Laporan Tugas Kecil 3 IF2211 Strategi Algoritma

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



Disusun oleh:

Maximilian Sulistiyo 13522061

SEKOLAH TEKNIK ELEKTRO DAN INFORMATIKA

INSTITUT TEKNOLOGI BANDUNG

Daftar Isi

Daftar Isi	2
BAB 1	
Deskripsi Masalah.	3
BAB 2	
Landasan Teori	
2.1 Penjelasan Algoritma Uniform Cost Search	4
2.2 Penjelasan Algoritma Greedy Best First Search.	4
2.2 Penjelasan Algoritma A*	5
BAB 3	
Analisis dan Implementasi Masalah	6
3.1 Implementasi Node	6
3.2 Definisi g(n) dan h(n) Pada Word Ladder	6
3.4 Analisis dan Implementasi dengan Algoritma Greedy Best First Search	8
3.5 Analisis dan Implementasi dengan Algoritma A*	8
BAB 4	
Source Code	
4.1 Kelas Node	10
4.2 Kelas NodePrioQueue	11
4.3 Kelas Dictionary	11
4.4 Kelas Solver	13
4.5 Kelas CLI	16
BAB 5	
Percobaan.	21
5.1 Test Case 1 Lost -> Soul	21
5.2 Test Case 2 Rain -> Snow	24
5.3 Test Case 3 Mind->Soul.	27
5.4 Test Case 4 Kiln->Bake.	30
5.5 Test Case 5 Coal->Fire	33
5.6 Test Case 6 Seek -> Find	36
BAB 6	
Analisis Solusi UCS, GBFS, dan A*	39
6.1 Optimalitas	39
6.2 Waktu Eksekusi	40
6.3 Memori yang Dibutuhkan	41
BAB 7	
Penjelasan Implementasi Bonus.	42
7.1 Kakas yang Digunakan	42
7.2 Menghubungkan Frontend dan Backend	43
7.3 Cara Penggunaan	43

Daftar Pustaka	44
Lampiran	45

BAB 1

Deskripsi Masalah

Word Ladder merupakan permainan kata yang ditemukan oleh Lewis Carrol pada tahun 1877. Cara kerja permainan ini adalah diberikan kata awal dan kata akhir dimana untuk memenangkan permainan ini kita harus mencari rantai kata yang menghubungkan kata awal dan kata akhir. Batasan dari permainan ini adalah panjang kata awal dan kata akhir sama dan dalam rantai kata tersebut hanya berbeda satu huruf saja (contoh *cat -> cut*). Dari permainan ini pemain diharapkan menggunakan kata sedikit dikitnya untuk mendapatkan solusi yang optimal, artinya kita mencari rantai kata dengan panjang terpendek.

Tentunya sebagai manusia normal yang tidak mengetahui seluruh dictionary bahasa inggris permainan ini sulit. Oleh karena itu kami ditugaskan oleh asisten menggunakan algoritma searching untuk mencari rantai kata dari kata awal ke kata akhir. Di sini kami menggunakan algoritma *Uniform Cost Search, Greedy Best First Search, dan A**.

BAB 2

Landasan Teori

2.1 Penjelasan Algoritma Uniform Cost Search

Algoritma *Uniform Cost Search* merupakan salah satu algoritma yang digunakan untuk mencari *node* dan mencari *path* pada sebuah graph. Algoritma ini biasa digunakan pada sebuah graf yang terdiri dari *cost* sisi non-negatif semua.

Jika ditelusuri lebih mendalam, *UCS* dapat dikatakan sebagai tipe algoritma *Breadth First Search* yang membangkitan node dengan *cost* terendah terlebih dahulu. Algoritma *searching* ini pun termasuk ke dalam kategori *blind search* dimana kita tidak mendapatkan informasi apapun dalam pencarian.

Algoritma ini dipastikan akan mendapatkan solusi yang optimal, hal ini karena pembangkitan node pada *UCS* berdasarkan nilai *cost* terendah maka semua path dengan *cost* terendah akan dicari terlebih dahulu sebelum mempertimbangkan path dengan *cost* lebih tinggi. Oleh karena itu jika *UCS* menemukan sebuah node pada pertama kali maka path yang diambil merupakan path dengan *cost* terendah maka jika goal node ditemukan maka path diambil dipastikan memiliki cost terendah. Algoritma *GBFS* juga dipastikan akan mendapatkan solusi karena pada dasarnya dapat dikatakan sebagai *exhaustive search* dengan priority asalkan jumlah node tidak terbatas.

Langkah-langkah *general* pada algoritma ini adalah

- 1. Buat *priority queue* dengan isi awalnya node awal dengan *cost* sisi 0
- 2. Ekspansi node dengan *cost* terendah pada *priority queue*. Untuk semua node yang dibangkitkan cari jarak total dari node ke node awal untuk dijadikan nilai dalam perbandingan *priority queue*
- 3. Periksa apakah node yang sedang diekspansi merupakan solusi, jika iya maka kembalikan path yang diambil, jika tidak maka periksalah node lain pada *priority queue*.
- 4. Lakukan ini hingga solusi ditemukan atau *priority queue* kosong.

2.2 Penjelasan Algoritma Greedy Best First Search

Algoritma *Greedy Best First Search* merupakan salah satu algoritma yang digunakan untuk mencari *node* dan mencari *path* pada sebuah graph. Berbeda dengan *UCS* yang merupakan *blind search*, algoritma termasuk salah satu algoritma *heuristic search* dimana kita mengambil nilai *heuristic* dari sebuah node dengan harapan mencapai hasil optimal. Oleh karena itu *GBFS* membangkitkan node dengan nilai *heuristic* terendah.

Algoritma ini tidak dipastikan akan mendapatkan solusi yang optimal karena hanya berfokus pada pencarian goal secepat mungkin berdasarkan nilai *heuristic*. Kemudian algoritma ini pun tidak *complete* dimana algoritma ini dapat menuju kepada jalan buntu ataupun ke dalam sebuah path cyclic (contoh comb -> cobb -> comb -> cobb -> comb -> cobb ->) dimana menurut nilai *heuristic* node yang dibangkitkan adalah node yang membangkitkannya (sehingga terjadi cycle)

Langkah-langkah *general* pada algoritma ini adalah

- 1. Buat priority queue dengan isi awalnya node awal dengan heuristic value
- 2. Ekspansi node dengan *heuristic value* terendah pada *priority queue*. Untuk semua node yang dibangkitkan cari *heuristic value* untuk dijadikan nilai dalam perbandingan *priority queue*
- 3. Periksa apakah node yang sedang diekspansi merupakan solusi, jika iya maka kembalikan path yang diambil, jika tidak maka periksalah node lain pada *priority queue*.
- 4. Lakukan ini hingga solusi ditemukan atau *priority queue* kosong.

