ĐẠI HỌC QUỐC GIA THÀNH PHỐ HỒ CHÍ MINH TRƯỜNG ĐẠI HỌC KHOA HỌC TỰ NHIÊN KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN



Báo cáo Project 1 ARES'S ADVENTURE

MÔN CƠ SỞ TRÍ TUỆ NHÂN TẠO

Giảng viên hướng dẫn: Thầy Lê Hoài Bắc

Thầy Nguyễn Thanh Tình

Nhóm sinh viên thực hiện:

22120039 Nguyễn Tuấn Công

22120068 Nguyễn Anh Đức

22120109 Phạm Ngọc Hòa

22120460 Dương Hoài Minh

THÀNH PHỐ HỒ CHÍ MINH, THÁNG 11/2024

LỜI NÓI ĐẦU

Bài báo cáo **Project 1 - Ares's Adventure** trình bày việc áp dụng các thuật toán tìm kiếm: Breadth-First Search, Depth-First Search, Uniform Cost Search, và A^* Search trong môn học Cơ sở trí tuệ nhân tạo để xây dựng chương trình giải quyết bài toán mê cung phức tạp. Đây là một thách thức thú vị, đòi hỏi sự hiểu biết sâu sắc về cách hoạt động của từng thuật toán, cũng như khả năng ứng dụng linh hoạt để đạt được hiệu quả tốt nhất cho từng tình huống trong trò chơi.

Chúng em chân thành gửi lời cảm ơn đến **Thầy Lê Hoài Bắc**, **Thầy Nguyễn Thanh Tình**, **Thầy Nguyễn Ngọc Đức** và **Thầy Nguyễn Trần Duy Minh**, các giảng viên đã dày công truyền đạt cho chúng em những kiến thức lẫn kinh nghiệm vô cùng quý giá trong bộ môn Cơ sở trí tuệ nhân tạo. Chính sự hỗ trợ tận tâm của các thầy đã giúp chúng em có được nền tảng vững chắc để thực hiện dự án này.

Chúng em kính mong nhận được những đánh giá và nhận xét từ thầy để có thể học hỏi, rút kinh nghiệm và hoàn thiện hơn trong những dự án tương lai.

MỤC LỤC

1	Phân chia công việc			
2	Đánh giá mức độ hoàn thành yêu cầu dự án			
3	Giới thiệu các thành phần GUI			
4 Giới thiệu các thuật toán				
	4.1 Thuật toán tìm kiếm theo chiều rộng (Breath-first search) .	5		
	4.2 Thuật toán tìm kiếm theo chiều sâu (Depth-first search) $$	6		
	4.3 Thuật toán tìm kiếm chi phí đều (Uniform Cost Search) $$	7		
	4.4 Thuật toán tìm kiếm A^*	8		
	4.5 Một số hàm hỗ trợ	10		
5	Giới thiệu các mê cung	10		
	5.1 Input-01	10		
	5.2 Input-02	12		
	5.3 Input-03	14		
	5.4 Input-04	15		
	5.5 Input-05	17		
	5.6 Input-06	19		
	5.7 Input-07	20		
	5.8 Input-08	22		
	5.9 Input-09	23		
	5.10 Input-10	25		
6	So sánh mức độ hiệu quả các thuật toán	27		
7	Video Demo chương trình	31		

1 Phân chia công việc

Thành viên	MSSV	Mô tả công việc	Đánh giá
Nguyễn Tuấn Công	22120039	Thuật toán A* + Trình bày Video Demo	Hoàn thành 100%
Nguyễn Anh Đức	22120068	Thuật toán DFS $+$ Trình bày báo cáo	Hoàn thành 100%
Phạm Ngọc Hòa	22120109	Thuật toán BFS + Thiết kế UI	Hoàn thành 100%
Dương Hoài Minh	22120460	Thuật toán UCS + Thiết kế UI	Hoàn thành 100%

2 Đánh giá mức độ hoàn thành yêu cầu dự án

• Input

- 10 mê cung đầu vào theo đúng tiêu chuẩn với các thông số đa dạng: số lượng đá, khối lượng mỗi đá, cấu trúc mê cung,...

Output

- 10 kết quả đầu ra theo đúng tiêu chuẩn với các thông số: tên thuật toán sử dụng, Steps - số bước đi, Weight - tổng khối lượng đá đẩy, Node - tổng số node thuật toán đã duyệt, Time - thời gian sử dụng, Memory - bộ nhớ sử dụng, hướng dẫn các bước đi.

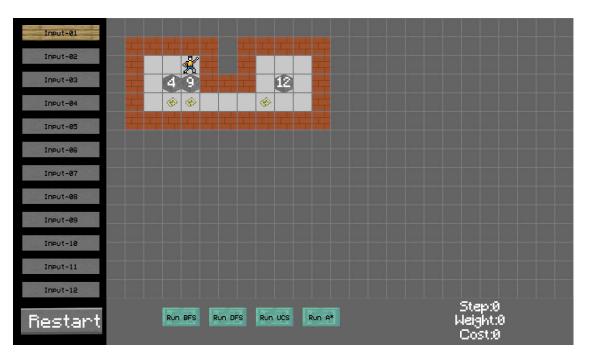
• GUI

- Giao diện người dùng đẹp mắt với đầy đủ các yếu tố cần thiết.
- Thể hiện trực quan các bước di chuyển của Ares để hoàn thành việc đẩy các đá giải quyết mê cung theo thuật toán được chọn.
- Các thông số thay đổi theo thời gian thật: Steps, Weight, Cost.
- Các phương thức để bắt đầu, dừng, bắt đầu lại chương trình cũng như lựa chọn màn chơi, lựa chọn thuật toán.

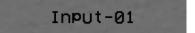
• Lâp trình

- Chương trình được cài đặt bằng ngôn ngữ lập trình Python với các thư viên cần thiết, các thuật toán tìm kiếm được xây dựng bởi các thành viên.

