



Departamento de Informática
Estruturas de Dados e Algoritmos II
Ano Letivo de 2022/2023

Trabalho realizado por:

Docente: Vasco Pedro

- Luís Gonçalo Carvalho Nº51817
- Pedro Emílio Nº52649
- Mooshak: g204

índice

Introdução	3
Análise do problema - Input.....	3
Estruturas Utilizadas.....	4
Análise do problema – Output	7
Complexidade Temporal	8
Complexidade Espacial.....	8

Introdução


Este relatório é referente ao segundo trabalho da disciplina Estrutura de Dados e Algoritmos II – “*Was it a Dream?*”.

O problema consiste em mover uma esfera, que dado um mapa inicial pelo utilizador, ela move-se, desde a sua posição inicial (também dada pelo utilizador) até chegar a um buraco, no menor número possível de movimentos.

A esfera só se pode mover na horizontal ou na vertical, dentro do mapa e nas posições livres. A esfera não pode continuar na direção de um obstáculo e para quando chegar ao buraco. A solução proposta para encontrar o caminho mais curto da posição até o buraco utiliza o algoritmo de busca em largura (BFS)

Análise do problema - Input

Sample Input

10 20 3  Linha x coluna do mapa, neste caso é um mapa 10x20. E são avaliados 3 testes

```
.....0.....
000.00.00000000.....
0.....0...000
0.0..0.....0
0.0..0.....000..0
..0..0.....0..0
..0..0000.....0..0
..0.....H.....0
..0.....0
..00000000000000000000
```

8 1 Posição inicial para o primeiro teste
8 5 Posição inicial para o segundo teste
1 10 Posição inicial para o terceiro teste


 Mapa

Figura 1: A nossa análise ao "Sample Input" dado pelo professor.

Estruturas Utilizadas

Foi implementada uma classe designada por **Point**, responsável pela criação dos pontos. A classe possui três variáveis de classe:

- Private int linha: Corresponde à linha da posição atual do ponto, onde a esfera está;
- Private int coluna: Corresponde à coluna da posição atual do ponto, onde a esfera está;
- Private int movimentos: Corresponde à quantidade de movimentos que foram realizados até atingir a posição atual do ponto, onde a esfera está.

A classe **Point** tem três métodos que facilitam no resto do programa:

- Public int getRow(): Retorna a linha onde a esfera está;
- Public int getCol(): Retorna a coluna onde a esfera está;
- Public int getMoves(): Retorna os movimentos que a esfera fez até chegar à posição em que está.

No método main:

- Int numeroDeLinhas: número de linhas do mapa dado pelo utilizador;
- Int numeroDeColunas: número de colunas do mapa dado pelo utilizador;
- Int numeroDeCasos: número de casos a testar do mapa dado pelo utilizador;
- Char mapa[][]: Matriz com tamanho das linhas e colunas do mapa dado pelo utilizador, onde vai guardar o mapa (as posições livres - . ; os obstáculos - "O"; o buraco - "H");
- String linhaMapa: Esta variável armazena cada linha do mapa a cada iteração do for. Foi criada de modo a facilitar o armazenamento do mapa dado pelo utilizador na variável acima apresentada, pois guarda carácter a carácter.
- Int caso: Variável auxiliar, para testar caso a caso.

- String[] linhaTeste: Variável que guarda a posição inicial de cada teste.
- Int coordLinha: Linha da posição inicial de cada teste.
- Int coordColuna: Coluna da posição inicial de cada teste.
- Int resultado: É a menor quantidade de movimentos possíveis, que a esfera realiza desde a posição inicial até o buraco. Se não chegar ao buraco, o resultado é -1 (Significa que dá “Stuck” como output). (Tem valor default -1).

No método bfs, recebe como argumentos o mapa do utilizador, e a linha e coluna das posições iniciais de cada teste.

- Criámos uma queue para armazenar os pontos (posições) onde a esfera para. No início, a fila contém apenas a posição inicial do teste. Em seguida, executamos o ciclo while que processa cada posição da fila, adicionando as posições adjacentes que ainda não foram visitadas à fila. Esse processo é repetido até que a fila esteja vazia (todas as posições alcançáveis tenham sido visitadas).
- Int nLinhas / nColunas: Variáveis auxiliares, dimensão do mapa do utilizador.
- Boolean[][] posicoesAvaliadas: Matriz com a mesma dimensão do mapa do utilizador que guardar valores true ou false sobre cada posição. Se a posição já foi avaliada guarda true, caso contrário guarda false.
- Point pontoEmQueEsta: É o ponto onde a esfera está, ou seja o ponto que é retirado da queue para ser avaliado nas quatro direções possíveis.
- Int linhaPos e colunaPos: Variáveis auxiliares, que armazenam a linha e a coluna da posição onde a esfera está.
- Int colunaDir: Variavel auxiliar para avaliar as posições à direita da posição atual da esfera (Avalia-se incrementando 1 na coluna).
- Int colunaEsq: Variavel auxiliar para avaliar as posições à esquerda da posição atual da esfera (Avalia-se ao subtrair 1 na coluna).

