LAPORAN TUGAS KECIL III IF2211 STRATEGI ALGORITMA PENYELESAIAN PERMAINAN WORD LADDER MENGGUNAKAN ALGORITMA UCS, GREEDY BEST FIRST SEARCH, DAN A*



Disusun oleh:

Thea Josephine Halim

13522012

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

2024

DAFTAR ISI

DAFTAR ISI	
A. Deskripsi Persoalan	3
B. Konsep/Ide dan Algoritma	3
1. Uniform Cost Search (UCS)	3
2. Greedy Best First Search (Greedy BFS)	4
3. A* Algorithm	4
C. Source Code	4
1. Main Program (CLI)	4
2. Algorithm	6
3. Dictionary	7
4. Result	7
5. Fungsi Lain	8
6. GUI	9
D. Contoh Output	12
1. UCS	12
2. Greedy Best First Search	18
3. A-star (A*)	25
4. Invalid Input	31
5. GUI	32
E. Analisis	33
F. Checklist	38
G. Links.	39

A. Deskripsi Persoalan

Word ladder (juga dikenal sebagai Doublets, word-links, change-the-word puzzles, paragrams, laddergrams, atau word golf) adalah salah satu permainan kata yang terkenal bagi seluruh kalangan. Word ladder ditemukan oleh Lewis Carroll, seorang penulis dan matematikawan, pada tahun 1877. Pada permainan ini, pemain diberikan dua kata yang disebut sebagai start word dan end word. Untuk memenangkan permainan, pemain harus menemukan rantai kata yang dapat menghubungkan antara start word dan end word. Banyaknya huruf pada start word dan end word selalu sama. Tiap kata yang berdekatan dalam rantai kata tersebut hanya boleh berbeda satu huruf saja. Pada permainan ini, diharapkan solusi optimal, yaitu solusi yang meminimalkan banyaknya kata yang dimasukkan pada rantai kata. Berikut adalah ilustrasi serta aturan permainan.

How To Play This game is called a "word ladder" and was invented by Lewis Carroll in 1877. Rules Weave your way from the start word to the end word. Each word you enter can only change 1 letter from the word Example E A S Т EAST is the start word, WEST is the end word V | A | S We changed **E** to **V** to make **VAST** S We changed A to E to make VEST W E S T And we changed V to W to make WEST WEST Done!

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

B. Konsep/Ide dan Algoritma

Pada persoalan kali ini, kita akan menggunakan 3 macam algoritma: UCS, A*, dan Greedy BFS. Ketiganya akan memilih node dengan cost terkecil, tetapi dengan cara penghitungan cost yang berbeda-beda sehingga mempengaruhi pemilihan pathnya. Sebuah cost di antara node dapat kita wakilkan sebagai jumlah step untuk mencapai goal sehingga jarak setiap node pastilah satu. Nilai heuristik sebuah node ke goal node dihitung menggunakan konsep *hamming distance*.

1. Uniform Cost Search (UCS)

Algoritma ini pada dasarnya memiliki konsep yang sama seperti BFS, tetapi dengan memperhitungkan cost pada setiap pergerakannya. Pada UCS perhitungan cost untuk memilih jalur dilakukan dengan mencari g(n) yaitu total $actual\ cost$ dari node

awal hingga node yang sekarang dicek. Perhitungan berdasarkan *actual cost* ini memberikan jaminan bahwa solusi yang didapatkan optimal (*cost* minimum). Akan disediakan sebuah priority queue untuk menyimpan daftar simpul hidup. Mulai dari simpul pertama, akan dilakukan ekspansi node tetangga dan di-*enqueue* pada antrian simpul hidup. Nodes akan dimasukkan ke antrian berdasarkan *cost* aktualnya, dimulai dari *cost* terkecil hingga terbesar. Kemudian node dengan *cost* terkecil akan di-*dequeue* untuk diperiksa apakah nilainya sama dengan yang kita cari, jika tidak, akan dilakukan ekspansi kembali. Hal ini dilakukan berulang-ulang hingga sebuah solusi ditemukan atau antrian menjadi kosong (tidak ditemukan solusi). Apabila node akhir sudah ditemukan, akan dilakukan *backtracking* untuk melacak path yang telah dilalui hingga mencapai node akhir tersebut.

2. Greedy Best First Search (Greedy BFS)

Algoritma Greedy Best First Search, selanjutnya akan disebut GBFS sama seperti UCS, tetapi dengan priority queue simpul hidup diurutkan berdasarkan cost heuristic. Cost heuristic atau sering disebut dengan h(n) adalah perkiraan cost dari node yang sekarang dicek hingga ke node tujuan. Penggunaan heuristic cost akan menyebabkan area pencarian semakin dekat ke node tujuan, sehingga secara teoritis akan meminimalkan jumlah node yang dibangkitkan dan mempercepat waktu untuk menemukan sebuah solusi. Akan tetapi, seperti orang yang serakah, GBFS akan mengambil semua path yang tampak pendek yang justru bukanlah salah satu solusi yang baik.

3. A* Algorithm

Algoritma A* (A-star) adalah kombinasi dari kedua algoritma sebelumnya. Pada A*, nilai cost akan berdasarkan nilai heuristik dan aktual f(n) = g(n) + h(n), sehingga secara teori akan menjadikannya teroptimal. Nilai heuristik membantunya memilih jalan yang terefektif dan mengurangi jumlah node ekspan, sedangkan nilai aktual akan memastikan solusi yang didapat tetap optimal.