2.2 Penjelasan Algoritma A*

Algoritma A* merupakan salah satu algoritma yang digunakan untuk mencari *node* dan mencari *path* pada sebuah graph. Sama dengan *GBFS* algoritma ini mengandalkan nilai *heuristic* untuk mencari solusi namun berbeda dengan itu algoritma ini juga mempertimbangkan *cost* dari sisi-sisi node sama seperti *UCS*. Dapat dikatakan bahwa algoritma ini merupakan perluasan dan penyempurnaan dari kedua algoritma sebelumnya.

Karena kedua hal tersebut algoritma ini *complete* dan juga *optimal* dimana akan dijaminkan solusi dan solusi dipastikan optimal pada pencarian asalkan memiliki nilai *heuristic* yang *admissible* yang berarti nilai ini tidak *overestimate* dari *cost* sebenarnya.

Langkah-langkah general pada algoritma ini adalah

- 1. Buat priority queue dengan isi awalnya node awal dengan f(n) yang merupakan gabungan dari jarak dari node awal ke node sekarang ditambah nilai *heuristic* (f(n) = g(n) + h(n))
- 2. Ekspansi node dengan f(n) terendah pada priority queue. Untuk semua node yang dibangkitkan cari f(n) untuk dijadikan nilai dalam perbandingan priority queue
- 3. Periksa apakah node yang sedang diekspansi merupakan solusi, jika iya maka kembalikan path yang diambil, jika tidak maka periksalah node lain pada priority queue.
- 4. Lakukan ini hingga solusi ditemukan atau priority queue kosong.

BAB3

Analisis dan Implementasi Masalah

3.1 Implementasi Node

Dalam penyelesaian masalah ini pertama kami membutuhkan struktur data node yang akan digunakan. Pada dasarnya node memiliki atribut :

1. *currentWord* : String

2. value: Integer

3. paths: List Of Strings

Penulis memutuskan menggunakan atribut karena beberapa hal. Pertama dibutuhkan *currentWord* untuk memeriksa apakah node yang sedang diperiksa merupakan solusi atau bukan dan juga dibutuhkan untuk menentukan nilai *heuristic* dan. Kemudian *value* digunakan untuk menyimpan *cost* atau *heuristic value*, juga dijadikan pembanding pada *priority queue* agar tetap terurut sesuai algoritma yang dipakai. Kemudian *paths* digunakan untuk mengetahui path yang dilalui untuk menuju node tersebut.

3.2 Definisi g(n) dan h(n) Pada Word Ladder

Pada penggunaan algoritma *UCS*, *GBFS*, *dan A** maka kita perlu mendefinisikan g(n) yang merupakan *cost* yang dibutuhkan untuk menuju node dan juga perlu didefinisikan h(n) yang merupakan nilai *heuristic* yang digunakan.

Seperti yang sudah dijelaskan g(n) merupakan fungsi untuk menghitung *cost* dari node awal ke node sekarang. Maka dengan menggunakan struktur data node yang telah dibuat. Dengan menghitung *length* dari *paths* node yang membangkitkannya, maka kita dapat mendapatkan cost yang dibutuhkan untuk mencapai node tersebut, misal dari cat ke dot maka cat->cot->dot, jika diambil path untuk ke cot [cat, cot] memiliki panjang 2 dan benar kita membutuhkan jarak 2 untuk mencapai dot.

Kemudian untuk h(n) kita harus mencari nilai *heuristic* yang admissible. Sesuai dengan salindia kuliah maka kita harus mencari estimasi total *cost* dari node ke goal. Maka dapat digunakan *difference* atau perbedaan dari kata untuk menghitung nilai tersebut dimana semakin sedikit perbedaan antar kata maka *cost* yang dibutuhkan semakin rendah. Penggunaan nilai *heuristic* ini admissible karena untuk mengubah satu kata menjadi kata lain dibutuhkan n perubahan sesuai dengan perbedaan kata. Misal dari cat ke dog, dibutuhkan 3 kali perubahan kata misalkan cat->dat->dot->dog. Melihat bahwa terdapat batasan merupakan kata diantaranya

harus berada dalam kamus inggris maka dapat terdapat kata penjembatan dalam rantai kata. Seperti pada contoh "dat" tidak termasuk pada bahasa inggris maka kita harus melalui kata lain. Oleh karena itu dapat dipastikan bahwa nilai *heuristic* ini *admissible* karena lebih kecil atau sama dengan *cost* aslinya dan tidak akan melebihkan *cost* sesungguhnya.

3.2 Pembangkitan Node

Untuk mempercepat dan mempermudah pembangkitan node, maka dibuat map terlebih dahulu untuk mendapatkan kata yang mirip. Dapat dilihat bahwa setiap kata memiliki *pattern* untuk kata yang berbeda satu huruf, contohnya pada cat yang memiliki *pattern* berbeda satu huruf pada "*at", "c*t" dan "ca*t" maka kita juga dapat mencari kata lain yang memiliki pattern yang sama, sebagai contoh lagi pattern "c*t" memiliki kata seperti cat, cut, cot. Dengan ini kita dapat mendapatkan seluruh kata yang berbeda 1 huruf dengan cat dengan cara mencari semua kata yang memiliki *pattern* yang berbeda 1 huruf dengan cat. Dengan membuat map pun pembangkitan node menjadi lebih cepat dimana kita tidak usah melakukan linear search untuk mencari semua kata yang berbeda satu huruf.

