APLIKASI DFS DAN BFS: ROBOT LEGO MINDSTORMS EV3 PENCARI SUMBER API DI DALAM LABIRIN

LAPORAN

Diajukan untuk memenuhi Tugas Besar II IF2211 Strategi Algoritma

oleh

KELOMPOK TOWERBRIDGE:

FELIX LIMANTA / 13515065

RIONALDI CHANDRASETA / 13515077

HOLY LOVENIA / 13515113



SEKOLAH TEKNIK ELEKTRO DAN INFORMATIKA INSTITUT TEKNOLOGI BANDUNG BANDUNG

2017

DAFTAR ISI

DAFTAR GAMBAR	ii
BAB I DESKRIPSI TUGAS	1
BAB II DASAR TEORI	2
2.1 Gambaran Umum	2
2.2 Depth-First Search (DFS)	2
2.3 Breadth-First Search (BFS)	4
BAB III ANALISIS PEMECAHAN MASALAH	7
3.1 Langkah Pemecahan Masalah	7
3.2 Struktur Data	7
3.3 Spesifikasi Program	7
BAB IV IMPLEMENTASI DAN PENGUJIAN	8
4.1 Implementasi	8
4.2 Pengujian	9
BAB V KESIMPULAN DAN SARAN	12
5.1 Kesimpulan	12
5.2 Saran	12
DAFTAR PUSTAKA	13

DAFTAR GAMBAR

Gambar 1 Algoritma DFS [7]	4
Gambar 3 File stackt.h	
Gambar 4 File dfs.c	8
Gambar 5 File queue.h	
Gambar 6 File bfs.c	8
Gambar 7 Algoritma DFS: Rute Normal (Awal)	9
Gambar 8 Algoritma DFS: Rute Normal (Tengah)	9
Gambar 9 Algoritma DFS: Rute Normal (Tengah)	
Gambar 10 Algoritma DFS: Rute Tanpa Api (Awal)	
Gambar 11 Algoritma DFS: Rute Tanpa Api (Tengah)	9
Gambar 12 Algoritma DFS: Rute yang Dicerminkan (Awal)	
Gambar 13 Algoritma DFS: Rute yang Dicerminkan (Tengah)	10
Gambar 14 Algoritma BFS: Rute Normal (Awal)	
Gambar 15 Algoritma BFS: Rute Normal (Tengah)	
Gambar 16 Algoritma BFS: Rute Tanpa Api (Awal)	10
Gambar 17 Algoritma BFS: Rute Tanpa Api (Tengah)	10
Gambar 18 Algoritma BFS: Rute yang Dicerminkan (Awal)	

BAB I DESKRIPSI TUGAS

Sebuah robot diberi tugas menemukan api di dalam sebuah ruangan. Robot mempunyai sensor yang dapat mengetahui ada sumber api di dalam sebuah ruangan. Ruangan itu berbentuk lorong-lorong yang berliku-liku laksana sebuah labirin (*maze*). Robot melewati labirin sampai berhasil menemukan api (dan kalau bisa memadamkannya). [1]

Pada tugas kali ini, mahasiswa diminta membuat program simulasi robot (menggunakan robot *Lego*) yang dapat menemukan sumber api di dalam labirin yang telah disiapkan, dengan memanfaatkan algoritma DFS dan BFS. Berikut akan dijelaskan tugas yang dikerjakan secara detail.

Robot Lego yang digunakan adalah *Lego Mindstorms EV3*. Karena ketersediaan Robot *Lego Mindstorms EV3* terbatas, maka uji coba algoritma dilakukan terlebih dahulu pada program simulasi *Robot Virtual World* dengan IDE Pemrograman ROBOTC. Setelah berhasil menjalankan algoritma pada robot virtual, maka selanjutnya (opsional) anda dapat mengujinya pada robot *Lego Mindstorms* yang dapat dipinjam di Lab Grafika dan Intelegensia Buatan (GAIB) secara bergiliran.