C. Source Code

1. Main Program (CLI)

Tabel 3.1.1 Main Program

Kode Keterangan

Algoritma main untuk CLI

Print semua node dari solusi yang ditemukan

2. Algorithm

Tabel 3.2.1 Kode Semua Algoritma

3. Dictionary

Tabel 3.3.1 Kode Kelas Dictionary

Kelas Dictionary memiliki atribut set of words yang digunakan untuk validasi apakah sebuah kata terdapat pada dictionary = new Hashset<>(); loadwords(filename){ rive line; while (line = br.readLine()) != null) { dictionary.add(line.trim()); } } catch (Ubraspine e) { e.printStackTrace(); } public boolean containsWord(string word) { return dictionary.contains(word.toUpperCase()); } }

4. Result

Tabel 3.4.1 Kode Kelas Result

Kode	Keterangan
<pre>public class Result { private iss(\text{Viop}) resultlist; private int numofcheckednodes; private double executiontime; public Result(\text{US} \text{Viop}) resultlist, int numofcheckednodes, double elapsedTimeInSeconds){ this.resultlist = resultlist; this.numofcheckednodes = numofcheckednodes; this.executiontime = elapsedTimeInSeconds; } public int getnumofcheckednodes() { return numofcheckednodes; } public double getexecutiontime() { return executiontime; } public Lis <svion> getResultlist() { return resultlist; } } </svion></pre>	Kelas Result terdiri dari List of words yang menjadi solusi, jumlah node yang dicek (numofcheckednodes), dan waktu eksekusi algoritma (executiontime).

5. Fungsi Lain

Tabel 3.5.1 Fungsi lain

Kode	Keterangan
<pre>public static ilv <arrive ();="" 1<="" arraylist="" enew="" engineers="" td=""><td>Fungsi generateNeighbors untuk menghasilkan list of strings kata-kata yang bisa dicapai dari sebuah kata. Parameter kata akan diganti hurufnya satu per satu mulai dari slot pertama hingga terakhir sambil melakukan pengecekan dictionary untuk kevalidan kata. Apabila kata tersebut valid, kata tersebut akan ditambahkan ke dalam list neighbors.</td></arrive></pre>	Fungsi generateNeighbors untuk menghasilkan list of strings kata-kata yang bisa dicapai dari sebuah kata. Parameter kata akan diganti hurufnya satu per satu mulai dari slot pertama hingga terakhir sambil melakukan pengecekan dictionary untuk kevalidan kata. Apabila kata tersebut valid, kata tersebut akan ditambahkan ke dalam list neighbors.
<pre>public static void printPrioQueue(PriorityQueue < Node > x) { for (Node node : x) { System.out.println(node.getWord().toString()); } }</pre>	Fungsi printPrioQueue akan mencetak seluruh isi queue untuk membantu debugging dan cek queue simpul hidup
<pre>public static List <string> backtrackPath(Node node){ List <string> result = new ArrayList<>(); Node currentNode = node; while (currentNode!=null) { result.add(0,currentNode.getWord()); currentNode = currentNode.getParent(); } return result; }</string></string></pre>	Untuk melakukan "backtrack" atau membangun solusi path yang ditemukan dengan cara mengakses atribut parent sambil menambahkan hasil result path hingga atribut parent adalah null (kata pertama).

```
public static int hamming_distance(String word, String goal){
  int dist = 0;
  for (int i = 0; i<word.length(); i++){
    if (word.charAt(i) != goal.charAt(i)) {
        dist++;
    }
  }
  return dist;
}</pre>
```

Fungsi hamming_distance untuk menghitung jarak heuristik dari currentnode ke node akhir berdasarkan perbedaan huruf.

6. GUI

Untuk implementasi GUI kali ini akan digunakan Java Swing, toolkit GUI di Java. Pertama-tama akan dibuat sebuah window dengan ukuran 400x420 dan lokasi diset tidak ditentukan atau null. Kemudian dengan menggunakan komponen JTextField dan JLabel, akan dibuat sebuah form sederhana yang menerima input kata dari user. Pada kelas ini juga akan diinisialisasi dahulu dictionary dengan menginstansiasi wordDictionary. Tombol findButton untuk pencarian akan diset untuk memanggil fungsi findWordLadder. Fungsi tersebut akan melakukan pengecekan kalau-kalau terjadi salah input atau edge cases, lalu menampilkan pop up pilihan dengan tiga tombol pilihan algoritma. Sesuai dengan algoritma pilihan user, fungsi findPath dari kelas Algorithm akan dipanggil. GUI akan menampilkan hasil solusi yang scrollable dan detailnya pada label bawah window.

Tabel 3.6.1 GUI

Kode Keterangan Mengatur tampilan GUI awal dan melakukan • • • import javax.swing.*; import java.awt.*; import java.awt.*; import java.awt.*; public class WordLaddenGul extends JFrame { private JTextField startField, endField; private JButton findButton; private JList (string) wordList; private DEFaultLISTModel (String) listModel private JLabel resultLabel; private Olict wordDictionary; pembacaan dictionary public WordLadderGUI() { setTitle("Word Ladder Solver :3"); setSize(400, 420); setDefaultCloseOperation("Frame.EXIT_ON_CLOSE); setLocationRelativeTo(null); Jiebel startLabel = new JLabel("Start Word:"); startField = new JTextField(); JLabel endLabel = new JLabel("End Word:"); endField = new JTextField(); findButton = new JButton("Let's Go!!"); findButton.addActionListener(new ActionListener() { public void actionPerformed(actionEvent e) { findWordLadder(); } } inputPanel.add(startLabel); inputPanel.add(startField); inputPanel.add(endLabel); inputPanel.add(endField); inputPanel.setBounds(10, 10, 350, 90); scrollPane.setBounds(10, 110, 350, 200); resultLabel.setBounds(10, 320, 350, 50); findButton.setBounds(250, 320, 110, 30); getContentPane().add(inputPanel); getContentPane().add(scrollPane); getContentPane().add(resultLabel); getContentPane().add(findButton); wordDictionary = new Dict("Dictionary.txt");

Fungsi findWordLadder melakukan pengecekan exceptions dari input yang dimasukkan. Memanggil algoritma pencarian solusi sesuai dengan button yang ditekan user lalu menampilkan hasilnya. Jika terjadi exception akan memunculkan pop up error, sedangkan tidak ditemukannya solusi akan menampilkan pop up tidak ada solusi dan detailnya.