3 Giới thiệu các thành phần GUI



Giao diện bắt đầu chương trình



Nút chọn mê cung



Nút chọn thuật toán



Nút bắt đầu lại



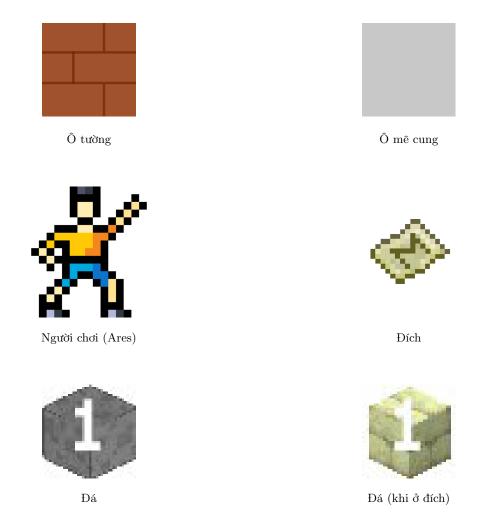
Nút chọn mê cung (khi chọn)



Nút chọn thuật toán (khi chọn)



Thông tin theo thời gian thực



4 Giới thiệu các thuật toán

4.1 Thuật toán tìm kiếm theo chiều rộng (Breath-first search)

BFS duyệt và tìm kiếm theo chiều rộng, bắt đầu từ một đỉnh gốc và duyệt các đỉnh kề trước khi tiếp tục đến các đỉnh xa hơn. Thuật toán sử dụng cấu trúc dữ liệu hàng đợi để lưu trữ các đỉnh, đồng thời đánh dấu lại các đỉnh đã duyệt để tránh duyệt lại.

25

26 return "", 0

 $s\hat{o}$ node +=1

```
Algorithm 1 Hàm BFS
 1 Khởi tạo vị trí người chơi ban đầu, vị trí các đá ban đầu, vị trí các đích
 2 trạng thái ban đầu = (vị trí người chơi ban đầu, vị trí các đá ban đầu)
 {\bf 3} Tạo hàng đợi và thêm (trạng thái ban đầu, 0, "")
 4 Tạo danh sách thăm và thêm trạng thái ban đầu
 \mathbf{5} \text{ số node} = 0
  while hàng đợi không rỗng do
      Lấy ((vi trí người chơi, vi trí các đá), số bước, đường đi) từ phần tử đầu tiên của hàng đơi, sau đó xóa
      trong hàng đợi
      if vị trí các đá trùng vị trí các đích then
 8
         return dường đi, số node
 9
      for hướng trong các hướng (lên, xuống, trái, phải) do
10
          vi trí người chơi mới = di chuyển(vi trí người chơi, hướng)
11
          if vi trí người chơi mới hợp lê then
12
             if vị trí người chơi mới trùng vị trí các đá then
13
                 vị trí đá mới = di chuyển(vị trí người chơi mới, hướng)
14
                 if vị trí đá mới hợp lệ then
15
                     Cập nhật vị trí các đá mới
16
                     trạng thái mới = (vị trí người chơi mới, vị trí các đá mới)
17
                    if trang thái mới chưa được thăm then
18
                        Thêm trang thái mới vào danh sách thăm
19
                        Thêm (trạng thái mới, số bước +1, đường đi + kí tự hướng viết hoa) vào hàng đợi
20
             else
21
                 trạng thái mới = (vị trí người chơi mới, vị trí các đá)
22
                 if trạng thái mới chưa được thăm then
23
```

4.2 Thuật toán tìm kiếm theo chiều sâu (Depth-first search)

Thêm trang thái mới vào danh sách thăm

DFS duyệt và tìm kiếm theo chiều sâu, bắt đầu từ một đỉnh gốc và đi sâu vào một nhánh cho đến khi không thể tiếp tục, sau đó quay lui và tiếp tục với nhánh khác. Thuật toán sử dụng cấu trú dữ liệu ngăn xếp để lưu trữ các đỉnh, đồng thời đánh dấu lai các đỉnh đã duyệt để tránh duyệt lai.

Thêm (trạng thái mới, số bước +1, đường đi + kí tự hướng viết thường) vào hàng đợi

Algorithm 2 Hàm DFS

```
27 Khởi tạo vị trí người chơi ban đầu, vị trí các đá ban đầu, vị trí các đích
28 trạng thái ban đầu = (vị trí người chơi ban đầu, vị trí các đá ban đầu)
29 Tạo ngăn xếp và thêm (trạng thái ban đầu, 0, "")
  Tạo danh sách thăm và thêm trạng thái ban đầu
31 \text{ số node} = 0
  while ngăn xếp không rỗng do
      Lấy ((vị trí người chơi, vị trí các đá), số bước, đường đi) từ phần tử cuối cùng của ngăn xếp, sau đó xóa
      trong ngăn xếp
      if vị trí các đá trùng vị trí các đích then
34
         return đường đi, số node
35
      for hướng trong các hướng (lên, xuống, trái, phải) do
36
          vi trí người chơi mới = di chuyển(vi trí người chơi, hướng)
37
          if vi trí người chơi mới hợp lê then
38
             if vị trí người chơi mới trùng vị trí các đá then
39
                 vị trí đá mới = di chuyển(vị trí người chơi mới, hướng)
40
                 if vị trí đá mới hợp lệ then
                    Cập nhật vị trí các đá mới
                    trạng thái mới = (vị trí người chơi mới, vị trí các đá mới)
43
                    if trang thái mới chưa được thăm then
44
                        Thêm trang thái mới vào danh sách thăm
45
                        Thêm (trạng thái mới, số bước +1, đường đi + kí tự hướng viết hoa) vào ngăn xếp
46
             else
47
                 trạng thái mới = (vị trí người chơi mới, vị trí các đá)
48
                 if trạng thái mới chưa được thăm then
49
                    Thêm trang thái mới vào danh sách thăm
                    Thêm (trạng thái mới, số bước +1, đường đi + kí tự hướng viết thường) vào ngăn xếp
             s\hat{o} node +=1
52 return "", 0
```