3.3 Analisis dan Implementasi dengan Algoritma Uniform Cost Search

Seperti yang telah dijelaskan *UCS* mencari solusi dengan cara membangkitkan node dengan *cost* terendah terlebih dahulu, pencarian dilakukan hingga ditemukan solusi atau *priority queue* kosong. Langkah algoritma ini adalah:

- 1. Inisialisasi *priority queue* dengan kata awal, diberikan juga *value* 0 (karena cost dari awal ke awal adalah 0), diinisialisasi juga map isVisited dengan kata awal.
- 2. Ambil node pada atas *priority queue* yang memiliki nilai *value/cost* terendah dan bangkitkan kata-kata yang berbeda satu huruf dengan memanggil semua pattern dari kata. Diperiksa juga apakah kata yang dibangkitkan ada di isVisited map, jika sudah ada maka node tersebut tidak dibangkitkan. Masukkan *value/cost* dengan menghitung panjang paths dari node pemanggilnya. Kemudian masukkan semua kata-kata tersebut ke dalam *priority queue*
- 3. Lakukan hal tersebut hingga solusi ditemukan atau *priority queue* menjadi kosong menandakan tidak adanya solusi

Jika ditelusuri lebih mendalam, terdapat batasan dalam permainan ini dimana dari satu kata ke kata lain hanya diperbolehkan perbedaan satu kata. Dengan ini proses pencarian pun sama dengan proses pencarian pada algoritma *BFS*. Hal ini dapat dijelaskan dengan melihat bahwa pada kasus ini cost sama

dengan step yang diambil. Dalam urutan node pun *priority queue* disini menjadi sama dengan *queue* biasa yang dipakai oleh *BFS* dimana node yang lebih dekat dengan kata awal maka akan ditelusuri terlebih dahulu dilanjutkan dengan anak-anak dari node tersebut yang memiliki jarak 1 lebih jauh, terlihat hal tersebut merupakan pencarian melebar yang sama pada *BFS*.

3.4 Analisis dan Implementasi dengan Algoritma Greedy Best First Search

Seperti dijelaskan sebelumnya algoritma ini membangkitkan node dengan nilai *heuristic* terendah terlebih dahulu. Pencarian dilakukan hingga ditemukan solusi, *priority queue* kosong, atau terdeteksi loop. Maka langkah algoritma ini adalah :

- 1. Inisialisasi *priority queue* dengan kata awal, diberikan juga *value* nilai *heuristic* sesuai dengan f(n), diinisialisasi juga map isVisited dengan kata awal.
- 2. Ambil node pada atas *priority queue* yang memiliki nilai *value/heuristic* terendah. Periksa apakah kata tersebut sudah pernah dibangkitkan, jika iya maka tidak ada solusi. Hal ini untuk mencegah loop dimana jika terdapat kata A yang membangkitkan B dengan heuristik terendah, kemudian jika B membangkitan A dengan heuristik terendah maka A pun akan membangkitkan B kembali dan seterusnya menyebabkan cyclic loop.
- 3. Jika tidak ada pada isVisited maka bangkitkan kata-kata yang berbeda satu huruf dengan memanggil semua pattern dari kata. Masukkan *value/heuristic* dengan menggunakan f(n) yang sudah didefinisikan. Kemudian masukkan semua kata-kata tersebut ke dalam *priority queue*.
- 4. Lakukan hal tersebut hingga *priority queue* kosong atau ditemukannya solusi

Salah satu kontra dari *GBFS* adalah tidak dijaminkannya solusi yang optimal. Hal ini karena sifatnya yang heuristik dan juga tidak mempertimbangkan *cost* asli dari setiap penelusuran. Hal tersebut dapat menyebabkan masalah dimana menurut f(n) kita harus melalui suatu node namun pada akhirnya menghasilkan path yang tidak optimal. Algoritma ini hanya mementingkan cepatnya menuju node dengan harapan path tersebut merupakan solusi optimal

3.5 Analisis dan Implementasi dengan Algoritma A*

Seperti dijelaskan sebelumnya algoritma ini mempertimbangkan *cost* dan juga nilai *heuristic* dimana kedua nilai tersebut ditambahkan. Pembangkitan node pun dari total value terendah pada *priority queue*. Pencarian dilakukan hingga ditemukan solusi atau *priority queue* kosong. Langkah algoritma ini adalah:

- 1. Inisialisasi *priority queue* dengan kata awal, diberikan juga *value* yaitu *cost* untuk menuju node ini ditambah dengan nilai *heuristic* sesuai dengan f(n), diinisialisasi juga map isVisited dengan kata awal.
- 2. Ambil node pada atas *priority queue* yang memiliki nilai total *cost* + *heuristic* terendah dan bangkitkan kata-kata yang berbeda satu huruf dengan memanggil semua pattern dari kata. Diperiksa juga apakah kata yang dibangkitkan ada di isVisited map, jika sudah ada maka node tersebut tidak dibangkitkan. Masukkan *cost* + *heuristic* dengan menghitung panjang paths dari node pemanggilnya ditambah dengan nilai *heuristic* dari kata ke kata akhir. Kemudian masukkan semua kata-kata tersebut ke dalam *priority queue*
- 3. Lakukan hal tersebut hingga solusi ditemukan atau *priority queue* menjadi kosong menandakan tidak adanya solusi

Algoritma ini dijaminkan menemukan solusi dan solusi tersebut optimal, sama seperti dalam penggunaan algoritma *UCS*. Namun algoritma ini memiliki keuntungan dibandingkan dengan *UCS* dalam kasus penggunaan ini. Seperti sudah dijelaskan sebelumnya, *UCS* disini menjadi sama halnya dengan *BFS* sehingga menjadi *exhaustive search*. Namun dalam algoritma ini terdapat nilai *heuristic* yang membuat pengurutan pemrosesan node pun menjadi lebih cepat karena lebih berfokus pada kata akhir. Contohnya pada kata cold ke warm dimana pada *UCS* mungkin terjadi *queue* seperti ini {bold, cowl, cord} yang semuanya berbeda satu huruf saja, maka akan terjadi pencarian mendalam. Namun dengan nilai *heuristic* maka terlihat bahwa cord merupakan kata paling dekat sehingga akan ditelusuri terlebih dahulu. Dengan ini pun pembangkitan node akan menjadi lebih efisien dan pencarian pun menjadi lebih cepat.

BAB 4

Source Code

4.1 Kelas Node

Kelas Node merupakan implementasi dari struktur data node yang telah dijelaskan diatas

Node.java

```
import java.util.*;
public class Node implements Comparable<Node>{
  private String currentWord;
  private int value;
  private List<String> paths;
  public Node(String currentWord, int value,List<String> paths){
    this.currentWord = currentWord;
    this.value = value;
    this.paths= new ArrayList<>(paths);
    this.paths.add(currentWord);
  public int compareTo(Node other) {
    return Integer.compare(this.value, other.value);
  public String getCurrentWord() {
    return this.currentWord;
  public int getValue() {
    return this.value;
  public List<String> getPaths() {
    return this.paths;
```

Method yang berada di kelas ini hanyalah getter dan juga override dari compareTo yang digunakan pada *priority queue*

4.2 Kelas NodePrioQueue

Kelas ini digunakan sebagai implementasi dari priority queue yang sudah dijelaskan sebelumnya.