Labirin yang akan digunakan dalam permainan memiliki spesifikasi sebagai berikut:

- 1. Labirin terdiri dari jalur yang yang berupa garis berwarna hitam. Robot hanya diperbolehkan berada di atas garis berwarna hitam.
- 2. Labirin memiliki 1 portal masuk dan 1 portal keluar.
- 3. Terdapat 4 warna penanda pada jalur yang memiliki arti masing-masing, yaitu:
 - a. Warna biru adalah penanda pintu masuk dan pintu keluar.
 - b. Warna hijau digunakan sebagai penanda sebuah persimpangan (dianggap sebagai sebuah *node* pada *tree*). Setiap persimpangan terdiri dari 2-3 cabang.
 - c. Warna merah digunakan sebagai penanda jalan buntu.
 - d. Lokasi api (jika ada) ditandai pada sebuah titik yang berwarna kuning

BAB II DASAR TEORI

2.1 Gambaran Umum

Algoritma traversal dalam graf adalah algoritma yang mengunjungi simpul-simpul yang ada dalam graf secara sistematik. Pencarian dilakukan dari simpul sumber hingga menemukan simpul target. Algoritma traversal graf menggunakan suatu struktur data untuk menampung simpul-simpul yang belum pernah dieksplorasi. Pada setiap iterasi, sebuah simpul dari struktur data tersebut diproses, lalu tetangga-tetangga dari simpul tersebut akan ditambahkan ke dalam struktur data. Ada beberapa jenis algoritma traversal dalam graf, seperti *Depth-First Search* (DFS) dan *Breadth-First Search* (BFS). [2]

Struktur pencarian solusi berupa pembentukan pohon dinamis, yaitu pohon ruang status yang dibentuk saat proses pencarian dilakukan. Algoritma memeriksa apakah solusi sudah tercapai atau tidak pada setiap simpul. Jika simpul tersebut merupakan simpul solusi, pencarian dapat berakhir (satu solusi) atau diteruskan untuk mencari solusi lain (semua solusi). Berikut ini adalah representasi dari pohon dinamis. [3]

- 1. Status persoalan (*problem state*): simpul-simpul di dalam pohon dinamis yang memenuhi kendala (*constraints*) sehingga layak untuk membentuk solusi, akar dari pohon merupakan *initial state*.
- 2. Status solusi (*solution state*): satu atau lebih status yang menyatakan solusi persoalan, yaitu setiap daun pada pohon tersebut.
- 3. Status tujuan (goal state): simpul daun yang dituju.
- 4. Ruang solusi (solution space): himpunan atas semua status solusi.
- 5. Ruang status (*state space*): seluruh simpul pada pohon dinamis, pohonnya dinamakan pohon ruang status (*state space tree*).

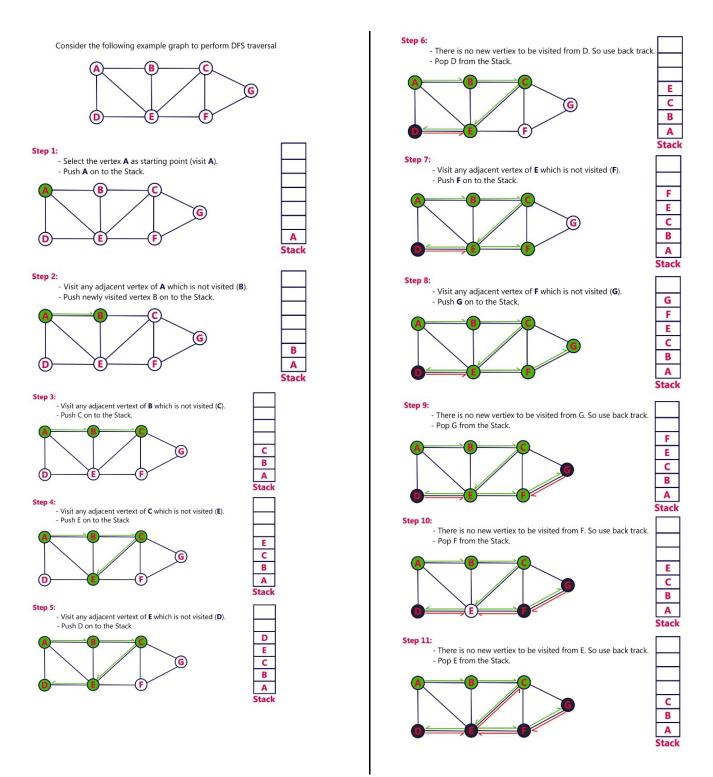
2.2 Depth-First Search (DFS)

