## **TUGAS KECIL 3**

## IF2211 Strategi Algoritma

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

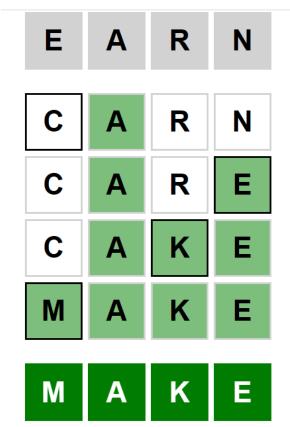
DISUSUN OLEH: 13522054 - Benjamin Sihombing



Sekolah Teknik Elektro dan Informatika Institut Teknologi Bandung 2023

## BAB 1 Deskripsi Singkat Program

Pada tugas kecil ini, program akan mencari solusi permainan word ladder. Cara Kerja permainan word ladder adalah mencari beberapa kata yang menghubungkan start word dan end word dengan syarat antar kata hanya memiliki satu perbedaan huruf. Berikut ini adalah gambaran permainan word ladder,



Program ini akan mencari solusi dengan menggunakan 3 algoritma. Algoritma yang digunakan adalah *Uniform Cost Search* (UCS), *Greedy Best First Search*, dan A\*. Algoritma UCS dan A\* akan mencari solusi optimal. Solusi optimal adalah solusi yang memiliki jumlah kata paling sedikit dari antara solusi lain.

### BAB 2

### Analisis dan Implementasi Algoritma

Pada program ini, sebelum dilakukan proses pencarian masukan dari pengguna akan dipastikan terlebih dahulu. Setiap kata harus dipastikan terdapat pada kamus. Setelah kata dipastikan benar, proses pencarian akan dilakukan. Pada program ini, kata akan merepresentasikan sebuah simpul pada graf.

### 1. Algoritma Uniform Cost Search

Proses pencarian menggunakan UCS:

- a. Mengecek solusi sudah tercapai (simpul saat ini sama dengan simpul tujuan). Pengecekan solusi (rute) lain tidak perlu dilakukan karena perbedaan huruf antara kata baru dan kata sebelumnya hanya 1.
- b. Jika solusi belum tercapai, simpul baru akan dibangkitkan. Simpul baru yang dibangkitkan harus memiliki perbedaan 1 huruf dengan simpul sebelumnya. Simpul lama tidak lagi menjadi simpul hidup dan simpul baru akan menjadi simpul hidup.
- c. Selanjutnya, proses a akan diulangi dengan simpul yang lain. simpul yang lain tersebut adalah simpul yang memiliki nilai g(n) terkecil (pada umumnya menggunakan g(n) terbesar, namun pada program ini menggunakan g(n) terkecil untuk mempermudah implementasi). Karena *cost* antar kata adalah 1, nilai g(n) yang diambil adalah total kata yang telah dilewati rute untuk mencapai simpul sekarang.
- d. Jika solusi tercapai, pencarian berhenti. Semua kata yang telah dilewati rute untuk mencapai simpul tujuan akan menjadi solusi.

### 2. Algoritma Greedy Best First Search

Proses pencarian menggunakan UCS:

- a. Mengecek solusi sudah tercapai (simpul saat ini sama dengan simpul tujuan). Pengecekan solusi (rute) lain tidak perlu dilakukan karena perbedaan huruf antara kata baru dan kata sebelumnya hanya 1.
- b. Jika solusi belum tercapai, simpul baru akan dibangkitkan. Simpul baru yang dibangkitkan harus memiliki perbedaan 1 huruf dengan simpul sebelumnya. Simpul lama tidak lagi menjadi simpul hidup dan simpul baru akan menjadi simpul hidup.
- c. Selanjutnya, proses a akan diulangi dengan simpul lain yang terpilih. simpul yang terpilih tersebut adalah simpul yang memiliki nilai h(n) terkecil (pada umumnya menggunakan h(n) terbesar, namun pada program ini menggunakan h(n) terkecil untuk mempermudah implementasi). Karena *cost* antar kata adalah 1, nilai h(n) yang diambil adalah total perbedaan huruf antara simpul baru (hidup) dan simpul sebelumnya. Simpul baru yang tidak terpilih akan dimatikan (*pruning*).
- d. Jika solusi tercapai, pencarian berhenti. Semua kata yang telah dilewati rute untuk mencapai simpul tujuan akan menjadi solusi.