4.3 Thuật toán tìm kiếm chi phí đều (Uniform Cost Search)

UCS duyệt và tìm kiếm đường đi tối ưu dựa trên chi phí, ý tưởng giống với BFS nhưng ưu tiên mở rộng các đỉnh có chi phí nhỏ nhất từ đỉnh gốc đến đỉnh đó. Thuật toán sử dụng cấu trúc dữ liệu hàng đợi ưu tiên để lưu trữ các đỉnh, đồng thời đánh dấu lai các đỉnh đã duyệt để tránh duyệt lai.

```
Algorithm 3 Hàm UCS
53 Khởi tạo hàng đợi ưu tiên với (0, vị trí người chơi ban đầu, vị trí các đá ban đầu, "", 0)
54 Khởi tạo danh sách thăm với (vị trí người chơi ban đầu, vị trí các đá ban đầu)
55 \text{ số node} = 0
   while hàng đợi không rỗng do
      Lấy (chi phí hiện tại, vị trí người chơi, vị trí các đá, đường đi, khối lượng) từ phần tử đầu tiên của hàng
      đợi, sau đó xóa trong hàng đợi
      if vị trí các đá trùng vị trí các đích then
58
          return đường đi, số node, chi phí hiện tại, khối lượng
59
      for hướng trong các hướng (lên, xuống, trái, phải) do
60
          vị trí người chơi mới = di chuyển(vị trí người chơi, hướng)
61
          if vị trí người chơi mới không hợp lệ then
62
             Tiếp tục hướng tiếp theo
63
          vị trí các đá mới = sao chép(vị trí các đá)
64
          d\hat{a}v = False
65
          chi phí di chuyển = 1
66
          if vị trí người chơi mới trùng vị trí các đá then
67
             số thứ tự = số thứ tự của đá trong vị trí các đá mà vị trí người chơi mới trùng
68
             vi trí đá mới = di chuyển(vi trí người chơi mới, hướng)
69
             if vị trí đá mới không hợp lệ then
70
                 Tiếp tục hướng tiếp theo
71
              d\tilde{a}y = True
72
             khối lượng += khối lượng đá tại số thứ tự
73
             chi phí di chuyển += khối lượng đá tại số thứ tự
74
             Cập nhật vị trí các đá mới với vị trí đá tại số thứ tự = vị trí đá mới
75
          trang thái mới = (vi trí người chơi mới, vi trí các đá mới)
76
          if trạng thái mới chưa được thăm then
             Thêm trạng thái mới vào danh sách thăm
78
             if d\hat{a}y == True then
79
                 đường đi mới = đường đi + kí tự hướng viết hoa
80
              else
                 đường đi mới = đường đi + kí tự hướng viết thường
82
             Thêm (chi phí hiện tại + chi phí di chuyển, vi trí người chơi mới, vi trí các đá mới, đường đi mới,
83
             khối lượng) vào hàng đợi
             s\hat{o} node +=1
```

4.4 Thuật toán tìm kiếm A*

85 return "", 0, 0, 0

A* duyệt và tìm kiếm đường đi tối ưu, kết hợp chi phí di chuyển thực tế và ước lượng chi phí đến đích, sử dụng một hàm đánh giá heuristic để ước lượng chi phí tối thiểu từ điểm hiện tại đến điểm đích. Thuật toán sử dụng cấu trúc

dữ liệu hàng đợi ưu tiên để lưu trữ các đỉnh, đồng thời đánh dấu lại các đỉnh đã duyệt để tránh duyệt lại.

Mã giả

119 return Không tìm thấy kết quả

```
Algorithm 4 Hàm A*
 86 Khởi tao hàng đơi ưu tiên với (0, vi trí người chơi ban đầu, vi trí các đá ban đầu, "", 0)
 87 Khởi tạo danh sách thăm với (vi trí người chơi ban đầu, vi trí các đá ban đầu)
   s\hat{o} \text{ node} = 0
    while hàng đợi không rỗng do
       Lấy (chi phí hiện tại, vị trí người chơi, vị trí các đá, đường dẫn, khối lượng) từ phần tử đầu tiên của
90
       hàng đợi, sau đó xóa trong hàng đợi
       if vi trí các đá trùng vi trí các đích then
 91
        return đường đi, số node, chi phí hiện tại, khối lượng
 92
       for hướng trong các hướng (lên, xuống, trái, phải) do
 93
           vị trí người chơi mới = di chuyển(vị trí người chơi, hướng)
 94
           if vi trí người chơi mới không hợp lệ then
 95
              Tiếp tục hướng tiếp theo
 96
           vị trí các đá mới = sao chép(vị trí các đá)
 97
           d\hat{a}v = False
 98
           chi phí di chuyển = 1
 99
           if vị trí người chơi mới trùng vị trí các đá then
100
               số thứ tự = số thứ tự của đá trong vị trí các đá mà vị trí người chơi mới trùng
101
              vị trí đá mới = di chuyển(vị trí người chơi mới, hướng)
102
              if vị trí đá mới không hợp lệ then
103
                Tiếp tục hướng tiếp theo
104
               d\hat{a}v = True
105
              khối lượng += khối lượng đá tại số thứ tự
106
              chi phí di chuyển += khối lượng đá tại số thứ tự
107
              Cập nhật vị trí các đá mới với vị trí đá tại số thứ tự = vị trí đá mới
108
           trạng thái mới = (vị trí người chơi mới, vị trí các đá mới)
109
           if trạng thái mới chưa được thăm then
110
              Thêm trạng thái mới vào danh sách thăm
111
              chi phí heurestic = heuristic(vị trí các đá mới, vị trí các đích)
112
              if d\hat{a}y == True then
113
                  đường đi mới = đường đi + kí tự hướng viết hoa
114
              else
115
                  đường đi mới = đường đi + kí tự hướng viết thường
116
              Thêm (chi phí hiện tại + chi phí di chuyển + chi phí heurestic, vị trí người chơi mới, vị trí các
              đá mới, đường đi mới, khối lượng) vào hàng đợi
               s\hat{o} node +=1
118
```

4.5 Một số hàm hỗ trợ

Algorithm 5 Hàm kiểm tra vị trí hợp lệ

- 120 Lấy vị trí hoành độ, vị trí tung độ từ vị trí
- 121 return (0 <= vị trí hoành độ < chiều dài mê cung) và (0 <= vị trí tung độ < chiều cao mê cung) và (ô mê cung tại vị trí != ô tường)

Algorithm 6 Hàm di chuyển vị trí theo hướng

- 122 Lấy vị trí hoành độ, vị trí tung độ từ vị trí
- 123 return (vị trí hoành độ + lượng thay đổi hoành độ theo hướng, vị trí tung độ + lượng thay đổi tung độ theo hướng)

Algorithm 7 Hàm kiểm tra vị trí các đá trùng vị trí các đích

124 return Với mỗi vị trí đá trong vị trí các đá, kiểm tra vị trí đá có thuộc vị trí các đích

Algorithm 8 Hàm heuristic

125 return tổng(giá trị nhỏ nhất((khoảng cách Euclid từ vị trí đá đến vị trí đích +1) với mỗi vị trí đích trong vị trí các đích) với mỗi vị trí đá trong vị trí các đá)

5 Giới thiệu các mê cung

5.1 Input-01

Không gian mê cung hình chữ nhật với không ô tường cản, hai đá với khối lượng chênh lệch nhiều là 1 và 99.