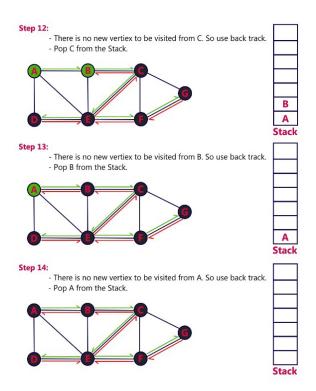
Algoritma DFS mencari secara mendalam dengan mengunjungi setiap simpul yang dapat dicapai dari simpul target sesuai dengan urutan kedalamannya.

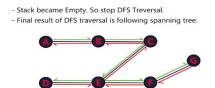
Apabila penelusuran dimulai dari simpul v, maka algoritma DFS iteratif adalah sebagai berikut.

- 1. Mendefinisikan sebuah stack dengan ukuran sebesar jumlah dari semua simpul dalam graf.
- 2. Mengunjungi simpul v dan memasukkannya ke dalam *stack*.
- 3. Mengunjungi salah satu tetangga yang belum dikunjungi dari simpul yang berada pada puncak *stack*, lalu memasukkannya ke dalam *stack*.
- 4. Mengulangi langkah 3 hingga tidak ada lagi tetangga yang belum dikunjungi dari simpul yang berada pada puncak *stack*.
- 5. Ketika pencarian sudah mencapai simpul *u* (simpul yang semua tetangganya sudah pernah dikunjungi), pencarian akan dirunut-balik (*backtrack*) ke simpul terakhir yang dikunjungi sebelumnya dan mencari simpul tetangga lain yang belum dikunjungi dengan cara mem-*pop* simpul dari *stack*.
- 6. Mengulangi langkah 3, 4, dan 5 hingga *stack* kosong.
- 7. Ketika *stack* sudah kosong, algoritma akan menghasilkan pohon merentang dengan cara menghapus sisi yang tidak terpakai pada graf. Pohon merentang tersebut adalah jalur yang terbentuk menggunakan DFS.

ı







Gambar 1 Algoritma DFS [7]

Berikut ini adalah pseudocode dari algoritma rekursif DFS.

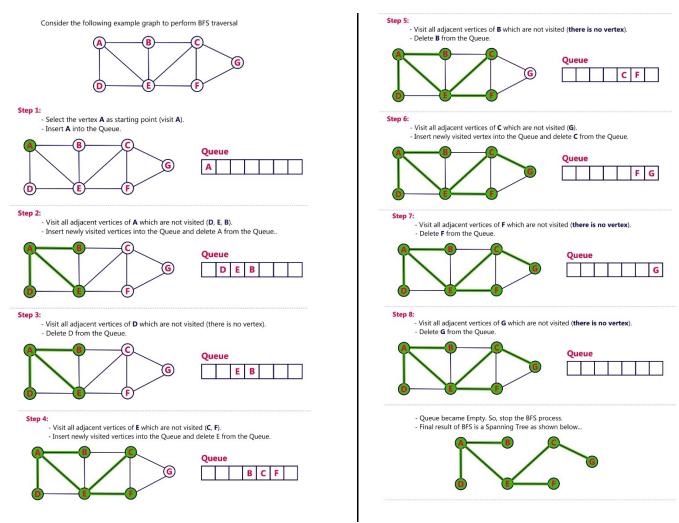
```
procedure DFS(input v: integer)
{ Mengunjungi seluruh simpul graf dengan algoritma pencarian DFS
Masukan: v adalah simpul awal kunjungan
Keluaran: semua simpul yang dikunjungi ditulis ke layar
Deklarasi
w: integer
Algoritma
write(v)
dikunjungi[v] ← true
\underline{\text{for}} (w \leftarrow 1 to n) \underline{\text{do}}
        if (A[v,w] = 1) then { simpul v dan simpul w bertetangga }
                 if (not dikunjungi[w]) then
                          DFS(w)
                 endif
        endif
endfor
```

2.3 Breadth-First Search (BFS)

Algoritma BFS mencari secara melebar. Algoritma ini bertujuan melakukan penelusuran sedekat mungkin dengan simpul target. Oleh karena itu, simpul-simpul yang diproses terlebih dahulu adalah yang bertetangga dengan simpul target.