### 3. Algoritma A\*

Proses pencarian menggunakan A\*:

- a. Mengecek solusi sudah tercapai (simpul saat ini sama dengan simpul tujuan). Pengecekan solusi (rute) lain tidak perlu dilakukan karena perbedaan huruf antara kata baru dan kata sebelumnya hanya 1.
- b. Jika solusi belum tercapai, simpul baru akan dibangkitkan. Simpul baru yang dibangkitkan harus memiliki perbedaan 1 huruf dengan simpul sebelumnya. Simpul lama tidak lagi menjadi simpul hidup dan simpul baru akan menjadi simpul hidup.
- c. Selanjutnya, proses a akan diulangi dengan simpul yang lain. simpul yang lain tersebut adalah simpul yang memiliki nilai g(n) + h(n) terkecil (pada umumnya menggunakan g(n) + h(n) terbesar, namun pada program ini menggunakan g(n) terkecil untuk mempermudah implementasi). Karena *cost* antar kata adalah 1, nilai g(n) yang diambil adalah total kata yang telah dilewati rute untuk mencapai simpul sekarang. Seperti g(n) karena *cost* antar kata adalah 1, nilai h(n) yang diambil adalah total perbedaan huruf antara simpul baru (hidup) dan simpul sebelumnya.
- d. Jika solusi tercapai, pencarian berhenti. Semua kata yang telah dilewati rute untuk mencapai simpul tujuan akan menjadi solusi.

#### 4. Analisis

Pengambilan g(n) + h(n) sebagai heuristik pada algoritma A\* bisa diterima karena g(n) + h(n) memastikan bahwa solusi yang dihasilkan pasti optimal. Nilai g(n) berfungsi untuk memastikan pencarian memilih rute dengan total kata terpendek terlebih dahulu. Sedangkan, nilai g(n) berfungsi untuk memastikan pencarian memilih rute yang simpul ujungnya paling mendekati (mirip) dengan kata tujuan.

Pada kasus ini, algoritma UCS sama dengan algoritma *Breadth First Search*. Hal ini terjadi *cost* antara satu dengan simpul dengan simpul yang lain yang saling terhubung bernilai 1. Hal ini disebabkan oleh aturan *word ladder* yang hanya mengizinkan hanya 1 perbedaan huruf antar kata (simpul). Jadi, setiap simpul baru yang dibangkitkan akan memiliki nilai g(n) yang sama. Hal ini membuat semua simpul baru akan dicek. Perilaku ini akan sama seperti perilaku pada algoritma BFS.

Secara teoritis, algoritma A\* akan lebih efisien dibandingkan algoritma UCS. Hal ini disebabkan oleh perilaku UCS yang sama dengan BFS. Seperti yang dijelaskan sebelumnya. Perilaku UCS sama dengan BFS yaitu akan mengecek semua simpul baru. Namun, pada A\* karena ada nilai h(n) pencarian akan memprioritaskan rute yang lebih dekat ke solusi.

Secara teoritis, algoritma *Greedy Best First Search* tidak menjamin solusi optimal. Dalam prosesnya, algoritma ini akan memilih 1 rute terbaik sementara dan menghapus rute lain (*pruning*) berdasarkan nilai h(n). Karena hal tersebut, solusi yang dihasilkan belum tentu optimal karena mungkin saja solusi terbaik ada pada rute yang ter-*pruning*.