Memanggil GUI yang telah dibuat dan mengatur tampilan, dan membuat jendela GUI muncul.

D. Contoh Output

Catatan: Akan digunakan input test case yang sama pada ketiga algoritma (kecuali invalid input) untuk perbandingan.

1. UCS

Tabel 4.1.1 Uji Coba UCS

No.	Masukan	Keluaran
1.	Start: HEAD Finish: TAIL	Enter the start and finish word Start: HEAD Finish: TAIL Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter '0' to quit. >> 1 You have chosen UCS algo! Solution found: HEAD HEAL HEIL HAIL TAIL TAIL The shortest solution length: 5 Num of nodes checked: 1351 Algorithm execution time: 0.11179 seconds
2.	Start: ATE Finish: BAT	Enter the start and finish word Start: ATE Finish: BAT Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 1 You have chosen UCS algo! Solution found: ATE ATT AIT BIT BAT The shortest solution length: 5 Num of nodes checked: 454 Algorithm execution time: 0.0085076 seconds

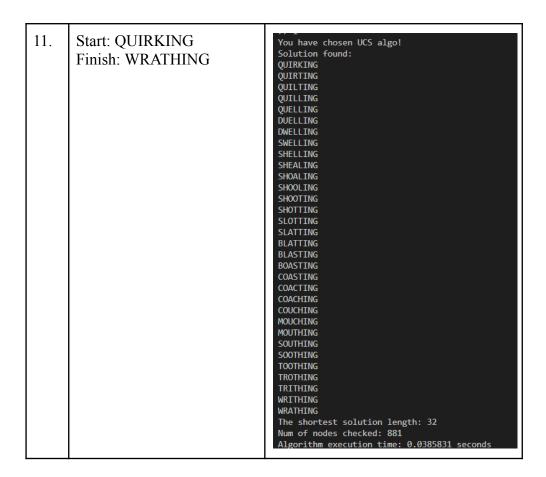
3.	Start: JELLY Finish: SUPER	Enter the start and finish word Start: JELLY Finish: SUPER Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 1 You have chosen UCS algo! Solution found: JELLY JELLS TELLS TELLS TELLS TULES TUBES TUBER SUBER SUPER The shortest solution length: 9 Num of nodes checked: 4711 Algorithm execution time: 0.1630977 seconds
4.	Start: TALENT Finish: FALCON	Enter the start and finish word Start: TALENT Finish: FALCON Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 1 You have chosen UCS algo! No solution found. Num of nodes checked: 1 Algorithm execution time: 1.257E-4 seconds

5.	Start: FARMING Finish: FARMERS	Enter the start and finish word Start: FARMING
	Timon. 17 MeVIENS	Finish: FARMERS
		Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search
		3. A* Enter `0` to quit. >> 1
		You have chosen UCS algo! Solution found:
		FARMING FARTING MARTING
		MARTINS MATTINS LATTINS
		LATTENS PATTENS
		PATTERS POTTERS PORTERS
		PORKERS FORKERS FORMERS
		FARMERS The shortest solution length: 15 Num of nodes checked: 3948
		Algorithm execution time: 0.1456031 seconds
6.	Start: REACT Finish: FLASK	Enter the start and finish word Start: REACT
		Finish: FLASK
		Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search
		 Greedy Best First Search A* Enter `0` to quit.
		>> 1 You have chosen UCS algo!
		Solution found: REACT REACH
		ROACH COACH
		CLACH CLASH FLASH
		FLASK The shortest solution length: 8 Num of nodes checked: 589
		Algorithm execution time: 0.0147071 seconds

7.	Start: FLASK Finish: REACT	Enter the start and finish word Start: FLASK Finish: REACT Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter '0' to quit. >> 1 You have chosen UCS algo! Solution found: FLASK FLACK CLACK CLACK CLACH COACH ROACH REACH REACT The shortest solution length: 8 Num of nodes checked: 2353 Algorithm execution time: 0.0952973 seconds
8.	Start: APE Finish: MAN	Enter the start and finish word Start: APE Finish: MAN Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 1 You have chosen UCS algo! Solution found: APE OPE OPT OAT MAT MAN The shortest solution length: 6 Num of nodes checked: 645 Algorithm execution time: 0.0110038 seconds

9. Start: CHARGE Enter the start and finish word Start: CHARGE Finish: COMEDO Finish: COMEDO Choose your algorithm to solve:
1. Uniform Cost Search
2. Greedy Best First Search
3. A* Enter `0` to quit. You have chosen UCS algo! Solution found: CHARGE CHANGE CHANGS CHANTS CHINTS CHINES CHINED COINED COINER CONNER CONGER CONGES CONIES CONINS CONING HONING HOMING HOMINY HOMILY HOMELY COMELY COMEDY COMEDO The shortest solution length: 23 Num of nodes checked: 8713 Algorithm execution time: 0.2684817 seconds

1.0	Ct. ATTLACTC	» 1
10.	Start: ATLASES	You have chosen UCS algo!
	Finish: CABARET	Solution found:
		ATLASES
		ANLASES
		ANLACES
		UNLACES
		UNLACED
		UNLADED
		UNFADED
		UNFAKED
		UNCAKED
		UNCAKES
		UNCASES
		UNEASES UREASES
		CREASES
		CRESSES
		TRESSES
		TRASSES
		TRASHES
		BRASHES
		BRASHER
		BRASIER
		BRAKIER
		BEAKIER
		PEAKIER
		PECKIER
		PICKIER
		DICKIER
		DICKIES
		HICKIES
		HACKIES HACKLES
		HECKLES
		DECKLES
		DECILES
		DEFILES
		DEFILED
		REFILED
		REVILED
		REVELED
		RAVELED
		RAVENED
		HAVENED
		HAVERED
		WAVERED WATERED
		WATERED CATERED
		CAPERED
		TAPERED
		TABERED
		TABORED
		TABORET
		TABARET
		CABARET
		The shortest solution length: 53
		Num of nodes checked: 7973
		Algorithm execution time: 0.2611142 seconds