Apabila penelusuran dimulai dari simpul v, maka algoritma BFS adalah sebagai berikut.

- 1. Mendefinisikan sebuah *queue* dengan ukuran sebesar jumlah dari semua simpul dalam graf.
- 2. Mengunjungi simpul v dan memasukkannya ke dalam queue.
- 3. Mengunjungi salah satu tetangga yang belum dikunjungi dari simpul yang berada pada kepala *queue*, lalu memasukkannya ke dalam *queue*.
- 4. Ketika tidak ada tetangga yang dapat dikunjungi lagi dari simpul yang berada pada kepala *queue*, simpul tersebut akan dihapus dari *queue*.
- 5. Mengulangi langkah 3 dan 4 hingga queue kosong.
- 6. Ketika *queue* sudah kosong, algoritma akan menghasilkan pohon merentang dengan cara menghapus sisi yang tidak terpakai pada graf. Pohon merentang tersebut adalah jalur yang terbentuk menggunakan BFS.



Gambar 2 Algoritma BFS [7]

Berikut ini adalah pseudocode dari algoritma BFS.

```
procedure BFS(input v: integer)
{ Traversal graf dengan algoritma pencarian BFS.
Masukan: v adalah simpul awal kunjungan
Keluaran: semua simpul yang dikunjungi dicetak ke layar
Deklarasi
w: integer
q: antrian
procedure BuatAntrian(input/output q: antrian) { membuat antrian kosong, kepala(q) diisi 0 }
procedure MasukAntrian(input/output q: antrian, input v: integer) { memasukkan v ke dalam
antrian q pada posisi belakang }
procedure HapusAntrian(input/output q: antrian, output v: integer) { menghapus v dari kepala
antrian q }
\underline{\text{function}} \ \ \text{AntrianKosong}(\underline{\text{input}} \ \ q : \ \text{antrian}) \ \rightarrow \ \underline{\text{boolean}} \ \ \{ \ \ \text{true jika antrian } q \ \text{kosong}, \ \text{false jika}
sebaliknya }
Algoritma
BuatAntrian(q) { buat antrian kosong }
write(v) { cetak simpul awal yang dikunjungi }
\begin{array}{ll} \text{dikunjungi[v]} \leftarrow \underline{\text{true}} \; \{ \; \text{simpul v telah dikunjungi, tandai dengan true} \; \} \\ \text{MasukAntrian(q,v)} \; \{ \; \text{masukkan simpul awal kunjungan ke dalam antrian} \} \end{array}
{ kunjungi semua simpul graf selama antrian belum kosong }
\underline{\text{while}} \text{ (}\underline{\text{not}} \text{ AntrianKosong(q) ) }\underline{\text{do}}
           \operatorname{HapusAntrian}(q,v)\ \{ \ \operatorname{simpul}\ v\ \operatorname{telah}\ \operatorname{dikunjungi},\ \operatorname{hapus}\ \operatorname{dari}\ \operatorname{antrian}\ \}
            \underline{\text{for}} (w \leftarrow 1 to n) \underline{\text{do}}
                       \underline{if} (A[v,w] = 1) \underline{then} \{ v dan w bertetangga \}
                                  if (not dikunjungi[w]) then
                                              write(w) {cetak simpul yang dikunjungi}
                                              MasukAntrian(q,w)
                                              \texttt{dikunjungi[w]} \; \leftarrow \; \underline{\texttt{true}}
                                  <u>en</u>dif
                       {\tt endif}
           <u>endf</u>or
endwhile
{ AntrianKosong(q) }
```

BAB III ANALISIS PEMECAHAN MASALAH

3.1 Langkah Pemecahan Masalah

Pada permasalahan ini, algoritma DFS dan BFS digunakan untuk menelusuri labirin dari petak masuk untuk mencari sumber api (petak berwarna kuning). Setiap persimpangan (petak berwarna hijau) pada labirin dianggap sebagai cabang dan arah-arah yang berada di persimpangan tersebut sebagai anak dari simpul arah datang (tempat robot berada saat ini) yang ada pada pohon ruang status. Petak berwarna merah dianggap sebagai simpul daun, yaitu tanda berakhirnya lintasan tersebut. Jalur yang bisa dilalui robot ditandai oleh garis hitam.