## BAB 3 Source Code Program

Berikut ini adalah kode program yang diimplementasikan menggunakan bahasa Java.

```
import java.io.BufferedReader;
import java.io.FileReader;
import java.io.IOException;
import java.util.ArrayList;
import java.util.Arrays;
import java.util.PriorityQueue;
import java.util.Scanner;
import java.util.List;
import java.util.HashMap;
import java.util.Map;
// class perkakas untuk utilitas umum
class Perkakas {
    public static List<String> bacaInput(Scanner scanner) {
        // untuk input kata
        System.out.println(x:"=======INPUT========");
        System.out.print(s:"Start Word: ");
        String start = scanner.nextLine().toUpperCase();
        System.out.print(s:"End Word: ");
        String end = scanner.nextLine().toUpperCase();
        return Arrays.asList(start, end);
    public static int wordDiff(String s1, String s2) {
        // cari jumlah perbedaan huruf antara 2 kata
        if (s1.length() != s2.length()) {
            return -1;
        int result = 0:
        for (int i = 0; i < s1.length(); i++) {
            if (s1.charAt(i) != s2.charAt(i)) {
                result++;
        return result;
```

```
// class rute untuk merepresetasikan rute dari node
class Rute {
   private List<String> nodes;
    private String tujuan;
    public Rute(String target) {
        nodes = new ArrayList<String>();
        tujuan = target;
   public Rute(Rute other) {
        this.nodes = new ArrayList<String>();
        for (String string : other.nodes) {
           this.nodes.add(string);
        this.tujuan = (other.tujuan);
   public List<String> getRute() {
        return nodes;
   public String getLastNode() {
        return nodes.getLast();
    public List<String> searchRute(List<String> dict) {
        // mencari node2 tetangga dari node terakhir di rute
        List<String> result = new ArrayList<String>();
        for (String kata : dict) {
            if (Perkakas.wordDiff(kata, this.getLastNode()) == 1) {
                result.add(kata);
        return result;
   public void addRute(String baru) {
        nodes.add(baru);
```

```
class Rute {
   public int gn() {
      return Perkakas.wordDiff(nodes.getLast(), tujuan);
  public void printRute() {
       for (String kata : nodes) {
          System.out.println(kata);
  public int compareUCS(Rute other) {
    // untuk menentukan prioritas ketika UCS
       if (Integer.compare(this.gn(), other.gn()) == 0) {
          return Integer.compare(this.hn(), other.hn());
          return Integer.compare(this.gn(), other.gn());
  public int compareGBFS(Rute other) {
       if (Integer.compare(this.hn(), other.hn()) == 0) {
          return Integer.compare(this.gn(), other.gn());
          return Integer.compare(this.hn(), other.hn());
  public int compareAStar(Rute other) {
      return Integer.compare(this.gn() + this.hn(), other.gn() + other.hn());
```

```
class Rute {
   public static Rute UCS(String start, String target, List<String> dict) {
       Rute r = new Rute(target);
       r.addRute(start);
       PriorityQueue<Rute> pq = new PriorityQueue < Rute> ((r1, r2) -> r1.compareUCS(r2));
       pq.add(r);
       Map<String, Boolean> visited = new HashMap<String, Boolean>();
       boolean stop = false;
       while (!stop) {
           Rute temp = pq.poll();
           visited.put(temp.getLastNode(), value:true);
           if (temp.getLastNode().equals(target)) { // solusi tercapai?
               stop = true;
               System.out.println("Jumlah node yang dikunjungi: " + pq.size());
               return temp;
               List<String> newNodes = temp.searchRute(dict); // ambil node baru
               for (String kata : newNodes) { // kata adalah node
                   Rute newNode = new Rute(temp); // duplikasi rute