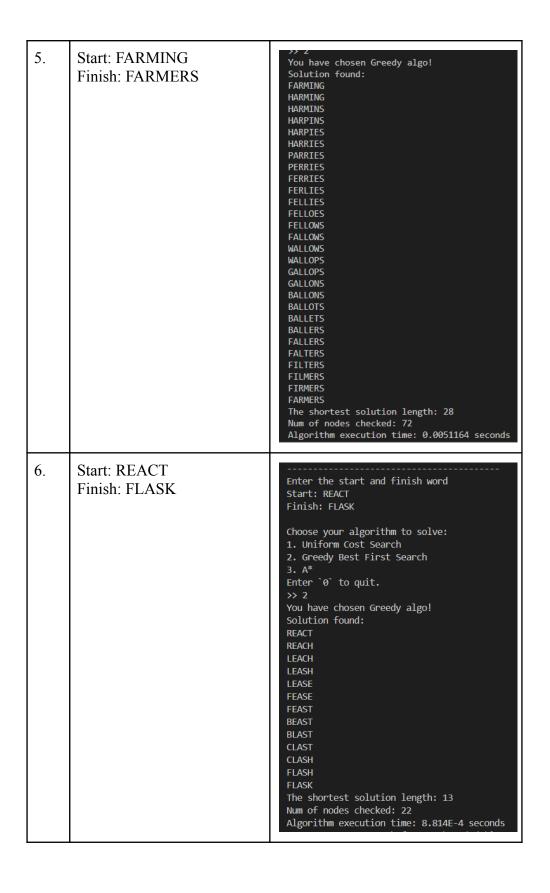


2. Greedy Best First Search

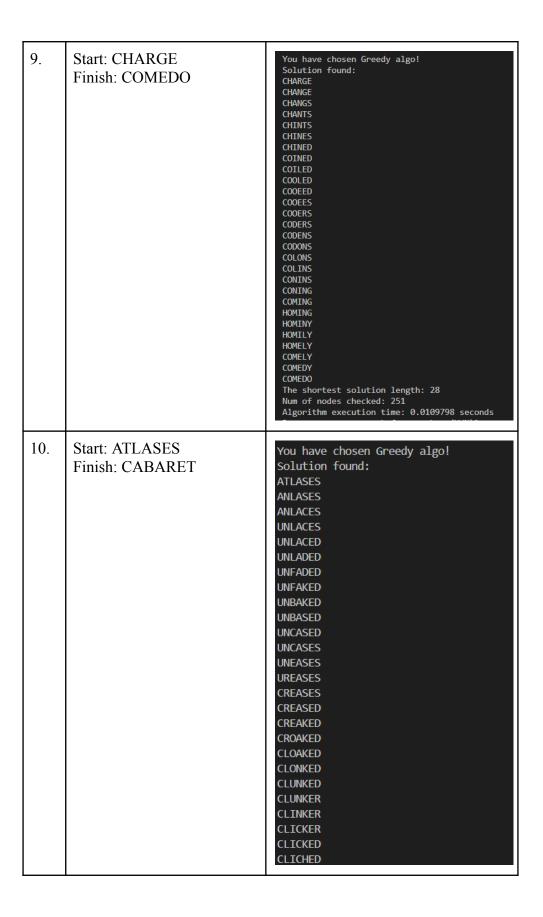
Tabel 4.2.1 Uji Coba Greedy Best First Search

No.	Masukan	Keluaran
1.	Start: HEAD Finish: TAIL	Enter the start and finish word Start: HEAD Finish: TAIL Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter '0' to quit. >> 2 You have chosen Greedy algo! Solution found: HEAD HEAL HEIL HAIL TAIL TAIL The shortest solution length: 5 Num of nodes checked: 6 Algorithm execution time: 0.0606741 seconds

2.	Start: ATE Finish: BAT	Enter the start and finish word Start: ATE Finish: BAT Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 2 You have chosen Greedy algo! Solution found: ATE ATT APT OPT OAT BAT The shortest solution length: 6 Num of nodes checked: 9 Algorithm execution time: 7.698E-4 seconds
3.	Start: JELLY Finish: SUPER	Enter the start and finish word Start: JELLY Finish: SUPER Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 2 You have chosen Greedy algo! Solution found: JELLY BULLY SULLY SULLY SURLY SURLY SURLY SURFS SURAS SORAS SORES SORER SUPER The shortest solution length: 13 Num of nodes checked: 35 Algorithm execution time: 0.0051161 seconds
4.	Start: TALENT Finish: FALCON	Enter the start and finish word Start: TALENT Finish: FALCON Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 2 You have chosen Greedy algo! No solution found. Num of nodes checked: 1 Algorithm execution time: 1.764E-4 seconds



7.	Start: FLASK Finish: REACT	Enter the start and finish word Start: FLASK Finish: REACT Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 2 You have chosen Greedy algo! Solution found: FLASK FLACK CLACK CLACK CLACH COACH ROACH REACT The shortest solution length: 8 Num of nodes checked: 13 Algorithm execution time: 4.113E-4 seconds
8.	Start: APE Finish: MAN	Enter the start and finish word Start: APE Finish: MAN Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 2 You have chosen Greedy algo! Solution found: APE OPE OPT OAT MAT MAN The shortest solution length: 6 Num of nodes checked: 7 Algorithm execution time: 2.087E-4 seconds