NodePrioQueue.java

```
import java.util.*;
public class NodePrioQueue {
    private PriorityQueue<Node> queue;

public NodePrioQueue() {
        this.queue = new PriorityQueue<Node>();
    }

public void addNode(Node node) {
        queue.add(node);
    }

public Node remove() {
        return queue.poll();
    }

public boolean isEmpty() {
        return queue.isEmpty();
    }
}
```

Method yang ada disini digunakan untuk menambahkan (addNode()), menghapus elemen teratas (remove()) dan memeriksa apakah queue kosong.

4.3 Kelas Dictionary

Kelas ini menangani semua hal mengenai dictionary inggris. Dia membuat list kata kata inggris dari sebuah file.txt dan juga membuat patternMap yang sudah dijelaskan sebelumnya

Dictionary.java

```
import java.util.*;
import java.io.*;

public class Dictionary {
    private List<String> words;
    private Map<String, List<String>> patternMap;

public Dictionary() {
```

```
this.words = createWordList();
  this.patternMap = createPatternMap();
public List<String> createWordList(){
  ArrayList<String> words = new ArrayList<String>();
  File dictionaryFile = new File("src/data.txt");
  try{
     Scanner scan = new Scanner(dictionaryFile);
     while (scan.hasNextLine()) {
       String word = scan.nextLine().trim():
       words.add(word);
    scan.close();
  }catch(FileNotFoundException e){
     System.out.println("File tidak ditemukan!!");
  return words;
public Map<String, List<String>> createPatternMap(){
  Map<String, List<String>> wordPatternMap = new HashMap<>();
  List<String> words = getWords();
  for (String word: words) {
     for (int i = 0; i < word.length(); i++) {
       String pattern = word.substring(0, i) + "*" + word.substring<math>(i + 1);
       wordPatternMap.computeIfAbsent(pattern, k -> new ArrayList<>()).add(word);
  }
  return wordPatternMap;
public List<String> getWords(){
  return this.words;
public Map<String, List<String>> getPatternMap(){
  return this.patternMap;
public List<String> getSimilarWords(String originWord){
  List<String> similarWords = new ArrayList<>();
  for (int i = 0; i < originWord.length(); i++) {
     String pattern = originWord.substring(0, i) + "*" + originWord.substring<math>(i + 1);
     List<String> words = this.patternMap.getOrDefault(pattern, new ArrayList<>());
     for (String word: words) {
       if (!word.equals(originWord)) {
          similarWords.add(word);
```

```
}
return similarWords;

public boolean isInDictionary(String word){
   return this.words.contains(word);
}
```

Method createWordList() membaca file.txt dan mengambil seluruh kata dan mengembalikan sebuah list. Method createPatternMap memanggil list kata yang telah dibuat dan membuat pattern map untuk semua kata pada list tersebut. Method getSimilarWords() mengambil patternMap sebelumnya dan menerima suatu kata untuk mengembalikan semua kata yang berbeda satu kata dengan kata yang diinput. Kemudian method isInDictionary() memeriksa apakah kata terdefinisi pada .txt yang dipakai. Selebihnya terdapat method-method getter

4.4 Kelas Solver

Kelas ini bertanggung jawab pada pencarian solusi maka pada kelas ini terdapat ketiga algoritm pencarian

Solver.java

```
public class Solver {
    private Dictionary dictionary;
    private int nodeTraversed;

public Solver() {
        this.dictionary = new Dictionary();
        this.nodeTraversed = 0;
    }

public Dictionary getDictionary() {
        return dictionary;
    }

public int getNodeTraversed() {
        return nodeTraversed;
    }

public int getLetterDifference(String word1, String word2) {
        int difference = 0;
        for(int i = 0; i < word1.length(); i++) {</pre>
```

```
if(word1.charAt(i) != word2.charAt(i)){
       difference++;
  return difference;
public int gN(Node currentNode){
  return currentNode.getPaths().size();
public int hN(String currentWord, String endWord){
  return getLetterDifference(currentWord, endWord);
public int fN(Node currentNode, String currentWord, String endWord){
  return gN(currentNode) + hN(currentWord, endWord);
public List<String> solveUCS(String startWord, String endWord) {
  this.nodeTraversed = 0;
  NodePrioQueue queue = new NodePrioQueue();
  List<String> initPath = new ArrayList<>();
  Set<String>isVisited = new HashSet<>();
  Node startNode = new Node(startWord, 0, initPath);
  queue.addNode(startNode);
  isVisited.add(startWord);
  while(!queue.isEmpty()){
    Node currentNode = queue.remove();
     this.nodeTraversed++;
    if (currentNode.getCurrentWord().equals(endWord)) {
       return currentNode.getPaths();
    List<String> children = dictionary.getSimilarWords(currentNode.getCurrentWord());
     for (String child: children) {
       if (!isVisited.contains(child)) {
         Node newNode = new Node(child, gN(currentNode), currentNode.getPaths());
         queue.addNode(newNode);
         isVisited.add(child);
  return initPath;
public List<String> solveGBFS(String startWord, String endWord) {
  this.nodeTraversed = 0;
```

```
NodePrioQueue queue = new NodePrioQueue();
  List<String> initPath = new ArrayList<>();
  Set<String>isVisited = new HashSet<>();
  Node startNode = new Node(startWord, hN(startWord, endWord), initPath);
  queue.addNode(startNode);
  while(!queue.isEmpty()){
    Node currentNode = queue.remove();
     this.nodeTraversed++;
     if (currentNode.getCurrentWord().equals(endWord)) {
       return currentNode.getPaths();
     if(isVisited.contains(currentNode.getCurrentWord())){
       return initPath;
    List<String> children = dictionary.getSimilarWords(currentNode.getCurrentWord());
     for (String child: children) {
         Node newNode = new Node(child, hN(child, endWord), currentNode.getPaths());
         queue.addNode(newNode);
    isVisited.add(currentNode.getCurrentWord());
  return initPath;
public List<String> solveAStar(String startWord, String endWord) {
  this.nodeTraversed = 0;
  NodePrioQueue queue = new NodePrioQueue();
  List<String> initPath = new ArrayList<>();
  Node startNode = new Node(startWord, hN(startWord, endWord), initPath);
  queue.addNode(startNode);
  Set<String>isVisited = new HashSet<>();
  isVisited.add(startWord);
  while(!queue.isEmpty()){
    Node currentNode = queue.remove();
     this.nodeTraversed++:
     if (currentNode.getCurrentWord().equals(endWord)) {
       return currentNode.getPaths();
    List<String> children = dictionary.getSimilarWords(currentNode.getCurrentWord());
     for (String child: children) {
       if (!isVisited.contains(child)) {
         Node newNode = new Node(child, fN(currentNode, child, endWord),
```