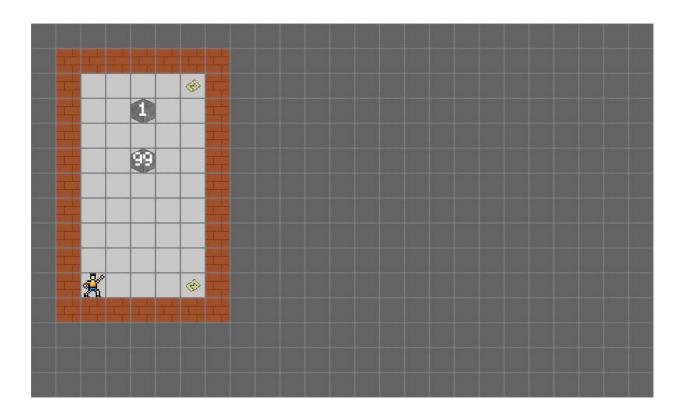
1 99

#######

- # .#
- # \$ #
- # #
- # \$ #
- # #
- # #
- # #
- # #

#@ .#

#######



Kết quả output-01

BFS

Steps: 23, Weight: 696, Node: 99138, Time (ms): 1049.28,

→ Memory (MB): 6.92

uuuuurRuUluRRddDDDDDldR

DFS

Steps: 347, Weight: 2108, Node: 3960, Time (ms): 34.34, Memory

→ (MB): 0.28

rrrruulllluurrrruulllluurrDrrddlLrrddlllluuRRRllllddrrrruUlllluur rrrDDlllluurrDrrdDllllddrrrrUlllluurRllddrrrrUlllluurrrrDDlllluu rrrDrdLrDllllddrrrrUlllluurRllddrrrrUlllluurrrDlllddrrrruLrddlll luururDrrddlllluurrrrDlllllddrRllddrrrruuLrddlluUrrddlllluuurRlluurrrdDLrDlllllddrrrrUlllluurRllddrrruUllluurrrDDrDLrDlllluurrD rruullllddrRdrUluRdrUUUUUU

UCS

```
Steps: 31, Weight: 504, Nodes: 72620, Time (ms): 9810.45,

→ Memory (MB): 14.28

uuuuuuurRRurDDDDDDDuuullUUUluRR
```

A*

```
Steps: 31, Weight: 504, Nodes: 65549, Time (ms): 7620.55,
```

→ Memory (MB): 13.18

uuuuurRRdrUUUldlluurDDDDDDldRR

5.2 Input-02

Không gian mê cung hẹp với một số ô tường cản, hai đá với khối lượng không chênh lệch nhiều là 12 và 19.

12 19

%%%%#####

.#

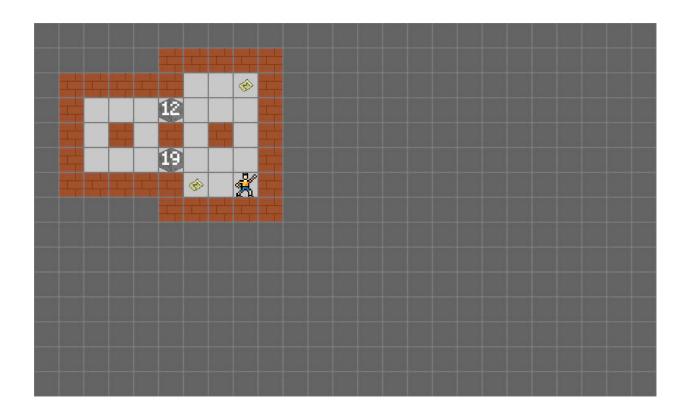
\$

#

\$

#####. @#

%%%%#####



Kết quả output-02

BFS

Steps: 27, Weight: 134, Node: 5389, Time (ms): 74.63, Memory

 \hookrightarrow (MB): 0.32

uuullLLddRllluuRRRRRldDrruU

DFS

Steps: 99, Weight: 338, Node: 2211, Time (ms): 34.10, Memory

→ (MB): 0.04

11uLLuuRRR11111ddRRRR11111uurrrrrurD1111111ddrrrrdrruLrUd1LrruU11
1111ddrrRR11111uurrrrrddLd1Urruu11DD

UCS

Steps: 27, Weight: 134, Nodes: 3039, Time (ms): 381.48, Memory

→ (MB): 0.64

uuullLLddRllluuRRRRRldDrruU

A*

Steps: 27, Weight: 134, Nodes: 1953, Time (ms): 281.36, Memory

 \hookrightarrow (MB): 0.48

5.3 Input-03

Không gian mê cung hẹp với một số ô tường cản, hai đá với khối lượng chênh lệch tương đối là 15 và 47.

15 47

#######

####

##

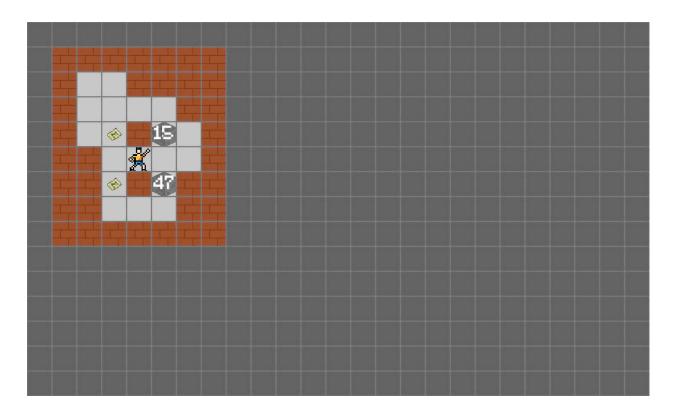
.#\$

@

##.#\$##

##

#######



Kết quả output-03

BFS

Steps: 91, Weight: 620, Node: 6001, Time (ms): 106.37, Memory

→ (MB): 0.31

luurrDrdLuullddddrrUULrddlluUUluurDrrDrdLddlluuUluRddddrruuLrdd lluUUluurDDDrruuLrddlluluurD

DFS

Steps: 91, Weight: 620, Node: 4645, Time (ms): 70.13, Memory

→ (MB): 0.25

luurrDrdLuullddddrrUULrddlluUUluurDrrDrdLddlluuUluRddddrruuLrdd lluUUluurDDDrruuLrddlluluurD

UCS

Steps: 91, Weight: 620, Nodes: 2428, Time (ms): 218.09, Memory

→ (MB): 0.53

luurrDrdLuullddddrrUULrddlluUUluurDrrDrdLddlluuUluRddddrruuLrdd lluUUluurDDDrruuLrddlluluurD

A*

Steps: 91, Weight: 620, Nodes: 2447, Time (ms): 316.98, Memory

→ (MB): 0.53

luurrDrdLuullddddrrUULrddlluUUluurDrrDrdLddlluuUluRddddrruuLrdd lluUUluurDDDrruuLrddlluluurD

5.4 Input-04

Không gian mê cung không thể giải với hai khu vực bị ngăn cách, trong đó có thể hoàn thành đẩy đá có khối lượng là 22 ở một khu vực, không thể di chuyển tới khu vực còn lại để hoàn thành đẩy đá có khối lượng là 12.