                   if (!(visited.get(kata) != null)) { // node belum pernah divisit
                       newNode.addRute(kata); // tambah node baru
                       pq.add(newNode); // tambah rute baru
```

```
class Rute {
   public static Rute GBFS(String start, String target, List<String> dict) {
       Rute r = new Rute(target);
       r.addRute(start);
       PriorityQueue<Rute> pq = new PriorityQueue<Rute>((r1, r2) -> r1.compareGBFS(r2));
       Map<String, Boolean> visited = new HashMap<String, Boolean>();
       boolean stop = false;
           Rute temp = pq.poll();
           if (temp == null) {
               System.out.println(x:"Tidak ada solusi");
           visited.put(temp.getLastNode(), value:true);
           while (!pq.isEmpty()) {
               pq.poll();
           if (temp.getLastNode().equals(target)) { // solusi tercapai?
               System.out.println("Jumlah node yang dikunjungi: " + pq.size());
                stop = true;
               return temp;
           } else {
                List<String> newNodes = temp.searchRute(dict); // ambil node baru
                for (String kata : newNodes) { // kata adalah node
                    Rute newNode = new Rute(temp); // duplikasi rute
                    if (!(visited.get(kata) != null)) { // node belum pernah divisit
    newNode.addRute(kata); // tambah node baru
                        pq.add(newNode); // tambah rute baru
```

```
class Rute {
   public static Rute AStar(String start, String target, List<String> dict) {
       Rute r = new Rute(target);
       r.addRute(start);
       PriorityQueue<Rute> pq = new PriorityQueue<Rute>((r1, r2) -> r1.compareAStar(r2));
       Map<String, Boolean> visited = new HashMap<String, Boolean>();
       boolean stop = false;
        while (!stop) {
            Rute temp = pq.poll();
            visited.put(temp.getLastNode(), value:true);
            if (temp.getLastNode().equals(target)) { // solusi tercapai?
                System.out.println("Jumlah node yang dikunjungi: " + pq.size());
                return temp;
                List<String> newNodes = temp.searchRute(dict); // ambil node baru
                for (String kata : newNodes) { // kata adalah node
   Rute newNode = new Rute(temp); // duplikasi rute
                    if (!(visited.get(kata) != null)) { // node belum pernah divisit
                        newNode.addRute(kata); // tambah node baru
                         pq.add(newNode); // tambah rute baru
```

```
public static void main(String[] args) {
     int sz = start.length();
     dict.stream().filter(s -> s.length() == sz);
// System.out.println("sz: " + dict.size());
     String metode = "";
          System.out.println(x:"==
          System.out.println(x:"Metode");
System.out.println(x:"1. Uniform Cost Search");
System.out.println(x:"2. Greedy Best First Search");
          System.out.println(x:"Pilih metode: ");
          metode = scanner.nextLine();
if (!metode.equals(anObject:"1") && !metode.equals(anObject:"3")) {
    System.out.println(x:"Input metode salah!");
     System.out.println(x:"======HASIL======");
System.out.println(start + " -> " + end);
     long startTime = System.currentTimeMillis();
     if (metode.equals(anObject:"1")) {
    System.out.println(x:"Uniform Cost Search");
     System.out.println(Rute.UCS(start, end, dict));
} else if (metode.equals(anObject:"2")) {
   System.out.println(x:"Greedy Best First Search");
          System.out.println(Rute.GBFS(start, end, dict));
          System.out.println(Rute.AStar(start, end, dict));
     long endTime = System.currentTimeMillis();
     long time = endTime - startTime;
     System.out.println("Waktu eksekusi: " + time + "ms");
```