Untuk method *UCS*, *GBFS dan A** hanya mengimplementasikan penjelasan algoritma yang telah dijelaskan diatas. Terdapat juga implementasi dari g(n) pada gN yang menghitung panjang dari path, kemudian implementasi h(n) pada hN yang menghitung perbedaan kata dari kata sekarang ke kata akhir, kemudian f(n) pada fN yang menambahkan kedua nilai tersebut. Kemudian pada kelas ini terdapat atribut nodeTraversed yang dibutuhkan pada output dan terdapat getternya. Method getLetterDifference menghitung banyak nya perbedaan dari word1 dengan word2. Kelas ini juga memiliki atribut dictionary yang digunakan pada ketiga metode pencarian.

4.5 Kelas CLI

Kelas ini adalah kelas yang menghandle input CLI dari pengguna

CLI.java

```
System.out.println("Word Ladder autocomplete search using UCS, G-BFS, or A*");
  System.out.println("By: Maximilian Sulistiyo 13522061\n");
public void writeEnding(){
                     System.out.println("
   n'' +
                   \n''
           ï! !#∄ .' ...." \n"
               . # .. #
                       : :: :
                               .. # !! !! ' ... !! \n"
           : :: :
                                         "##
          ... : :
                       . .. ::
                          'i. ii' ii.
                                  : :: ::
                                          · # ..
          11111111
                * # #
                      ##:
                                               n''
    1. #
                               ! !! :
                                       # !
    " : !! !! !! !!
          1. 1.1
               i.
                                               n''
        n''
        n''
         """ .##. '""
                     \n"
            *****
                     ##:
                        n''
              *****
                        Ϊ:
                                               n''
                        ###.
               " # #
                    .:: i
                             n''
                             41.1 41.1 .1.
                                               n''
                ;! ! !! !!
               ! !'
                    n''
               n''
               anner "eree" angeler jell, al
                                               \n"
                                    ******
                                               n''
                                               ");
public void writeSameLetter(String word, String endWord){
  for (int i = 0; i < word.length(); i++) {
   if (word.charAt(i) == endWord.charAt(i)) {
    System.out.print("\u001B[32m" + word.charAt(i) + "\\u001B[0m");
   } else {
```

```
System.out.print(word.charAt(i));
  System.out.println();
public String readWord(String type, Dictionary dictionary, Scanner scanner){
  String word = "";
  boolean valid = false;
  while(!valid){
     System.out.print("Enter "+ type + " word: ");
     word = scanner.nextLine().trim().toLowerCase();
     if(dictionary.isInDictionary(word)){
       valid = true;
     }else{
       System.out.println("Your word is not in the dictionary, please try again !");
  return word;
public void run(){
  Solver solver = new Solver();
  boolean run = true;
  Scanner scanner = new Scanner(System.in);
  while(run){
     writeTitle();
     int choice = 0;
     long start = 0;
     long end = 0;
     try{
       String startWord = "";
       String endWord = "";
       startWord = readWord("start", solver.getDictionary(), scanner);
       endWord = readWord("end", solver.getDictionary(), scanner);
       if(!(startWord.length() == endWord.length())) {
          System.out.println("Your words do not have the same length, there is no solution");
          System.out.print("Do you want to try again? (Default Y) (y/n): ");
          String tryAgain = scanner.nextLine().trim().toLowerCase();
          if(tryAgain.equals("n")){
            run = false;
          continue;
       boolean valid = false;
       while(!valid){
          System.out.println("Choose the Algorithm");
          System.out.println("1. UCS");
          System.out.println("2. G-BFS");
          System.out.println("3. A*");
```

```
try {
       System.out.print("Choice: ");
       choice = scanner.nextInt();
       if (choice \geq 1 && choice \leq 3) {
         valid = true;
       } else {
         System.out.println("Please enter a valid choice between 1-3 -_-");
         continue;
     } catch (InputMismatchException e) {
       System.out.println("Please enter a number - -");
    scanner.nextLine();
  List<String> result = new ArrayList<>();
  Runtime runtime = Runtime.getRuntime();
  long beforeUsedMem = runtime.totalMemory() - runtime.freeMemory();
  start = System.currentTimeMillis();
  result = switch (choice) {
    case 1 -> solver.solveUCS(startWord, endWord);
    case 2 -> solver.solveGBFS(startWord, endWord);
    case 3 -> solver.solveAStar(startWord, endWord);
    default -> new ArrayList<>();
  };
  end = System.currentTimeMillis();
  long afterUsedMem = runtime.totalMemory() - runtime.freeMemory();
  long actualMemUsed = afterUsedMem - beforeUsedMem;
  if(!result.isEmpty()){
    System.out.println("Path found:");
    for (String word : result) {
       writeSameLetter(word, endWord);
    System.out.println("Node traversed: " + solver.getNodeTraversed());
    System.out.println("Runtime: " + (end-start) + "ms");
    System.out.println("Memory used: " + actualMemUsed);
  }else{
    System.out.println("No path found");
}catch (NoSuchElementException e) {
  System.out.println("No input");
} catch (IllegalStateException e) {
  System.out.println("Error occured, scanner closed.");
System.out.print("Do you want to exit? (Default n) (y/n): ");
String exit = scanner.nextLine().trim().toLowerCase();
if(exit.equals("y")){
  writeEnding();
  scanner.close();
```

```
run = false;
}
}
}
```

Method writeSameLetter digunakan untuk mewarnakan kata yang sama menjadi warna hijau untuk memperbagus visualisasi. Method readWord digunakan untuk menerima input kata dari pengguna. Terakhir method run digunakan untuk menjalankan CLI.