12 22

####

#

#

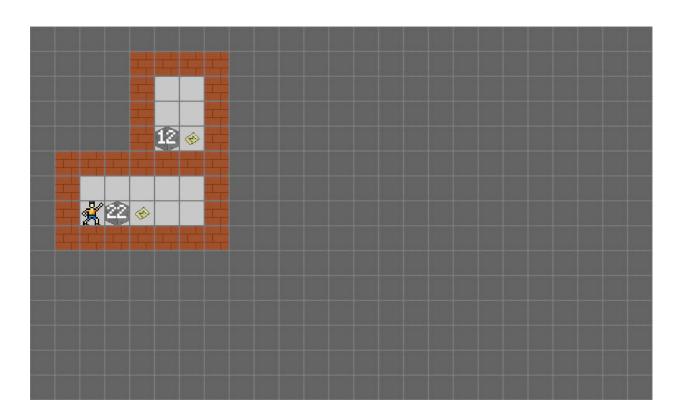
#\$.#

#######

#

#@\$. #

#######



Kết quả output-04

```
BFS
```

Steps: 0, Weight: 0, Node: 0, Time (ms): 0.98, Memory (MB): \hookrightarrow 0.01

DFS

Steps: 0, Weight: 0, Node: 0, Time (ms): 1.03, Memory (MB): $\hookrightarrow 0.00$

UCS

Steps: 0, Weight: 0, Nodes: 0, Time (ms): 3.03, Memory (MB): $\hookrightarrow 0.01$

```
A*
```

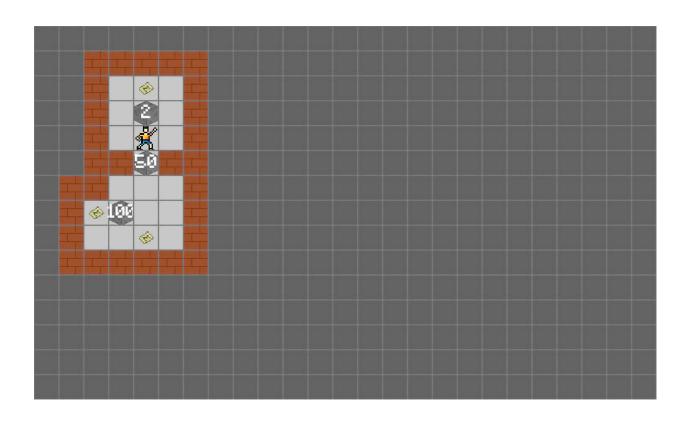
```
Steps: 0, Weight: 0, Nodes: 0, Time (ms): 3.00, Memory (MB):

→ 0.01
```

5.5 Input-05

Không gian mê cung với ba đá có khối lượng chênh lệch nhiều là $2,\,50$ và 100, đường thoát khu vực kín bị chặn bởi đá có khối lượng là 50.

2 50 100 %##### %# . # %# \$ # %# @ # %##\$## ## # # . # ######



Kết quả output-05

```
BFS
```

Steps: 6, Weight: 252, Node: 258, Time (ms): 2.02, Memory

→ (MB): 0.02

UdDDDL

DFS

Steps: 19, Weight: 402, Node: 86266, Time (ms): 1164.98,

→ Memory (MB): 5.58

DD1D1dRuurrdLLruuuU

UCS

Steps: 6, Weight: 252, Nodes: 1718, Time (ms): 212.70, Memory

→ (MB): 0.37

UdDDDL

A*

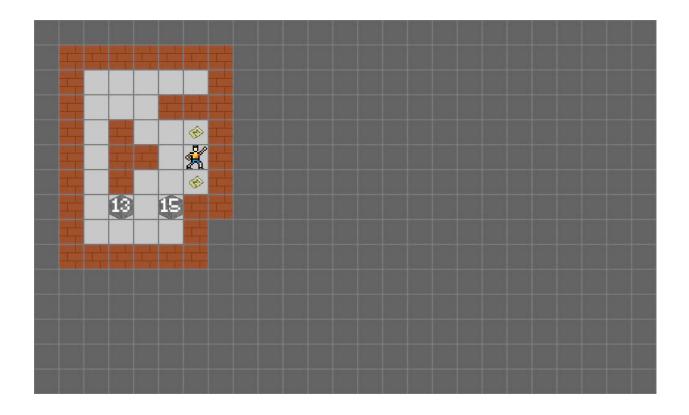
Steps: 6, Weight: 252, Nodes: 847, Time (ms): 102.65, Memory

 \hookrightarrow (MB): 0.15

UdDDDL

5.6 Input-06

Không gian mê cung với một số đường ngách cụt khi đẩy đá vào, cần thực hiện đường đi khéo léo để hoàn thành đẩy hai đá có khối lượng không chênh lệch nhiều là 13 và 15.



Kết quả output-06

```
BFS
```

Steps: 36, Weight: 112, Node: 8411, Time (ms): 126.94, Memory

→ (MB): 0.40

dllddrUUUdddllluRRdrUluRdllluuuurrdR

DFS

Steps: 36, Weight: 108, Node: 4411, Time (ms): 66.55, Memory

→ (MB): 0.21

ldlddrUldlluRRuRlddrUUUdldlluuuurrdR

UCS

Steps: 36, Weight: 108, Nodes: 3220, Time (ms): 364.65, Memory

→ (MB): 0.66

ldlddrUluRlddlluRRdrUUUdldlluuuurrdR

A*

Steps: 36, Weight: 108, Nodes: 2660, Time (ms): 354.06, Memory

→ (MB): 0.70

ldlddrUluRlddlluRRdrUUUdldlluuuurrdR

5.7 Input-07

Không gian mê cung lớn với nhiều đường ngách rẽ nhánh cụt, ba đá với khối lượng là 2, 3 và 5 chỉ có thể được hoàn thành đẩy với mỗi đích tương ứng.