CLICHES
CLOCHES
COOCHES
COACHES
COACHED
COACTED
COASTED
COASTER
CHASTER
CHARTER
CHARMER
CHARMED
CHASMED
CHASSED
CLASSED
CLASSER
CLASHER
PLASHER
PLASTER
PLANTER
PLANTED
SLANTED
SCANTED
SCANTER
SCATTER
SCUTTER
SCUTTEN
SPUTTER
SPUTTER SPOTTER
SPUTTER SPOTTER SPOTTED
SPUTTER SPOTTER
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATHER SLATIER PLATIER
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATHER SLATIER PLATIER PEATIER
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATHER SLATIER PLATIER
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATIER SLATIER PLATIER PEAKIER PEAKIER PERKIER PORKIER
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATIER SLATIER PLATIER PEAKIER PEAKIER PERKIER PORKIER CORKIER
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATHER SLATIER PLATIER PEAKIER PEAKIER PERKIER PORKIER CORKIER COCKIER
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATIER SLATIER PLATIER PEAKIER PEAKIER PERKIER PORKIER CORKIER
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATHER SLATIER PLATIER PEAKIER PERKIER PORKIER CORKIER COCKIER ROCKIER ROCKIER ROOKIES
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATIER SLATIER PLATIER PEAKIER PERKIER PORKIER COCKIER ROCKIER ROCKIER ROCKIES COOKIES
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATHER SLATIER PLATIER PEAKIER PERKIER PORKIER CORKIER COCKIER ROCKIER ROCKIER ROOKIES
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATHER SLATIER PLATIER PEATIER PEAKIER PERKIER PORKIER CORKIER COCKIER ROCKIER ROCKIER ROCKIES COOLIES COLLIES CULLIES
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATHER SLATIER PLATIER PEAKIER PEAKIER PERKIER PORKIER CORKIER COCKIER ROCKIER ROCKIER ROOKIES COOLIES CULLIES CULLIES
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATHER SLATIER PLATIER PEATIER PEAKIER PERKIER PORKIER CORKIER COCKIER ROCKIER ROCKIER ROCKIES COOLIES COLLIES CULLIES
SPUTTER SPOTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATHER SLATIER PLATIER PEAKIER PEAKIER PERKIER PORKIER CORKIER COCKIER ROCKIER ROCKIER ROCKIES COOLIES COULIES CULLIES SULLIED SALLIED TALLIED
SPUTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATIER PLATIER PLATIER PEAKIER PERKIER PORKIER CORKIER COCKIER ROCKIER ROCKIER ROCKIES COOLIES CULLIES CULLIES SULLIED SALLIED
SPUTTER SPOTTER SPOTTER SPOTTED SPATTED SPATHED SWATHED SWATHER SLATHER SLATIER PLATIER PEAKIER PEAKIER PERKIER PORKIER CORKIER COCKIER ROCKIER ROCKIER ROCKIES COOLIES COULIES CULLIES SULLIED SALLIED TALLIED

TALKIER **TACKIER TACKLER** CACKLER CACKLES **HACKLES HECKLES DECKLES DECILES DEFILES DEFILER DEFINER DEFINED REFINED REFIRED RETIRED RETIRES RETINES RATINES RAVINES RAVINED RAVENED HAVENED HAVERED WAVERED** WATERED **CATERED CAPERED TAPERED TABERED** TABORET TABARET CABARET

The shortest solution length: 114
Num of nodes checked: 3441
Algorithm execution time: 0.1458964 seconds

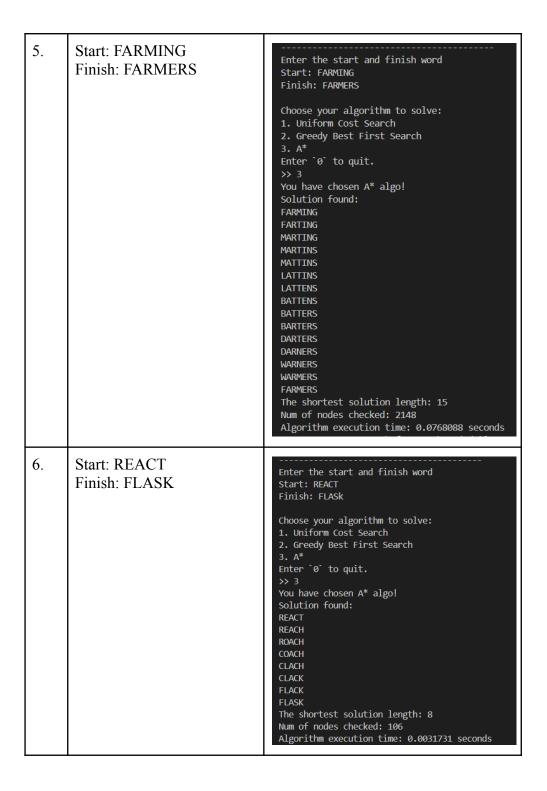


3. A-star (A*)

Tabel 4.3.1 Uji Coba A*

No.	Masukan	Keluaran	
1.	Start: HEAD Finish: TAIL	Enter the start and finish word Start: HEAD Finish: TAIL Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 3 You have chosen A* algo! Solution found: HEAD HEAL HEIL HAIL TAIL TAIL The shortest solution length: 5 Num of nodes checked: 76 Algorithm execution time: 0.0018247 seconds	