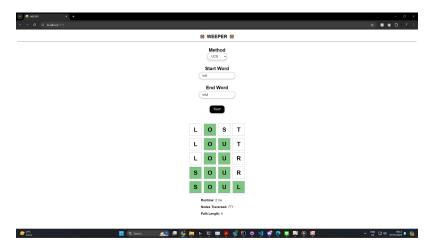
BAB 5

Percobaan

5.1 Test Case 1 Lost -> Soul

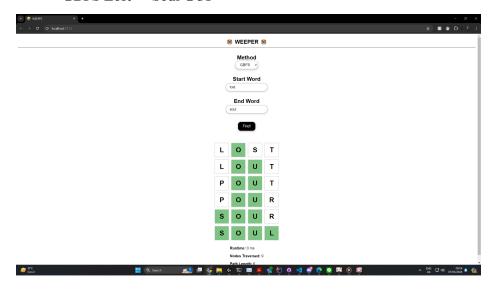
UCS Lost -> Soul CLI

UCS Lost -> Soul GUI



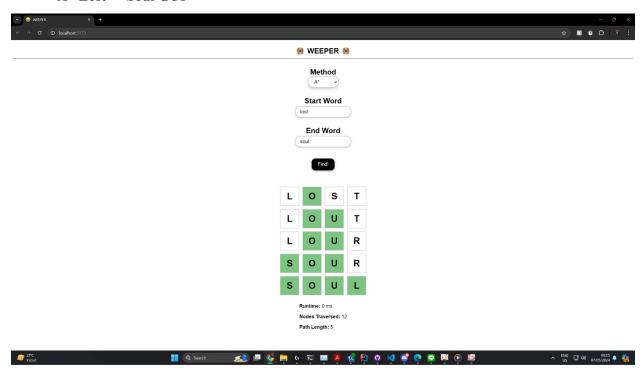
GBFS Lost -> Soul CLI

GBFS Lost -> Soul GUI



A* Lost -> Soul CLI

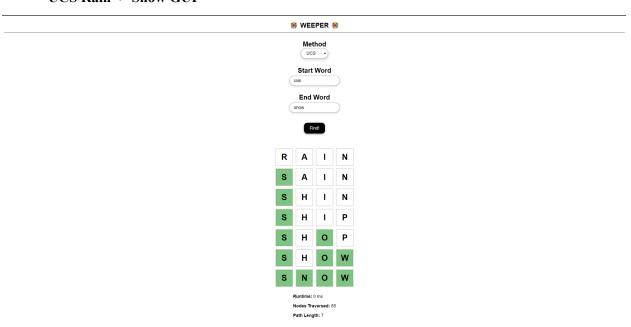
A* Lost -> Soul GUI



5.2 Test Case 2 Rain -> Snow

UCS Rain -> Snow CLI

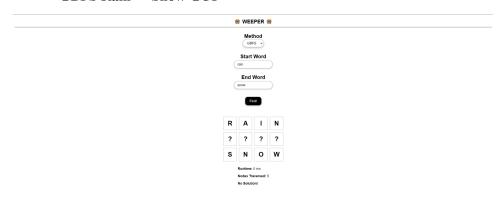
UCS Rain -> Snow GUI



GBFS Rain -> Snow CLI

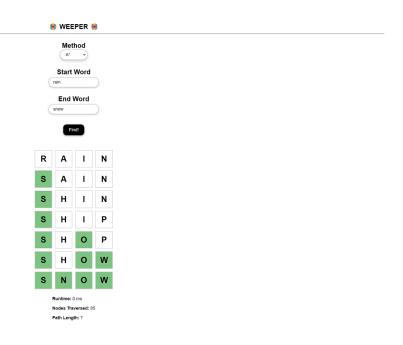
```
.-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- | .-- |
```