2 3 5

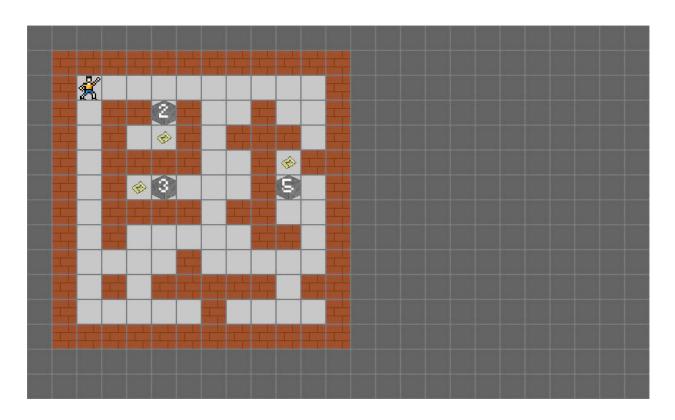
###########

#@ #
##\$# #
#.##
##
##
##

##

#

###########



Kết quả output-07

BFS

Steps: 26, Weight: 10, Node: 570, Time (ms): 11.82, Memory

→ (MB): 0.01

rrrDurrddddlLrrdddrrrruulU

DFS

Steps: 50, Weight: 10, Node: 205, Time (ms): 2.99, Memory

→ (MB): 0.01

rrrrrddddlLrrddrdrrruulUrdddllllullldlluuuuuuurrrD

UCS

Steps: 26, Weight: 10, Nodes: 277, Time (ms): 43.61, Memory

→ (MB): 0.06

rrrDurrddddlLrrddrdrrruulU

A*

Steps: 26, Weight: 10, Nodes: 245, Time (ms): 44.16, Memory

 \hookrightarrow (MB): 0.04

rrrDurrddddlLrrddrdrrruulU

5.8 Input-08

Không gian mê cung hình chữ nhật với không ô tường cản, hai đá với khối lượng chênh lệch lớn là 1 và 99, trong đó đá có khối lượng là 1 đã ở một đích, đá có khối lượng là 99 ở xa đích còn lại hơn là đích mà đá có khối lượng là 1 đã chiếm.

1 99

#######

.#

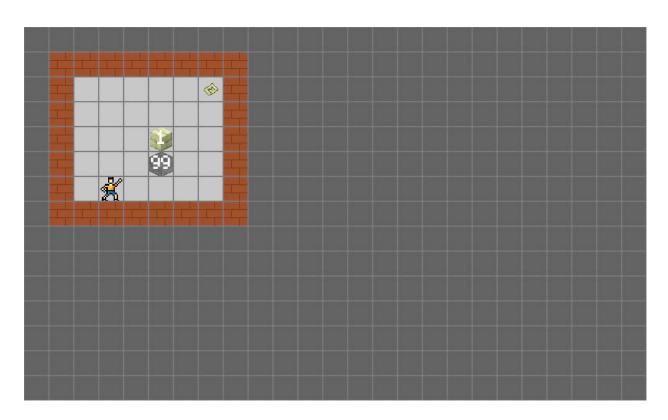
#

*

\$

@

#######



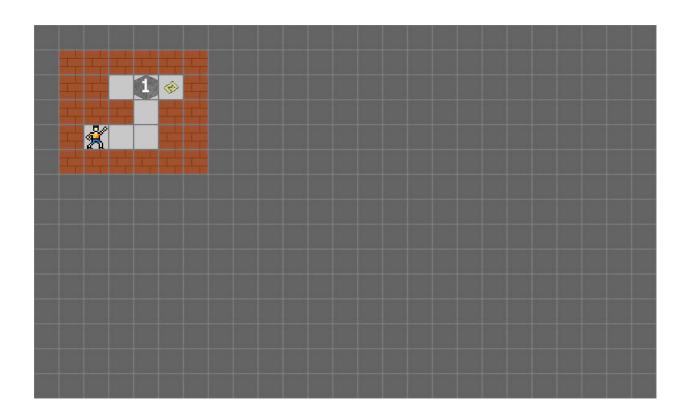
Kết quả output-08

```
BFS
Steps: 9, Weight: 495, Node: 1972, Time (ms): 13.01, Memory
 → (MB): 0.08
urRRdrUUU
DFS
Steps: 51, Weight: 105, Node: 170, Time (ms): 0.99, Memory
 → (MB): 0.01
rrrruulLrrddllllluurRRRlllllddrrrruUllllllddrrrUrruU
UCS
Steps: 13, Weight: 103, Nodes: 2767, Time (ms): 169.11, Memory
 → (MB): 0.67
uurRRdd1UrrUU
A*
Steps: 13, Weight: 103, Nodes: 2423, Time (ms): 182.70, Memory
 → (MB): 0.58
uurRRddlUrrUU
```

5.9 Input-09

Không gian mê cung không thể giải do vị trí bắt đầu của người chơi không nằm vào ô duy nhất có thể hoàn thành đẩy đá có khối lượng là 1 vào đích.

```
1
######
## $.#
### ##
#@ ##
```



Kết quả output-09

5.10 Input-10

Không gian mê cung với không ô tường cản, sáu đá với khối lượng không chênh lệch nhiều là 5, 5, 4, 5, 6 và 7, trong đó có bốn đá với khối lượng là 5, 4, 6, 7 đã ở đích, người chơi đang ở vị trí của một trong hai đích còn lại.

5 5 4 5 6 7

######

##

#

#

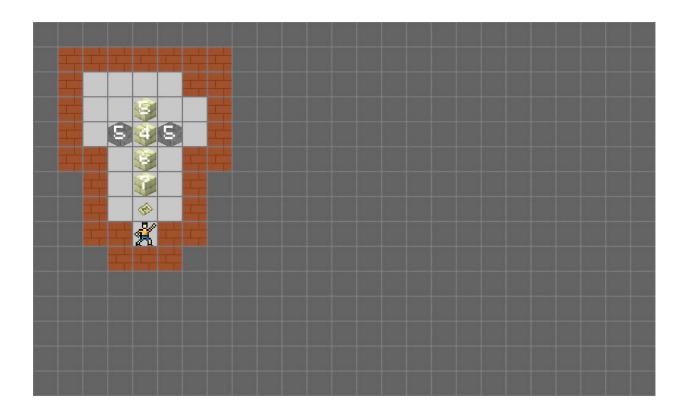
##\$*\$##

%# * #%

%# . #%

%##+##%

%%###%%



Kết quả output-10

BFS

Steps: 46, Weight: 108, Node: 11606540, Time (ms): 236005.06,

→ Memory (MB): 650.45

uluUUrrDLDDrUUUllluRurDDDDlUUluRurDDDurruLulDD

DFS

Steps: 1682, Weight: 1843, Node: 5694757, Time (ms):