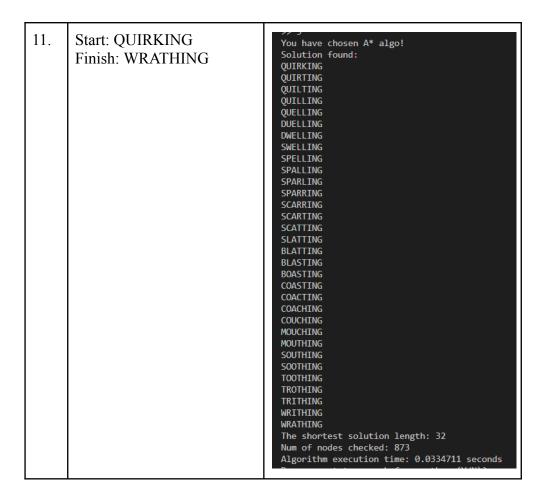
2.	Start: ATE Finish: BAT	Enter the start and finish word Start: ATE Finish: BAT Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 3 You have chosen A* algo! Solution found: ATE ATT AIT BIT BAT The shortest solution length: 5 Num of nodes checked: 80 Algorithm execution time: 0.0013714 seconds
3.	Start: JELLY Finish: SUPER	Enter the start and finish word Start: JELLY Finish: SUPER Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 3 You have chosen A* algo! Solution found: JELLY JELLS TELLS TELES TULES TULES TUBES TUBER SUBER SUPER The shortest solution length: 9 Num of nodes checked: 1751 Algorithm execution time: 0.0811939 seconds Do You want to search for another (Y/N)?
4.	Start: TALENT Finish: FALCON	Enter the start and finish word Start: TALENT Finish: FALCON Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 3 You have chosen A* algo! No solution found. Num of nodes checked: 1 Algorithm execution time: 1.579E-4 seconds



7.	Start: FLASK Finish: REACT	Enter the start and finish word Start: FLASK Finish: REACT Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter `0` to quit. >> 3 You have chosen A* algo! Solution found: FLASK FLACK PLACK PLACE PEACE PEACH REACH REACH REACH REACT The shortest solution length: 8 Num of nodes checked: 259 Algorithm execution time: 0.0059803 seconds
8.	Start: APE Finish: MAN	Enter the start and finish word Start: APE Finish: MAN Choose your algorithm to solve: 1. Uniform Cost Search 2. Greedy Best First Search 3. A* Enter '0' to quit. >> 3 You have chosen A* algo! Solution found: APE OPE OPT OAT MAT MAN The shortest solution length: 6 Num of nodes checked: 276 Algorithm execution time: 0.0039853 seconds

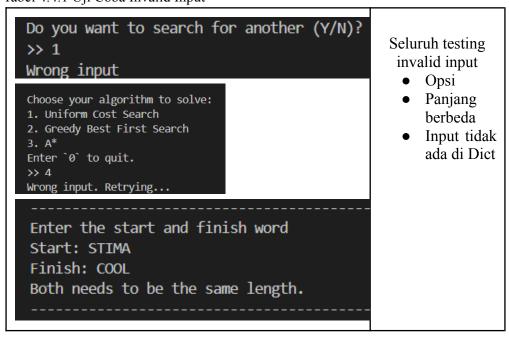
Enter the start and finish word Start: CHARGE 9. Start: CHARGE Finish: COMEDO Finish: COMEDO Choose your algorithm to solve:
1. Uniform Cost Search
2. Greedy Best First Search Enter `0` to quit. You have chosen A* algo! Solution found: CHARGE CHANGE CHANGS CHANTS **CHINTS** CHINES CHINED COINED COINER CONNER CONGER CONGES CONIES CONINS CONING COMING **HOMING** HOMINY HOMILY HOMELY COMELY COMEDY COMEDO The shortest solution length: 23 Num of nodes checked: 7747 Algorithm execution time: 0.3098787 seconds

10. Start: ATLASES Finish: CABARET	You have chosen A* algo! Solution found: ATLASES ANLACES UNLACES UNLACES UNLACES UNLACED UNLAGED UNLAGED UNLAGED UNLAGED UNLAGED UNCASED UNCASES UNCASES UNCASES UNCASES UNCASES CRESSES CRESSES CRESSES CROSSER CROSIER CROZIER BRAZIER BRAXIER BEAKIER BEAKIER BEAKIER PEKIER PICKIER DICKIER DICKIES HICKIES HACKIES HACKIES HECKLES DECILES DECILES DEFILED DEVILED DEVELED RAVELED RAVENED HAVENED HAVENED HAVENED HAVENED WATERED TABORET TABORE
------------------------------------	--



4. Invalid Input

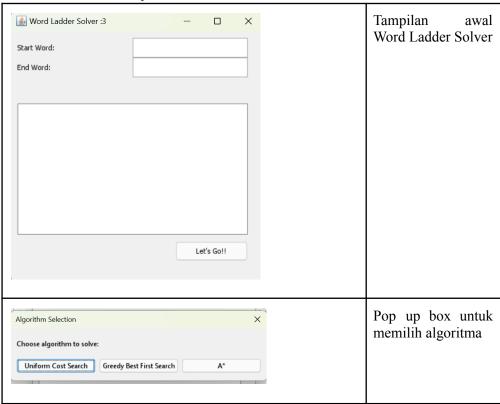
Tabel 4.4.1 Uji Coba Invalid Input

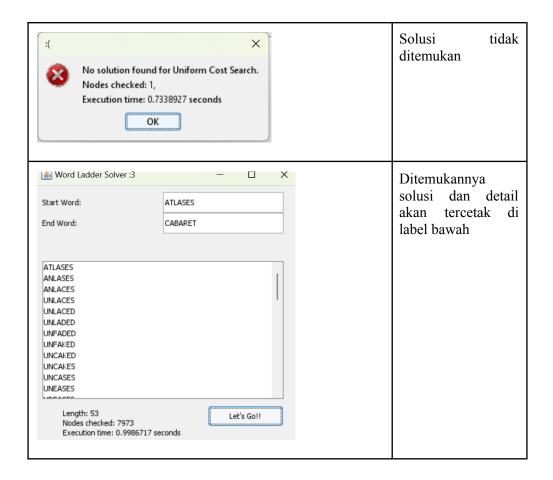


Enter the start and finish word Start: TUBES Finish: STRES Finish word does not exist in the dictionary.	
Enter the start and finish word Start: AAAAAA Finish: STRESS Start word does not exist in the dictionary.	
Enter the start and finish word Start: KAPAN Finish: LIBUR Both words do not exist in the dictionary.	