Ketika menggunakan algoritma DFS, robot akan melakukan pencarian dengan cara mencoba setiap kemungkinan jalan yang ada hingga menemukan jalan buntu (petak merah), lalu melanjutkan pencarian dengan menelusuri jalan lain yang tersedia pada persimpangan terakhir yang dilewati. Pencarian selesai apabila robot telah berhasil menemukan api (petak kuning), atau robot telah menelusuri semua kemungkinan jalan yang ada dan sudah kembali ke titik awal (kasus tanpa api).

Pada algoritma BFS, robot akan melakukan pencarian dengan cara mencoba setiap kemungkinan jalan yang ada hingga menemukan persimpangan lainnya (petak hijau) atau jalan buntu (petak merah), lalu kembali menelusuri kemungkinan jalur lainnya hingga semua jalur pada persimpangan tersebut sudah dicoba. Selanjutnya, robot akan mencoba jalur-jalur yang dapat dilewati pada persimpangan berikutnya. Pencarian selesai apabila robot telah berhasil menemukan api (petak kuning), atau robot telah menelusuri semua kemungkinan jalan yang ada dan sudah kembali ke titik awal (kasus tanpa api).

Dalam pencarian, urutan penelusuran jalur yang dilakukan robot selalu dimulai dari jalur yang berada paling kiri (berdasarkan sudut pandang robot) ke jalur terkanan. Selama pencarian, robot akan menyimpan jalur yang digunakan untuk mencapai api ke dalam sebuah *stack*. Hal ini dilakukan untuk mempermudah robot untuk menemukan jalan kembali ke titik awal, yaitu mem-*pop* aksi-aksi yang dilakukan robot dari stack tersebut.

3.2 Struktur Data

Struktur data yang digunakan dalam implementasi adalah *stack* dan *queue*. *Queue* merupakan tipe bentukan yang memiliki metode FIFO (*First In First Out*) untuk keluar-masuk data. Struktur data ini dipakai untuk mendukung implementasi dari algoritma BFS. Beberapa fungsi yang berada dalam struktur data *queue* adalah *enqueue* (menambahkan elemen ke urutan paling belakang) dan *dequeue* (mengambil elemen yang berada di posisi paling awal).

Stack adalah tipe bentukan yang memiliki metode LIFO (Last In First Out) untuk keluar-masuk data. Struktur data ini digunakan dalam implementasi algoritma DFS dan proses penelusuran jalan pulang ke titik awal. Beberapa fungsi yang berada dalam struktur data stack adalah push (menambahkan elemen ke top stack) dan pop (mengambil elemen yang berada di top stack).

3.3 Spesifikasi Program

Program dibuat menggunakan Lego Mindstorm Simulator. Bahasa yang digunakan adalah C. Pengerjaan dilakukan secara paralel dan tatap muka memakai laptop masing-masing. Algoritma yang digunakan untuk membentuk kecerdasan buatan milik robot dimasukkan ke file bernama dfs.c dan bfs.c.

BAB IV IMPLEMENTASI DAN PENGUJIAN

4.1 Implementasi

4.1.1 Program

4.1.1.1 Depth-First Search (DFS)

Berkas program yang digunakan untuk implementasi algoritma DFS adalah stackt.h dan dfs.c. Berikut ini adalah beberapa cuplikan layar dari antarmuka program.

```
| Stack body | Stack to | Stack t
```

Gambar 2 File stackt.h

Gambar 3 File dfs.c

4.1.1.2 Breadth-First Search (BFS)

Berkas program yang digunakan untuk implementasi algoritma BFS adalah stackt.h dan bfs.c. Berikut ini adalah beberapa cuplikan layar dari antarmuka program.