→ 104806.12, Memory (MB): 282.32

uruUddlluRlUdrdrUlluUrDlddrruLdlUruulluRdrddlUUluurrrdrdLLrDuuu 111ddRR11uurrrdrdLuu11DR1D1uurrrD11dDrrUruLLrdLruu111dRR11dR1uu rrrDlDlluurrrdrdLLDruullldRRlluurrrdrdLdlDDrUldlUrrUldlUrrUruLL rddlUruulllddRRlluurrrdrdLuullDRlDluurrrDlldDrrddllUrruUruLLrdL ruullldRRurDrdLdlUruulDDruulllddRRlluurrrdrdLddllURlddrruUlUdrU ldlUluurrrDrdLLruulllddRRlluurrDrDLrDllddrrUUluuulldRldRluurrrd DLrDllddrrUlluUrrDllddrrUUlluluurrrdrdLLruulllddRluurDRlDluurrr DlldDrUlluurrrdrdLLrddldlUrruuuLulldRRlldRluurrrDlldDrrddllUrru UruLLrddldlUrruulDrddlluRlddrruUluurDDluuulldRRlldRluurrrDllddr rUruLLrddllddrrUlluuRlluRurrdrdLLrDllddrrUlluUrrDllddrrUUlluluu rrrdrdLLruulllddRluurDRDrruLdlDrdLruuuLulldRRlldRluurrrDlDlluur rrdrdLLrddldlUrruulDrddlluRdrUluurDululldRRlluurrrdrdLdldlUrruu 1DrdLruull1dRR11uurrrdrdLd1d1UrruulDruull1ddRR1ddrdrUlluurD1ddr ruLdlUruulluurrrdrdLulldDrdrUlluluurrrdDLrDllUrruullldRRlddrrur uLdldddrUldlUrrUldlUrrUldlUluurrDDrruLdllluurrDrddLrddlluUrruuu 111dRR1DluurrrD11dDrrdd11UrruUruLLDrdd11UR1ddrruUluurDD1uuu11dR RlldRluurrrDllddrrUruLLrddllddrrUlluuRlluRurrdrdLLrDllddrrUlluU rrDllddrrUUlluluurrDrDLrDllddrrUUluurrdLdlUruulllddRRlluurrrdrd LuullDRlDluurrrDlldDrrddllUrruUruLLrdLruullldRRurDrdLdlUruulDDr uulllddRluurrrddddllURlddrruUUdllUluRurrDDLrDllUluurrrdddlddrUl luuluurrDDrDLruululldRRdrruLddlddrUluuruLdlluRRldDrddlUUrurDllU rrruLulDDrdLruululldRRdddlUrruruLulllddRdrddrUlluuRlluurrrdLdll uurDrrrdLullDluurrdDDDrUldlUrrUruLLulldRRlldRluurrrDllddrrUruLL rddlluRlluRdrdrUllluurrrDDllluurrDrdLruulllddRdrdrUlluluurrdDll uurrrdrdLLrdLruullldRRlluurrrdrdLdldlUrruulDrdLruullldRluurrrdd dldlUrUdlUrruulDrdLruullldRRlDrrruLLdlluRurDDrddllUUluRRldddrru uruLdlDruuLrddlluluRRurDrdLLruulllddRluurrdD UCS

Steps: 48, Weight: 70, Nodes: 3675961, Time (ms): 442077.00,

→ Memory (MB): 842.61

uruUddlluURDDuuuurrdLulDDDrUluurrdLulDDuulldRurD

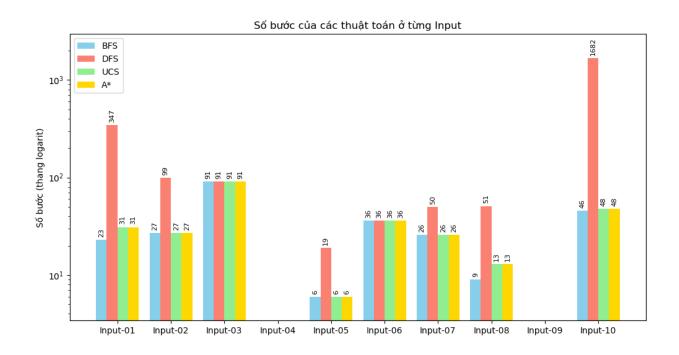
A*

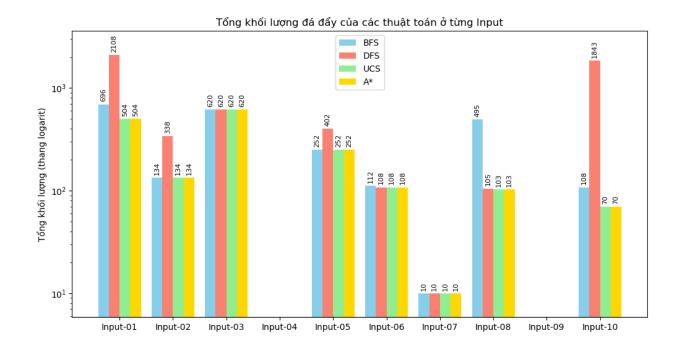
Steps: 48, Weight: 70, Nodes: 2190241, Time (ms): 264685.96,

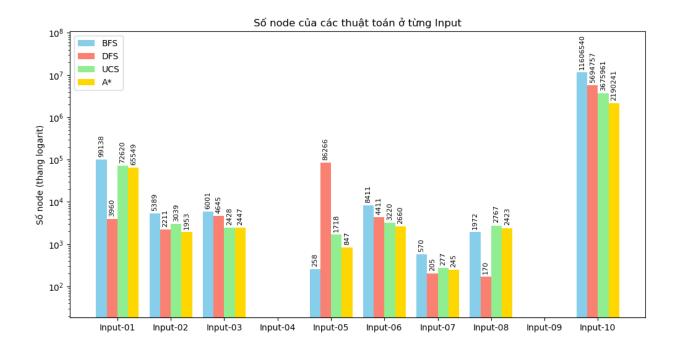
→ Memory (MB): 533.97

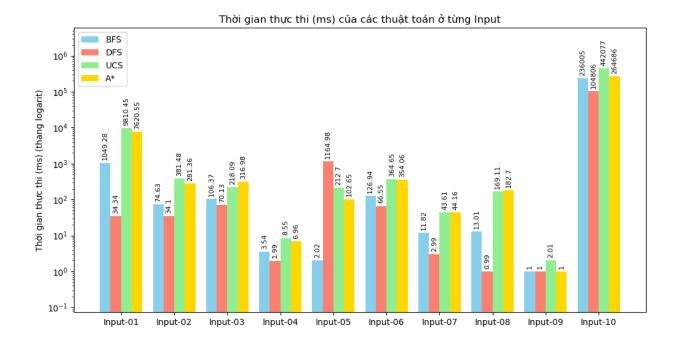
uruUddlluURDDuuuurrdLulDDDrUluulldRurDDuurrdLulD