## BAB 4 Uji Coba dan Analisis

### 1. Uji Coba

Berikut ini adalah kasus uji coba yang digunakan serta output yang dihasilkan dari program:

root >> base			
UCS	GBFS	A*	
Start Word: root End Word: base	Start Word: root End Word: base	Start Word: root End Word: base	

## - Uji Coba 2

take >> give			
UCS	GBFS	A*	
Start Word: take End Word: give	Start Word: take End Word: give	Start Word: take End Word: give	

nylon >> iller		
UCS	GBFS	A*

```
====INPUT======
                                                                               ==INPUT==
                                  ======INPUT======
Start Word: nylon
                                                                       Start Word: nylon
                                  Start Word: nylon
End Word: iller
                                                                       End Word: iller
                                  End Word: iller
                                                                       Metode
Metode
                                  1. Uniform Cost Search
1. Uniform Cost Search
                                  Metode
                                                                       2. Greedy Best First Search
2. Greedy Best First Search

    Uniform Cost Search

                                                                       3. A*
3. A*
                                  2. Greedy Best First Search
                                                                       Pilih metode:
Pilih metode:
                                  3. A*
                                                                       -----HASIL-----
-----HASIL-----
                                                                       NYLON -> ILLER
                                  Pilih metode:
NYLON -> ILLER
                                                                       Δ*
Uniform Cost Search
                                                                       Jumlah node yang dikunjungi: 7379
Jumlah node yang dikunjungi: 7396
                                  -----HASIL-----
                                                                       Rute:
Rute:
                                                                       NYLON
                                  NYLON -> ILLER
NYLON
                                                                       PYLON
                                  Greedy Best First Search
PYLON
                                                                       PELON
PELON
                                  Tidak ada solusi
                                                                       MELON
MELON
                                                                       MESON
                                  nul1
                                                                       MASON
MESON
                                  Waktu eksekusi: 49ms
                                                                       MACON
MASON
                                                                       RACON
MACON
                                                                       RADON
RACON
                                                                       REDON
RECON
                                                                       REDOS
REDON
                                                                       REDDS
REDOS
                                                                       READS
REDDS
                                                                       REARS
READS
                                                                       GEARS
REARS
                                                                       GNARS
GEARS
                                                                       GNARL
GNARS
                                                                       SNARL
GNARL
                                                                       SNAIL
SNARL
                                                                       SPAIL
SNAIL
                                                                       SPAIT
SPAIL
                                                                       SPLIT
SPAIT
                                                                       UPLIT
SPLIT
                                                                       UNLIT
                                                                       UNLET
UPLIT
                                                                       INLET
UNLIT
                                                                       ISLET
UNLET
                                                                       ISLED
INLET
                                                                       IDLED
ISLET
                                                                       IDLER
ISLES
                                                                       ILLER
IDLES
                                                                       Panjang rute: 31
IDLER
                                                                       Waktu eksekusi: 71662ms
ILLER
Panjang rute: 31
Waktu eksekusi: 84579ms
```

boyish >> painch		
UCS	GBFS	A*

=======INPUT=====	TNDIT	======INPUT=====
	======INPUT=====	Start Word: boyish
Start Word: boyish	Start Word: boyish	
End Word: painch	End Word: painch	End Word: painch
=======================================		
Metode	=======================================	Metode
1. Uniform Cost Search	Metode	1. Uniform Cost Search
<ol><li>Greedy Best First Search</li></ol>	1. Uniform Cost Search	<ol><li>Greedy Best First Search</li></ol>
3. A*		3. A*
=======================================	<ol><li>Greedy Best First Search</li></ol>	
Pilih metode:	3. A*	Pilih metode:
1		3
- HASIL		======HASIL=====
BOYISH -> PAINCH	Pilih metode:	BOYISH -> PAINCH
Uniform Cost Search	2	A*
		Jumlah node yang dikunjungi: 8378
Jumlah node yang dikunjungi: 8403	=======HASIL======	Rute:
Rute:	BOYISH -> PAINCH	BOYISH
BOYISH	Greedy Best First Search	TOYISH
TOYISH	-	TONISH
TONISH	Tidak ada solusi	MONISH
MONISH	null	
MOPISH	Waktu eksekusi: 48ms	MOPISH
POPISH	Waktu eksekust. 401115	POPISH
POLISH		POLISH
PALISH		PALISH
PARISH		PARISH
PARIAH		PARIAH
PARIAN		PARIAN
PARTAN		PARTAN
TARTAN		TARTAN
		TARTAR
TARTAR		TARTER
TARTER		CARTER
CARTER		CARTES
CARTES		CARSES
CARSES		CORSES
CORSES		HORSES
HORSES		HOISES
HORSTS		HOISTS
HOISTS		JOISTS
JOISTS		JOINTS
JOINTS		POINTS
POINTS		POINDS
POINDS		POUNDS
POUNDS		FOUNDS
MOUNDS		FOUNTS
MOUNTS		COUNTS
COUNTS		COUNTY
COUNTY		BOUNTY
BOUNTY		BOUNCY
BOUNCY		JOUNCY
		JOUNCE
JOUNCY		
JOUNCE		JAUNCE
JAUNCE		LAUNCE
LAUNCE		LAUNCH
LAUNCH		PAUNCH
PAUNCH		PAINCH
PAINCH		Panjang rute: 40
Panjang rute: 40		Waktu eksekusi: 78826ms
Waktu eksekusi: 92949ms		