Gambar 4 File queue.h



Gambar 5 File bfs.c

4.1.2 Kakas

Kakas yang digunakan untuk implementasi program adalah ROBOTC beserta *Robot Virtual Worlds*. Paket perangkat lunak ini terdiri dari 3 buah bagian:

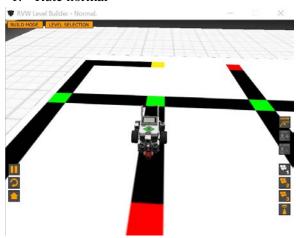
- 1. ROBOTC digunakan untuk memrogram dan mensimulasikan Lego Mindstorms EV3.
- 2. *RVW Level Editor* digunakan untuk mengubah dan membuat level (arena) untuk memberikan tantangan baru untuk robot.
- 3. *Virtual Brick* adalah *software* simulasi *Lego Mindstorms EV3* (hanya simulator, tidak termasuk IDE) yang digunakan untuk keperluan *testing*.

4.2 Pengujian

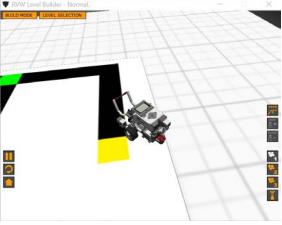
Secara umum, program dapat berjalan dengan baik (robot dapat menemukan api maupun kembali ke titik awal) menggunakan algoritma DFS ataupun BFS. Dari keseluruhan pengujian, beberapa kali kegagalan terjadi. Hal ini dikarenakan sensor tidak berhasil membaca warna yang ada pada petak.

4.2.1 Algoritma DFS

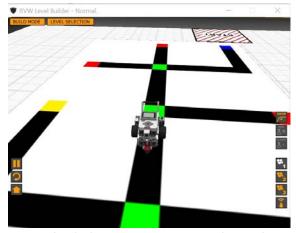
1. Rute normal



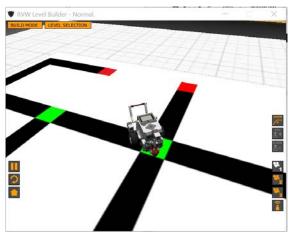
Gambar 6 Algoritma DFS: Rute Normal (Awal)



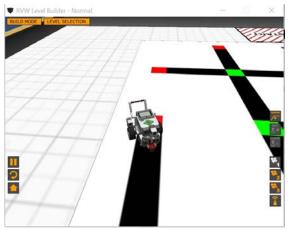
Gambar 7 Algoritma DFS: Rute Normal (Tengah)



Gambar 8 Algoritma DFS: Rute Normal (Tengah)

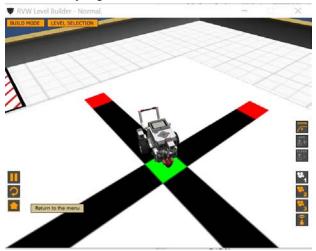


Gambar 9 Algoritma DFS: Rute Tanpa Api (Awal)

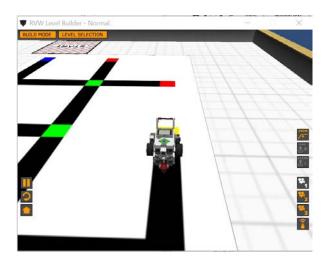


Gambar 10 Algoritma DFS: Rute Tanpa Api (Tengah)

3. Rute yang dicerminkan



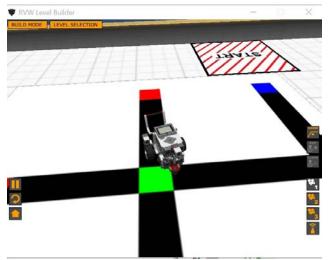
Gambar 11 Algoritma DFS: Rute yang Dicerminkan (Awal)



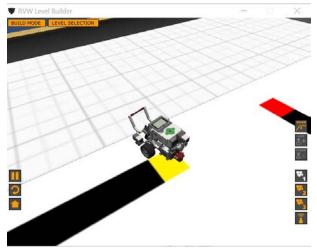
Gambar 12 Algoritma DFS: Rute yang Dicerminkan (Tengah)