5. GUI

Tabel 4.5.1 Contoh Tampilan GUI



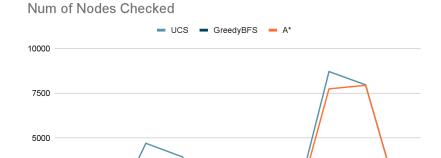


E. Analisis

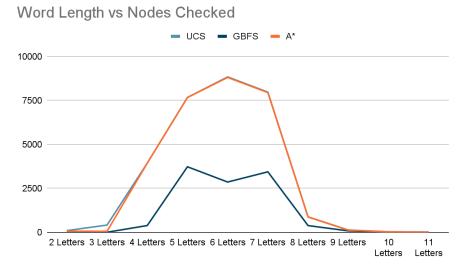
Jika diperhatikan lebih lagi, pada algoritma UCS, kita seolah-olah melakukannya dengan cara BFS. Secara teknis UCS memang mirip dengan BFS, menggunakan konsep queue simpul hidup dan melakukan dequeue setiap iterasinya hingga sebuah solusi ditemukan atau queue menjadi kosong. Pada persoalan ini kita menetapkan jarak antar node adalah 1, didapat dari jumlah step perubahan huruf yang dibutuhkan, yang dalam permainan ini hanya dibolehkan 1x. Maka dari itu, pada kasus ini secara teknis UCS akan mirip dengan BFS, cara pembangkitan node maupun jalur yang dihasilkan akan sama. Cost antar node menjadi tidak penting lagi, sebab urutan simpul hidup akan selalu sama, node baru akan selalu di-*generate* di belakang queue, sebab cost yang konsisten semakin naik jumlahnya. Selanjutnya algoritma akan dijalankan sama seperti BFS, node akan di-*dequeue* lalu akan ditumbuhkan node tetangganya dan menambahkan costnya dengan 1, serta setting parentnya dengan *currentnode*.

Tabel 5.1.1 Banyak nodes yang dicek

Masukan	UCS	Greedy BFS	A *
Start: HEAD Finish: TAIL	1351	6	76
Start: ATE Finish: BAT	454	9	80
Start: JELLY Finish: SUPER	4711	35	1751
Start: TALENT Finish: FALCON	1	1	1
Start: FARMING Finish: FARMERS	3948	72	2148
Start: REACT Finish: FLASK	589	22	106
Start: FLASK Finish: REACT	2353	13	259
Start: APE Finish: MAN	645	7	276
Start: CHARGE Finish: COMEDO	8713	251	7747
Start: ATLASES Finish: CABARET	7973	3441	7947
Start: QUIRKING Finish: WRATHING	881	384	873
Rata-rata	3161	424	2126



Gambar 5.1.1 Line Graph Banyak Nodes Dicek



Gambar 5.1.2 Line Graph Perbandingan Panjang Kata dan Jumlah Nodes (Catatan: Test case diambil dari <u>DataGenetics Word Ladder Solver (Longest Solutions)</u>)

Tabel 5.1.2 Waktu Eksekusi Algoritma (s)

2500

Masukan	UCS	Greedy BFS	A *
Start: HEAD Finish: TAIL	0.0306589	0.0606741	0.0018247
Start: ATE Finish: BAT	0.0068532	7.698E-4	0.0013714
Start: JELLY Finish: SUPER	0.1276795	0.0051161	0.0811939

Start: TALENT Finish: FALCON	0.0010479	1.764E-4	1.579E-4
Start: FARMING Finish: FARMERS	0.121516	0.0051164	0.0768088
Start: REACT Finish: FLASK	0.0138845	8.814E-4	0.0031731
Start: FLASK Finish: REACT	0.0681262	4.113E-4	0.0059803
Start: APE Finish: MAN	0.0731367	2.087E-4	0.0039853
Start: CHARGE Finish: COMEDO	0.2518857	0.0109798	0.3098787
Start: ATLASES Finish: CABARET	0.2675815	0.1458964	0.2036996
Start: QUIRKING Finish: WRATHING	0.0385831	0.0127192	0.0334711
Rata-rata	0.09099574545	0.02208632727	0.06559498182

Berdasarkan tabel 5.1.1 dan gambar 5.1.1, kita mendapat informasi bahwa algoritma GBFS melakukan pengecekan nodes yang sedikit berbanding jauh dari kedua algoritma lainnya. Algoritma UCS dan A* melakukan pengecekan nodes dengan jumlah yang hampir-hampir sama, tetapi A* selalu melakukan pengecekan yang lebih sedikit daripada UCS. Hal ini terjadi akibat pengecekan GBFS yang ke dalam, tidak meluas seperti UCS. Algoritma GBFS adalah pencarian *informed search* yang berusaha meminimalkan nodes yang diekspansi. Seperti yang sudah disebutkan pada dasar teori algoritma, GBFS melakukan minimisasi dengan memprioritaskan node dengan cost heuristik terendah. Fungsi heuristik mencari nodes yang kemungkinan mendekatkan ke goal node, mengestimasi node yang membutuhkan nilai cost menuju goal yang paling sedikit sehingga goal node cepat ditemukan. Memprioritaskan node dengan *chances* menuju ke goal lebih tinggi mengakibatkan penelusuran menuju lokasi pencarian yang lebih menjanjikan.