GBFS Rain -> Snow GUI



A* Rain -> Snow CLI

A* Rain -> Snow GUI



5.3 Test Case 3 Mind->Soul

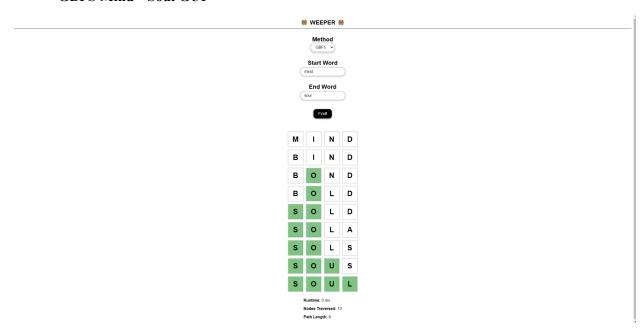
UCS Mind->Soul CLI

UCS Mind->Soul GUI



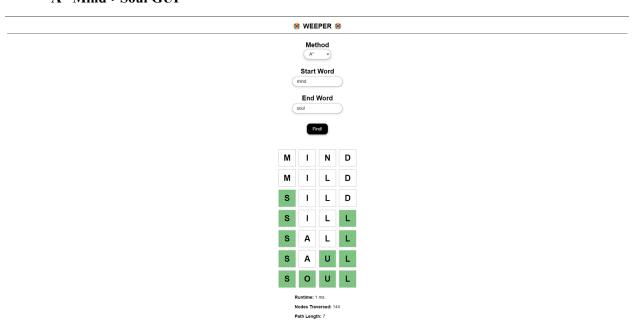
GBFS Mind->Soul CLI

GBFS Mind->Soul GUI



A* Mind->Soul CLI

A* Mind->Soul GUI

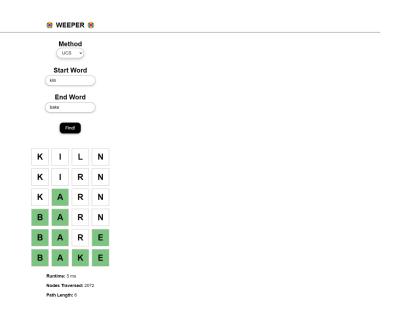


5.4 Test Case 4 Kiln->Bake

UCS Kiln->Bake CLI

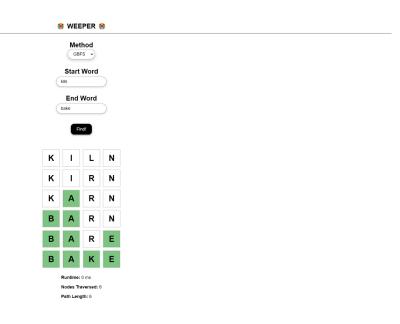


UCS Kiln->Bake GUI



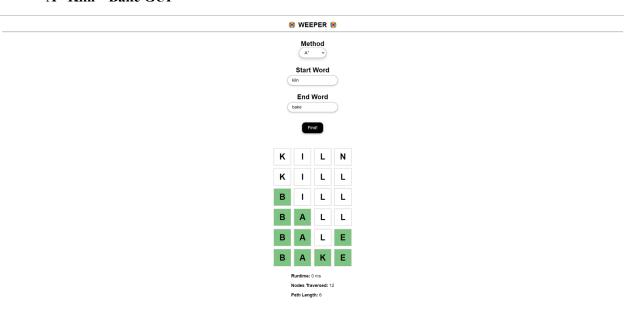
GBFS Kiln->Bake CLI

GBFS Kiln->Bake GUI



A* Kiln->Bake CLI

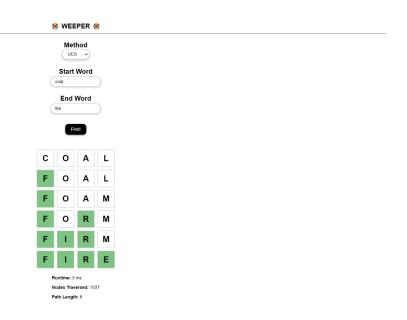
A* Kiln->Bake GUI



5.5 Test Case 5 Coal->Fire

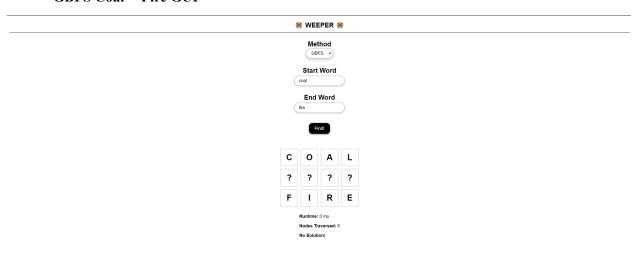
UCS Coal-> Fire CLI

UCS Coal-> Fire GUI



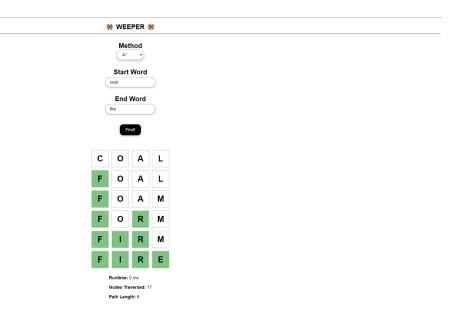
GBFS Coal-> Fire CLI

GBFS Coal-> Fire GUI



A* Coal-> Fire CLI

A* Coal-> Fire GUI



5.6 Test Case 6 Seek -> Find

UCS Seek -> Find CLI

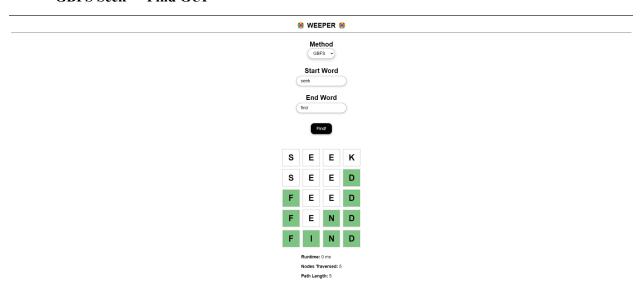
UCS Seek -> Find GUI



GBFS Seek -> Find CLI

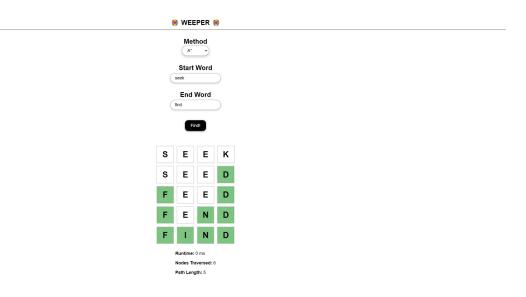
```
.--|__| .--|_| .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .--| | .
```

GBFS Seek -> Find GUI



A* Seek -> Find CLI

A* Seek -> Find GUI

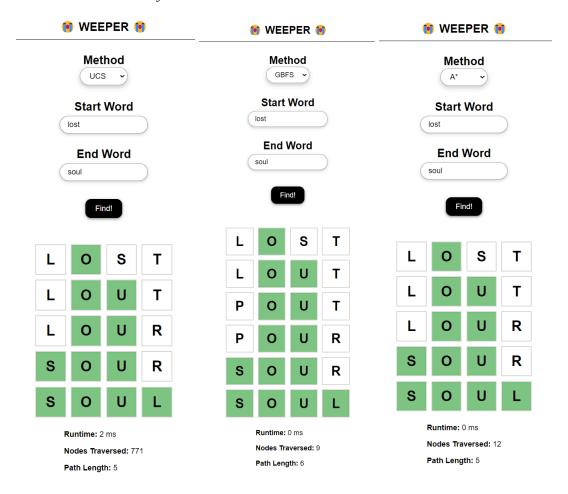


BAB 6

Analisis Solusi UCS, GBFS, dan A*

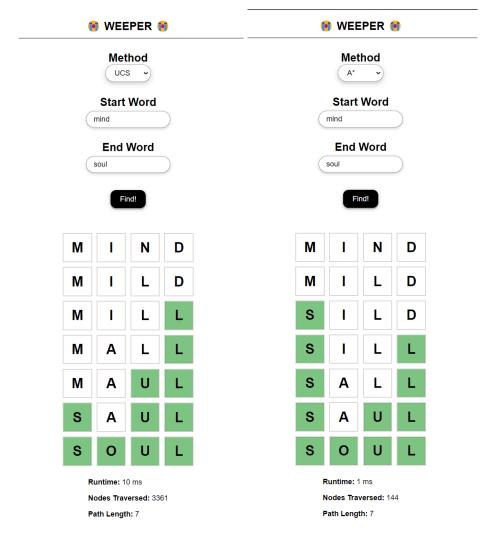
6.1 Optimalitas

Dari percobaan dapat ditarik kesimpulan dari optimalitas masing masing algoritma. Terlihat dari kasus-kasus bahwa untuk algoritma UCS dan A^* kompak dalam menghasilkan jawaban yang sama dan optimal. Namun untuk algoritma GBFS walaupun terdapat kasus dimana dia menghasilkan panjang path yang sama dengan UCS dan A^* , dia juga memiliki kasus dimana tidak optimal seperti pada TC1 dan TC3. Kemudian dalam segi completeness juga terlihat bahwa terdapat kasus dimana GBFS tidak dapat menemukan solusi sementara dua lainnya dapat. Berdasarkan percobaan lanjutan yang dilakukan penulis, banyak kasus dimana hal ini terjadi.