4.2.2 Algoritma BFS

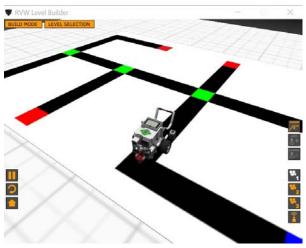
1. Rute normal



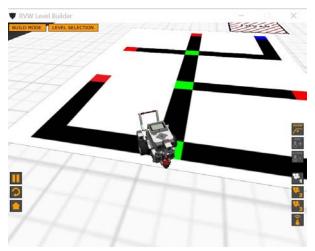
Gambar 13 Algoritma BFS: Rute Normal (Awal)



Gambar 14 Algoritma BFS: Rute Normal (Tengah)

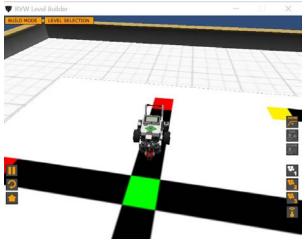


Gambar 15 Algoritma BFS: Rute Tanpa Api (Awal)

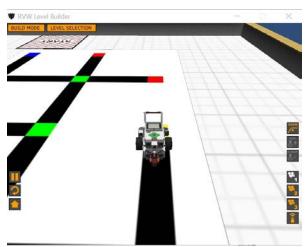


Gambar 16 Algoritma BFS: Rute Tanpa Api (Tengah)

3. Rute yang dicerminkan



Gambar 17 Algoritma BFS: Rute yang Dicerminkan (Awal)



Gambar 19 Algoritma BFS: Rute yang Dicerminkan (Tengah)

BAB V KESIMPULAN DAN SARAN

5.1 Kesimpulan

- 1. Pada permasalahan ini, DFS memakan waktu lebih sedikit dalam pencarian api dibandingkan BFS. Hal ini dikarenakan BFS perlu melakukan *backtracking* setiap kali pengecekan simpul, sehingga banyak menghabiskan waktu untuk pencarian jejak.
- 2. Secara umum, algoritma BFS terbukti lebih aman dan unggul, karena sistem pencariannya menyeluruh dan pasti menemukan solusi terbaik. Kekurangan BFS adalah penggunaan memorinya besar, sedangkan algoritma DFS memiliki kompleksitas memori yang lebih rendah.
- 3. DFS unggul dalam persoalan yang memiliki banyak solusi, karena DFS dapat menemukan solusi setelah mengeksplorasi hanya sebagian kecil dari seluruh ruang status. Kasus yang tidak dapat ditangani DFS adalah ketika kedalaman dari pohon ruang statusnya tak terbatas atau membentuk siklik, karena tidak akan pernah mencapai simpul daun agar bisa melakukan runut-balik.

5.2 Saran

- 1. Lebih baik tugas video yang merupakan bonus dispesifikasi lebih lanjut agar tidak terjadi miskonsepsi tentang konten video.
- 2. Sebaiknya pengumpulan menggunakan CD/DVD diganti dengan pengumpulan *online* melalui *uploader* untuk menghindari penggunaan barang sekali pakai.

DAFTAR PUSTAKA

- [1] Spesifikasi Tugas Besar II IF2211 Strategi Algoritma: Aplikasi Algoritma DFS dan BFS: Robot Lego Mindstorms Pencari Sumber Api di dalam Labirin.
- [2] R. Munir, "Bahan Kuliah ke-7", dalam Diktat Kuliah IF2251 Strategi Algoritmik.
- [3] R. Munir, "Bahan Kuliah ke-8", dalam Diktat Kuliah IF2251 Strategi Algoritmik.
- [4] http://theory.stanford.edu/~amitp/GameProgramming/AStarComparison.html. Waktu akses: 23 Maret 2017 pukul 22.18.
- [5] cs.stanford.edu/people/abisee/gs.pdf. Waktu akses: 23 Maret 2017 pukul 22.18.
- [6] www.cs.tut.fi/~elomaa/teach/AI-2012-2.pdf. Waktu akses: 23 Maret 2017 pukul 22.18.
- [7] http://btechsmartclass.com/DS/U3_T11.html. Waktu akses: 23 Maret 2017 pukul 22.18.