Teori ini didukung dengan hasil algoritma UCS yang merupakan *uninformed* search yang mengekspan berdasarkan *path cost*, yaitu *cost* dari awal hingga node yang sekarang dicek. Nodes diekspan berdasarkan *cost* aktual dan tidak

mempertimbangkan kedekatannya ke goal node. Hal ini mengakibatkan pencarian dipastikan menjadi optimal, menemukan solusi dengan cost terkecil, yang dalam kasus ini adalah solusi dengan step minimal. Algoritma A^* adalah bisa dibilang adalah kombinasi dari UCS dan GBFS. A^* menggunakan perhitungan f(n) = g(n) + f(n) dengan g(n) adalah actual cost dan h(n) sebagai heuristic cost. Hal ini menjadikan A^* secara teoritis selalu memberikan jalur teroptimal sembari berusaha meminimalkan jumlah node yang diekspansi. Akan tetapi, perlu diingat juga bahwa A^* akan menjadi optimal apabila heuristik yang digunakan admissible.

Analisis jumlah node ekspansi ini membuktikan bahwa pencarian dengan g(n) menjamin keoptimalan solusi, sedangkan pencarian dengan h(n) tidak menjamin keoptimalan solusi seperti yang terjadi pada GBFS. Berdasarkan percobaan yang kita lakukan, GBFS tidak selalu memberikan alur terpendek, menjadikannya tidak optimal. Walaupun begitu, GBFS dapat menemukan solusi dengan node ekspan yang paling sedikit, diikuti dengan A^* pada urutan kedua dan UCS pada urutan ketiga dalam hal jumlah node ekspan terminimum.

Jumlah node ekspan ini juga berkaitan dengan perbandingan penggunaan memori dari setiap algoritma. Membangkitkan node artinya menyimpan informasi tambahan dan terus menerus berkembang seiring ekspansi berjalan. Hal ini menjadikan GBFS sebagai algoritma dengan penggunaan memori terminimum untuk mencapai sebuah solusi. Berbanding lurus dengan jumlah node yang diekspansi, waktu algoritma GBFS jauh lebih cepat dari dua algoritma lainnya, sedangkan algoritma UCS dan A* memiliki selisih kecil dalam hal perbedaan kecepatan algoritma dengan algoritma A* menempati urutan kedua.

Gambar 5.1.2 merupakan hasil kumpulan data jumlah node yang diekspan dalam suatu test case terpanjang pada panjang kata tertentu. Berdasarkan gambar tersebut jumlah node yang dicek mengalami kenaikan tertinggi pada kata dengan 5-7 huruf sebab terdapat banyak kata dalam jumlah itu, sehingga pengecekan UCS dan A* akan semakin meluas pada setiap pengecekan, menambah jumlah node yang dicek. Semakin panjang kata tersebut, semakin sedikit ekspansinya sehingga range pencarian semakin sempit.

Perlu ditambahkan juga, fungsi heuristik yang digunakan dalam permainan ini adalah konsep *hamming distance. Hamming distance* adalah jumlah huruf yang

berbeda antara kedua kata dalam slot huruf yang sama. Heuristik yang digunakan dalam permainan ini termasuk dalam kategori *admissible* sebab nilainya tidak pernah melebihi nilai aktual untuk mencapai goal. Hal ini disebabkan oleh perbedaan *cost* antar node adalah 1, menjadikan *cost* aktual terminimum adalah sebanyak huruf kata tersebut. Nilai maksimal dari heuristik ini pula juga sebanyak huruf dalam kata tersebut, menjadikan konsep *hamming distance* ini *admissible*. Dalam kasus ini, *hamming distance* akan selalu menjadi *admissible* selama kedua kata (awal dan akhir) memiliki panjang yang sama dan diterapkannya peraturan perubahan 1 huruf setiap langkahnya.

Berdasarkan seluruh analisis yang telah dilakukan, dapat kita simpulkan bahwa algoritma A* menjadi yang teroptimal dalam permainan ini. Hal tersebut disebabkan oleh penggunaan konsep perhitungan cost dengan mempertimbangkan nilai heuristik yang memperpendek jalur dan *cost* aktual yang memberikan jaminan optimal. Algoritma UCS juga memberikan solusi yang optimal, tetapi sedikit lebih lambat daripada A*. Algoritma GBFS mampu memberikan solusi dengan waktu yang sangat singkat, tetapi beberapa solusi mungkin tidak optimal karena terjebak dalam lokal optima.

F. Checklist

Tabel 7.1. Checklist

Poin	Ya	Tidak
Program berhasil dijalankan	v	
Program dapat menemukan rangkaian kata dari start word ke end word sesuai aturan permainan dengan algoritma UCS	v	
Solusi yang diberikan pada algoritma UCS optimal	v	
Program dapat menemukan rangkaian kata dari start word ke end word sesuai aturan permainan dengan algoritma Greedy Best First Search	V	
Program dapat menemukan rangkaian kata dari start word ke end word sesuai aturan permainan dengan	v	

algoritma A*		
Solusi yang diberikan pada algoritma A* optimal	v	
[Bonus]: Program memiliki tampilan GUI	v	

G. Links

1. Repository:

https://github.com/pandaandsushi/Tucil3 13522012

- 2. References:
 - [1] R. Munir, "Route-Planning-Bagian1," Institut Teknologi Bandung, 2024.

[Online]. Available: Penentuan Rute (Route/Path Planning)

[2] R. Munir, "Route-Planning-Bagian2," Institut Teknologi Bandung, 2024.

[Online]. Available: Penentuan Rute (Route/Path Planning)

- [3] McLoone, J. (2012, January 11). *The Longest Word Ladder Puzzle Ever*.

 The Longest Word Ladder Puzzle Ever—Wolfram Blog
- [4] StackOverflow. (2012, April 14). "Need help creating a word ladder between many one letter different pairs of words (java)". Need help creating a word ladder between many one letter different pairs of words (java) Stack Overflow
- [5] DataGenetics. <u>DataGenetics Word Ladder Solver (Longest Solutions)</u>