routed >> builds			
UCS	GBFS	A*	
======================================	Start Word: routed End Word: builds	Start Word: routed End Word: builds	

atlases >> cabaret		
UCS	GBFS	A*

========HASIL======= ATLASES -> CABARET Uniform Cost Search Jumlah node yang dikunjungi: 7648 Rute: ATLASES ANLASES ANLACES UNLACES UNLACED UNLADED UNFADED UNFAKED UNCAKED UNCAKES UNCASES UNEASES UREASES CREASES CRESSES TRESSES TRASSES BRASSES BRASHES BRASHER BRASIER BRAKIER BEAKIER PEAKIER PECKIER **PICKIER** DICKIER DICKIES HICKIES HACKIES HACKLES HECKLES DECKLES DECILES DEFILES DEFILED DEVILED REVILED REVELED RAVELED RAVENED HAVENED HAVERED WAVERED WATERED CATERED CAPERED TAPERED TABERED TABORED TABORET TABARET CABARET Panjang rute: 53 Waktu eksekusi: 1683742ms

Metode 2 null

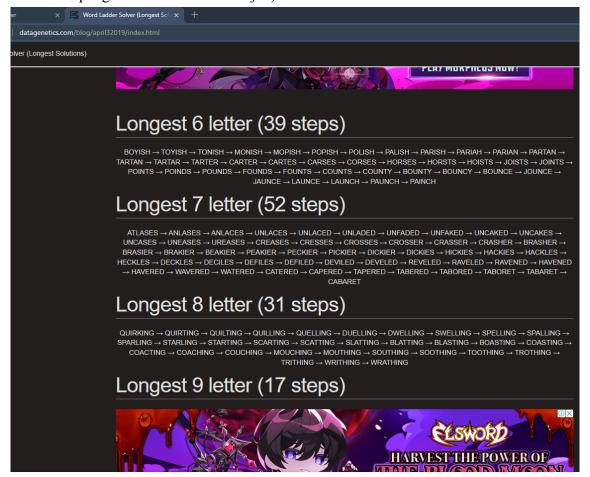
----HASIL----ATLASES -> CABARET Jumlah node yang dikunjungi: 7595 Rute: ATLASES ANLASES ANLACES UNLACES UNLADES UNLADED UNFADED UNFAKED UNCAKED UNCASED UNCASES UNEASES UREASES CREASES CRESSES TRESSES TRASSES TRASHES BRASHES BRASHER BRASIER BRAKIER BEAKIER PEAKTER PECKIER **PICKIER** DICKIER DICKIES HICKIES HACKIES HACKLES HECKLES DECKLES DECILES DEFILES REFILES REVILES REVILED REVELED RAVELED RAVENED HAVENED HAVERED WAVERED WATERED CATERED CAPERED **TAPERED TABERED TABORED TABORET** TABARET CABARET Panjang rute: 53 Waktu eksekusi: 176528ms

### 2. Analisis

Dari hasil uji coba, dapat disimpulkan beberapa hal:

- Algoritma UCS dan A\* selalu menghasilkan solusi yang optimal (rute terpendek).
   Hal ini bisa dilihat dari perbandingan solusi dengan GBFS maupun dengan solver di internet. Berikut beberapa solver yang digunakan sebagai pembanding.
  - Word Ladder Solver (ceptimus.co.uk)
  - Word Ladder Solver (Longest Solutions) (datagenetics.com)