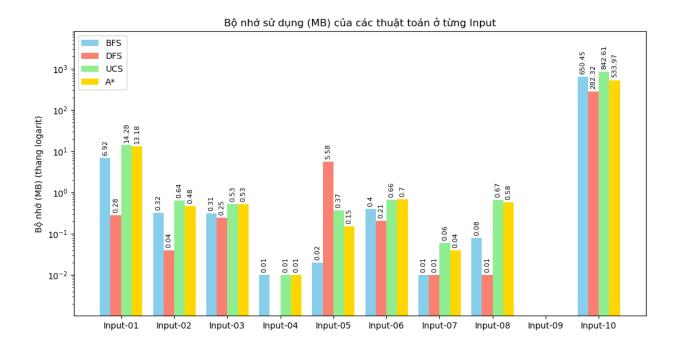
6 So sánh mức độ hiệu quả các thuật toán











Nhận xét:

Theo các Input:

• Input-01: DFS có số bước đi nhiều nhất và khối lượng đá đẩy lớn nhất, nhưng duyệt ít node nhất, thời gian thực thi nhanh nhất và sử dụng ít

- bộ nhớ nhất.
- Input-02: DFS có số bước đi nhiều nhất và khối lượng đá đẩy lớn nhất, nhưng duyệt ít node, thời gian thực thi nhanh nhất và sử dụng ít bộ nhớ nhất.
- Input-03: Các thuật toán đều có số bước đi, khối lượng đá đẩy giống nhau. UCS và A* đều duyệt ít node hơn nhưng thời gian thực thi và sử dụng bộ nhớ đều tối ưu kém hơn hai thuật toán còn lại.
- Input-04: Mê cung không giải được nên không có thông số về số bước đi, khối lượng đá đẩy và số node. DFS có thời gian thực thi ngắn nhất và sử dụng bộ nhớ ít nhất để tìm ra kết luận không thể giải.
- Input-05: DFS có thông số tối ưu kém nhất ở tất cả các tiêu chí, trong khi BFS có thông số tối ưu tốt nhất ở tất cả các tiêu chí.
- Input-06: Các thuật toán đều có số bước đi giống nhau nhưng BFS có khối lượng đá đẩy nhỉnh hơn một chút. UCS và A* đều duyệt ít node hơn nhưng thời gian thực thi và sử dụng bộ nhớ đều tối ưu kém hơn hai thuật toán còn lại.
- Input-07: DFS tuy có số bước đi nhiều nhất nhưng những thông số còn lại đều ở mức tối ưu tốt nhất. UCS và A* đều duyệt tương đối ít node nhưng thời gian thực thi và sử dụng bộ nhớ đều tối ưu kém hơn hai thuật toán còn lại.
- Input-08: BFS tìm được đường đi ngắn nhất nhưng UCS và A* lại có khối lượng đá đẩy ít nhất trong khi ở các thông số số node, thời gian thực thi, bộ nhớ sử dụng thì DFS vẫn có mức tối ưu tốt nhất.
- Input-09: Mê cung không giải được nên không có thông số về số bước đi, khối lượng đá đẩy và số node. UCS có thời gian thực thi để tìm ra kết luận không thể giải hơi kém hơn những thuật toán còn lại, bộ nhớ sử dụng ở cả bốn thuật toán đều ở mức rất thấp, gần như không có.
- Input-10: Mê cung khó giải nhất với DFS khi có số bước đi, khối lượng đá đẩy đều lớn hơn đáng kể so với những thuật toán khác. Cả bốn thuật

toán đều có thông số về số node, thời gian thực thi, bộ nhớ sử dụng cao hơn hẳn so với những Input khác.

Theo các tiêu chí:

- Số bước: Ở tất cả các Input, DFS đều có xu hướng có số bước đi nhiều nhất, do bản chất thuật toán tìm kiếm theo chiều sâu nên sẽ mất nhiều bước với những mê cung trống trải và ít vật cản, ngược lại thì sẽ có kết quả tốt hơn với những mê cung nhiều nhánh và ngõ cụt. Các thuật toán còn lại đều có kết quả giống nhau ở nhiều Input trừ ở Input-01 và Input-08 thì BFS có số bước đi ít hơn UCS và A* một chút.
- Khối lượng: Ở tất cả các Input, UCS và A* đều có kết quả tối ưu nhất do bản chất thuật toán ưu tiên tìm đường đi có chi phí tối ưu. DFS có kết quả kém tối ưu nhất đáng kể so với những thuật toán khác ở bốn Input, trừ Input-08 là trường hợp duy nhất BFS có kết quả tối ưu kém hơn hẳn những thuật toán khác do bản chất các thuật toán không xét đến việc tối ưu chi phí.
- Số node: DFS có xu hướng có số node ít và ở mức tối ưu tốt trong nhiều Input trừ Input-05 là trường hợp lại có kết quả kém hơn hẳn những thuật toán khác. BFS có kết quả thuộc mức tối ưu kém nhất ở nhiều Input với số node lớn nhất trừ ở Input-05 lại có kết quả tối ưu tốt nhất.
- Thời gian: DFS có thời gian thực thi ngắn nhất ở tất cả các trường hợp trừ Input-05, UCS và A* đều có kết quả tối ưu kém nhất với thời gian thực thi thuộc nhóm dài nhất ở tất cả các trường hợp trừ Input-05.
- Bộ nhớ: Mối quan hệ tương đối giữa các thuật toán trong tiêu chí bộ nhớ rất giống với mỗi quan hệ tương đối đó trong tiêu chí thời gian. DFS có kết quả tối ưu tốt nhất và UCS, A* có kết quả tối ưu kém nhất ở mọi trường hợp trừ Input-05

7 Video Demo chương trình

https://www.youtube.com/watch?v=j-rLDRqMP6w