- Int linhaCima: Variavel auxiliar para avaliar as posições em cima da posição atual da esfera (Avalia-se ao subtrair 1 na linha).
- Int linhaBaixo: Variavel auxiliar para avaliar as posições em baixo da posição atual da esfera (Avalia-se ao incrementar 1 na linha).

Algoritmo

1. Criar a classe "Point" que representa o ponto no mapa, onde a esfera está parada, com os atributos das suas coordenadas e do menor número de movimentos até atingir essa posição.
2. No método main, criar um objeto BufferedReader (BufferedReader input) para ler o input (Resolução do mapa, o mapa, casos a testar, as coordenadas das posições iniciais de cada teste).
3. Criar o método bfs para encontrar o caminho mais curto da posição até o buraco. É criada a queue para guardar os pontos onde a esfera para, de modo a facilitar a avaliação de cada posição.
4. A posição inicial de cada teste é guardada inicialmente na queue, para ser o "ponto de partida". Primeiro é verificado se a posição inicial é um objeto, se for então vai retornar -1, que vai ter como output "Stuck".
5. Caso a condição anterior não se verifique, então o programa entra no ciclo while, que vai continuar a executar até que a queue esteja vazia. Dentro do while é retirado o primeiro elemento da queue, que corresponde à posição atual da esfera.
6. Foi criado quatro ciclos, que permite avaliar cada direção possível da esfera (para a direita, para baixo, para a esquerda, para cima).
7. Seja por exemplo, na avaliação para a direita, criamos a variável colunaDir, onde começa com a variável vizinha direita à da posição atual da esfera. O ciclo vai até ao limite direito, ou seja, avalia até à posição da última coluna. Durante a avaliação, se a posição da variável auxiliar (colunaDir) for um objeto e a posição anterior não foi avaliada, significa que a bola vai parar nessa posição porque não pode continuar, visto ter um objeto à sua frente. Então essa posição anterior é guardada e adicionada à queue, a posição passa a true (foi avaliada) e os moves da posição inicial até esta posição anterior, incrementa 1 nos movimentos. Se a bola chegou ao buraco, o ponto

Neste caso referimos como exemplo na direção direita, mas o algoritmo aplica-se nas outras direções mudando apenas a variável auxiliar, no caso das direções verticais, usa-se as linhas, no caso das horizontais usa-se as colunas.

8. Após o método bfs retornar o resultado, no método main, se o resultado for -1, então dá "Stuck", caso contrário, mostra o menor número de movimentos.

Para além dos testes que o professor deu, criámos um novo mapa 7x7, como mostra a figura seguinte e fizemos 3 testes (posições a,b,c):



Para o teste a):

- 7

Para o teste b):

- Começamos na coordenada (6,4). A esfera basta subir que entra logo no buraco, que está na coordenada (4,4), logo o move é 1. Poderia ir também para a coordenada (6,6), (4,6) e depois chegar ao buraco, mas assim não seria no mínimo de moves, pois $3 > 1$.

Para o teste c):

- Começamos na coordenada (6,3), a esfera só pode ir para a direita, e para em (6,6), depois ou sobe ou volta para a mesma posição, então sobe para (4,6) e depois vai para a esquerda, para o buraco (4,6), logo são 3 moves.

Complexidade Temporal

A classe “**Point**” tem complexidade $O(1)$.

As linhas 38-42 têm complexidade $O(1)$. 46-51 (ler e armazenar o mapa) tem complexidade $O(\text{numeroDeLinhas} + \text{numeroDeColunas})$. 54-70 (ler os casos de teste) tem complexidade $O(\text{numerosCasosATestiar})$.

Como o algoritmo bfs é executado para cada caso de teste, a complexidade será $O(\text{numerosCasosATestiar} * (\text{numeroDeLinhas} + \text{numeroDeColunas}))$.

Complexidade geral do código: $O((\text{numeroDeLinhas} * \text{numeroDeColunas}) + \text{numerosCasosATestiar} * (\text{numeroDeLinhas} + \text{numeroDeColunas}))$

Complexidade Espacial

O mapa em si tem um tamanho de $nLinhas * nColunas$.

A matriz `posicoesAvaliadas` também tem um tamanho de $nLinhas * nColunas$.

A fila 'queue' armazena instâncias de Point, que podem chegar a um máximo de $nLinhas * nColunas$ no pior caso, quando todas as células são visitadas.

A complexidade espacial total, portanto, é a soma do espaço ocupado por todas estas estruturas de dados:

$O(nLinhas * nColunas) + O(nLinhas * nColunas) + O(nLinhas * nColunas)$