Bukti bisa dilihat dari gambar berikut (rute mungkin tidak sama karena perbedaan pengurutan berdasarkan abjad)



```
=======HASTL=======
         ==INPUT==
                                     ATLASES -> CABARET
Start Word: boyish
                                     A*
End Word: painch
                                     Jumlah node yang dikunjungi: 7595
                                     Rute:
Metode
                                     ATLASES
1. Uniform Cost Search
                                     ANLASES
2. Greedy Best First Search
                                     ANLACES
3. A*
                                    UNLACES
                                    UNLADES
Pilih metode:
                                    UNLADED
                                    UNFADED
======HASIL======
                                    UNFAKED
BOYISH -> PAINCH
                                    UNCAKED
A*
                                    UNCASED
Jumlah node yang dikunjungi: 8378
                                    UNCASES
Rute:
                                     UNEASES
BOYISH
                                     UREASES
TOYISH
                                     CREASES
TONISH
                                    CRESSES
                                     TRESSES
MONISH
MOPISH
                                     TRASSES
                                     TRASHES
POPISH
POLISH
                                    BRASHES
                                    BRASHER
PALISH
                                    BRASIER
PARISH
                                    BRAKIER
PARIAH
                                    BEAKIER
PARIAN
                                    PEAKIER
PARTAN
                                    PECKIER
TARTAN
                                    PICKIER
TARTAR
                                    DICKIER
TARTER
                                    DICKIES
CARTER
                                    HICKIES
CARTES
                                    HACKIES
CARSES
                                    HACKLES
CORSES
                                    HECKLES
HORSES
                                    DECKLES
HOISES
                                    DECILES
HOISTS
                                    DEFILES
JOISTS
                                    REFILES
JOINTS
                                    REVILES
POINTS
                                    REVILED
POINDS
                                    REVELED
POUNDS
                                    RAVELED
FOUNDS
                                    RAVENED
FOUNTS
                                    HAVENED
COUNTS
                                    HAVERED
COUNTY
                                    WAVERED
BOUNTY
                                    WATERED
BOUNCY
                                    CATERED
JOUNCY
                                    CAPERED
JOUNCE
                                    TAPERED
JAUNCE
                                     TABERED
LAUNCE
                                     TABORED
LAUNCH
                                     TABORET
PAUNCH
                                     TABARET
                                    CABARET
PAINCH
                                    Panjang rute: 53
Panjang rute: 40
                                     Waktu eksekusi: 176528ms
Waktu eksekusi: 78826ms
```

b. Waktu eksekusi terbaik dimiliki oleh *Greedy Best First Search* dan waktu eksekusi terburuk dimiliki oleh UCS. Hal ini terjadi karena GBFS melakukan

pruning. Bahkan karena pruning, GBFS tidak mendapatkan solusi. UCS memiliki waktu eksekusi yang terburuk karena algoritma ini melakukan pengecekan terhadap semua simpul yang baru dibangkitkan. Sedangkan A\*, melakukan pemilih terlebih dahulu dengan prioritas tertentu. Bukti bisa dilihat pada tabel Uji Coba 1 - 6.

- c. Penggunaan memori paling sedikit dimiliki oleh GBFS. Hal ini sama seperti kasus waktu eksekusi. Karena adanya *pruning*, jumlah simpul yang ditelusuri lebih sedikit sehingga memori yang digunakan sedikit. Begitu juga dengan UCS dan A\*, UCS melakukan penelusuran simpul yang lebih banyak sehingga menggunakan memori yang paling banyak dibandingkan dengan algoritma lain. Bukti bisa dilihat pada tabel Uji Coba 1 6.
- d. GBFS bisa menghasilkan solusi yang tidak optimal dan bahkan tidak menghasilkan solusi. Bukti bisa dilihat pada tabel Uji Coba 1 6.

## BAB 5 Pranala

Link repository dari Tugas Kecil 3 IF 2211 Strategi Algoritma Benjamin Sihombing, <a href="https://github.com/Bbennn/Tucil3\_13522054">https://github.com/Bbennn/Tucil3\_13522054</a>.

BAB 6 Lampiran

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