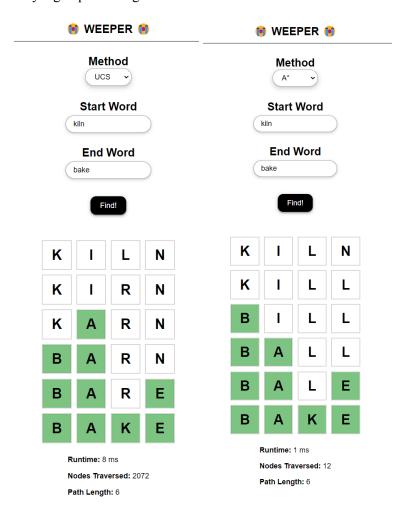
6.2 Waktu Eksekusi

Terlihat juga dari percobaan bahwa algoritma *UCS* memiliki waktu eksekusi paling buruk dari ketiganya dimana runtime dari *GBFS* dan *UCS* sangat cepat hingga waktu dalam satuan ms pun tidak dapat menangkap waktu eksekusi, penulis seharusnya menggunakan satuan waktu yang lebih akurat. Hal ini diakibatkan dengan algoritma *UCS* yang menjadi *BFS* pada kasus ini sehingga melakukan *exhaustive search* dimana pencarian menjadi memeriksa setiap node yang dibangkitan hingga menemukan solusi. Beda halnya dengan algoritma *GBFS* dan *A** yang menggunakan nilai *heuristic* sehingga pencarian pun menjadi "terarah" sehingga pencarian pun tidak melalui banyak node.



6.3 Memori yang Dibutuhkan

Disini penulis mendefinisikan memori sebagai banyaknya node yang dilalui atau *node traversed*. Dalam hal ini juga terlihat bahwa algoritma UCS membutuhkan memori terbanyak dimana di rata-rata kasus algoritma ini dapat menggunakan ratusan hingga ribuan nodes. Berbeda halnya dengan algoritma GBFS dan A^* , dengan menggunakan nilai heuristic maka pencarian pun bisa "terarah" sehingga tidak memeriksa semua node yang dapat dibangkitkan.



BAB 7

Penjelasan Implementasi Bonus

7.1 Kakas yang Digunakan

Penulis memutuskan untuk menyiksa diri menggunakan kakas web sebagai GUI, hal ini dikarenakan pengalaman penulis (Tubes 2 Stima) dalam menggunakan GUI ini. Framework yang digunakan disini adalah *React* dan CSS biasa untuk styling. Design yang digunakan terinspirasi dari website word weaver yang diberikan sebagai referensi game.

® WEEPER ®
Method UCS Start Word Enter word here End Word Enter word here
® WEEPER ®
Method UCS Start Word Cat End Word dog
C A T C O T D O T D O G Runtime: 4 ms Nodes Traversed: 462 Path Length: 4

7.2 Menghubungkan Frontend dan Backend

Untuk melakukan hal tersebut maka perlu dibuatkannya sebuah API. Dengan memanfaatkan library *springboot*, penulis pun berhasil dalam membuat API sederhana. Di dalam API ini terdapat kelas SolverController yang bertanggung jawab untuk memanggil SolverService. SolverService sendiri bertanggung jawab untuk memberikan service menggunakan kelas solver dimana pada solver terdapat algoritma algoritma penyelesaian. Kemudian FE dan BE berinteraksi pada localhost/8080/api jadi jika ingin digunakan, pastikan port tersebut sedang tidak digunakan proses lain.

7.3 Cara Penggunaan

Untuk penggunaan GUI ini maka penulis membuat 2 repository baru, satu untuk backend dan satu untuk frontend

Repository Frontend: https://github.com/riyorax/Tucil3 13522061FE

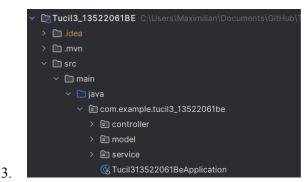
Untuk penggunaanya (terdapat juga pada README)

- 1. Pastikan npm sudah terdownload di PC anda
- 2. Clone repository dan ketik npm install untuk mengunduh dependencies
- 3. Ketik npm run dev

Repository Backend: https://github.com/riyorax/Tucil3 13522061BE

Untuk penggunannya

- 1. Download IDE Intellij pada pc anda, jika ingin mengambil versi ultimate, daftar lah dengan akun std
- 2. Buka IDE tersebut dan pilih new project dari repository, masukkan link repo backend.



Buka Tucil313522061BeApplication, kemudian IDE akan menginstall dependencies yang dibutuhkan. Jika tidak bisa coba click run pada kanan atas untuk memulai proses tersebut

4. Pastikan port 8080 tidak digunakan oleh proses lain

Daftar Pustaka

- 1. https://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Stmik/2020-2021/Route-Planning-Bagian1-2021.p df
- 2. https://informatika.stei.itb.ac.id/~rinaldi.munir/Stmik/2020-2021/Route-Planning-Bagian2-2021.p df
- 3. https://www.youtube.com/watch?v=h9iTnkgv05E&t=845s&ab_channel=NeetCode

Lampiran

Poin		Ya	Tidak
Program berhasil dijalankan		Ŋ	
Program dapat menemukan rangkaia end word sesuai aturan permainan de		Ŋ	
3. Solusi yang diberikan pada algoritma	a UCS optimal	Ŋ	
Program dapat menemukan rangkaia end word sesuai aturan permainan de Best First Search		N	
Program dapat menemukan rangkaia end word sesuai aturan permainan de		V	
6. Solusi yang diberikan pada algoritma	a A* optimal	Y	
7. [Bonus] : Program memiliki tampilar	ı GUI	V	

Link Repository: https://github.com/riyorax/Tucil3_13522061