 24032 Memori yang digunakan: 10157984 bytes lute -> late -> hate -> hare -> harp

Gambar 4.5 Test Case 5

#### 4.6 Test Case 6

Masukkan kata awal: pile Masukkan kata akhir: heap Kata awal: pile Kata akhir: heap Algortima A\* Waktu eksekusi: 22 ms Waktu eksekusi : 0.022 s Jumlah node yang dikunjungi: 53 Memori yang digunakan: 1596328 bytes pile -> pele -> hele -> help -> heap Algortima GreedyBFS Waktu eksekusi: 12 ms Waktu eksekusi : 0.012 s Jumlah node yang dikunjungi: 84 Memori yang digunakan: 1531656 bytes pile -> hile -> hele -> help -> heap

Algortima UCS

Waktu eksekusi: 1560 ms Waktu eksekusi: 1.56 s

Jumlah node yang dikunjungi: 17046 Memori yang digunakan: 8532416 bytes pile -> pele -> hele -> help -> heap

Gambar 4.6 Test case 6

## Bab V Analisis Hasil Percobaan dan Kesimpulan

Dari hasil yang didapat dapat dilihat bahwa panjang *path* yang dihasilkan dari algoritma Uniform Cost Search dan A\* memiliki panjang yang sama. Sedangkan hasil yang didapat dari Greedy Best First Search cenderung lebih panjang. Hal ini sesuai dengan teori yaitu algoritma Uniform Cost Search dan A\* dapat menghasilkan solusi yang optima.

Berdasarkan jumlah simpul yang dikunjungi, algoritma Greedy Best First Search cenderung menang dengan jumlah paling sedikit, diikuti dengan A\*, dan terakhir Uniform Cost Search. Hal serupa juga berlaku berbanding lurus terhadap memori yang dipakai dan waktu eksekusi yang diperlukan. Hal tersebut dapat terjadi karena algoritma Greedy Best First Search hanya memilih simpul berikutnya berdasarkan local optima yaitu simpul berikutnya yang paling murah, tanpa memperdulikan dampak sesudahnya sehingga simpul yang dijelajah lebih sedikit. Berbeda dengan algoritma Uniform Cost Search dan A\* yang perlu mempertimbangkan seluruh jalur dengan fungsi heuristiknya masing-masing. Di antara Uniform Cost Search dan A\*, algoritma yang kedua lebih unggul karena memiliki fungsi heuristik yang lebih baik sehingga dapat dengan lebih cepat menemukan solusi yang optimal.

Kesimpulan yang dapat diambil adalah algoritma A\* merupakan algoritma yang paling baik. Jika ingin menemukan solusi yang lebih cepat dapat menggunakan algoritma Greedy Best First Search tetapi terdapat kemungkinan tidak mendapat solusi.

## Referensi

- KANTINIT (2023). Uniform Cost Search: Cara Kerja dan Kelebihannya. Diakses pada 6 Mei 2024 dari <a href="https://kantinit.com/algoritma/uniform-cost-search-cara-kerja-dan-kelebihannya/#A">https://kantinit.com/algoritma/uniform-cost-search-cara-kerja-dan-kelebihannya/#A</a> Konsep dasar Uniform Cost Search
- Kumar, Sahil & Yang, Christine (2023). Greedy Best-First Search. Diakses pada 6 Mei 2024 dari <a href="https://www.codecademy.com/resources/docs/ai/search-algorithms/greedy-best-first-search">https://www.codecademy.com/resources/docs/ai/search-algorithms/greedy-best-first-search</a>
- javatpoint.com. A\* Search Algorithm in Artificial Intelligence. Diakses pada 7 Mei 2024 dari https://www.javatpoint.com/ai-informed-search-algorithms
- Maulidevi, Nur Ulfa. Penentuan Rute (Route/Path Planning) bagian 1. Diakses pada 7 Mei 2024 dari <a href="https://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Stmik/2020-2021/Route-Planning-Bagian1-2021.pdf">https://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Stmik/2020-2021/Route-Planning-Bagian1-2021.pdf</a>
- Maulidevi, Nur Ulfa. Penentuan Rute (Route/Path Planning) bagian 1. Diakses pada 5 Mei 2024 dari <a href="https://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Stmik/2020-2021/Route-Planning-Bagian2-2021.pdf">https://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Stmik/2020-2021/Route-Planning-Bagian2-2021.pdf</a>

## **LAMPIRAN**

Pranala Repository GitHub

https://github.com/TuanOnta/Tucil3\_13522149

Pranala kamus yang digunakan

https://github.com/dwyl/english-words/blob/master/words\_alpha.txt

## Check Box

Poin	Ya	Tidak
1. Program berhasil dijalankan.	1	
Program dapat menemukan rangkaian kata dari start word ke end word sesuai aturan permainan dengan algoritma UCS	1	
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	1	
Program dapat menemukan rangkaian kata dari start word ke end word sesuai aturan permainan dengan algoritma A*	1	
Solusi yang diberikan pada algoritma A* optimal	1	
1. [Bonus]: Program memiliki tampilan GUI		✓