

## Análise e Desenho de Algoritmos

Relatório do 3º Trabalho

Ana Garcia, MIEI 46783

# Conteúdo

1	Apresentação do Problema	2
2	Resolução do Problema	2
3	Implementação do Algoritmo	2
4	Análise do Algoritmo	3
5	Conclusões	3
6	Código Fonte Completo	4

### 1 Apresentação do Problema

Escaping zombies é um simples problema de pesquisa em largura. Existe um labirinto, com L linhas e C colunas, composto por um ponto de partida, um ponto de chegada, muros, caminhos, e uma câmara de veneno.

O objetivo é encontrar o caminho mais curto, evitando o veneno se possível, pois este 'veneno' liberta os zombies e torna o labirinto menos 'seguro'.

Se for possível, envia a mensagem de "YES" e a duração do caminho. Se só existir caminho do ponto de partida ao ponto de chegada passando pelo veneno, envia a mensagem "NO" e a duração do caminho, caso não exista caminho, envia a mensagem "IMPOSSIBLE".

### 2 Resolução do Problema

Após uma leitura cuidada do enunciado é possível verificar que é um simples problema de pesquisa em largura. Na leitura do labirinto, ao qual chamo de map, introduzi uma parede em volta, ou seja, um muro que limita o labirinto, para não me precupar com margens aquando a resolução do problema. Neste mapeamento de leitura, apenas registo se existe caminho ou se é muro, tomando o poison como sendo muro.

Após mandar para um método inteiro que pesquisa a existência do menor caminho, se receber um numero maior ou igual a 0 (ou seja, o tamanho) envia "YES" e o tamanho recebido, se receber -1, no mapeamento troca o poison de muro para caminho e volta a pedir ao método o caminho mais curto.

Se receber um numero maior ou igual a 0 (ou seja, o tamanho) envia "NO" e o tamanho recebido, se receber -1, significa que não existe caminho possível e envia "IMPOSSIBLE".

O metodo de resolução, contem um labirinto, do mesmo tamanho que o do labirinto original, chamado found, para registar os pontos que forem sendo percorridos, de modo a não entrar em ciclo. Começa no ponto "Start", percorre para cima, baixo, esquerda, direita, se houver caminho, pergunta se já está no ponto "End", se estiver envia o tamanho, pergunta se está na câmara de veneno, para saber que cada caminho passa a custar dois em vez de um, e soma o valor correcto ao tamanho do percurso.

### 3 Implementação do Algoritmo

Na estrutura do programa foi usada uma classe Main, com uma função resolution.

As estruturas de dados utilizadas na classe Main, é um vector booleano bidimencional map, para guardar o labirinto, cujo o tamanho é o número de linhas +2, número de colunas +2; no método contido na Main tenho uma fila FIFO para ir guardando as possições onde se encontra a percorrer o caminho; e um outro vector booleano bidimencional found, para guardar as possições já percorridas.

### 4 Análise do Algoritmo

Seja L o número de linhas e C o número de colunas.

A complexidade espacial desta implementação é  $\Theta(|L+2|*|C+2|)$ .

A complexidade temporal é de  $\Theta(|L|*|C|)$  na leitura na main, no método resolution, no pior caso, analisa todas as posições excepto o muro de limitação, ou seja, O(|L|\*|C|), ou seja, o pior caso do método mais a leitura dá  $\Theta(|L|*|C|)$ .

### 5 Conclusões

Em suma, o algoritmo de pesquisa em largura resolveu este problema. Foi pensada na realição de uma optimização do algoritmo, pois, no pior caso, este executa o mesmo metodo duas vezes. Como não alterava a complexidade do problema não executei. Não foi implementada nenhuma TAD, pois não vi nenhuma vantagem na mesma, para este problema específico.

### 6 Código Fonte Completo

```
import java.io.BufferedReader;
   import java.io.IOException;
   import java.io.InputStreamReader;
   import java.util.LinkedList;
   import java.util.Queue;
   public class Main {
     public static void main(String[] args) throws IOException {
       BufferedReader in = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
       String[] split = in.readLine().split("");
       int L = Integer.parseInt(split[0]);
       int C = Integer.parseInt(split[1]);
11
       // criacao de paredes a volta, para nao ter de verificar os
12
13
       // limites do map
       boolean[][] map = new boolean[L + 2][C + 2];
14
       int lineP = 0, columnP = 0, lineS = 0, columnS = 0, lineE = 0, columnE = 0;
15
       for (int i = 0; i < L; i++) {</pre>
16
         String line = in.readLine();
17
         for (int j = 0; j < C; j++) {</pre>
18
           if (line.charAt(j) == '.') {
19
             map[i + 1][j + 1] = true;
           } else if (line.charAt(j) == '#') {
21
             map[i + 1][j + 1] = false;
22
           } else if (line.charAt(j) == 'P') {
23
             map[i + 1][j + 1] = false;
24
             lineP = i + 1;
             columnP = j + 1;
26
           } else if (line.charAt(j) == 'S') {
             map[i + 1][j + 1] = true;
28
             lineS = i + 1;
29
              columnS = j + 1;
           } else if (line.charAt(j) == 'E') {
31
             map[i + 1][j + 1] = true;
             lineE = i + 1;
33
              columnE = j + 1;
34
35
         }
       }
```

```
int a = resolution(map, L, C, lineS, columnS, lineE, columnE, lineP,
        columnP);
2
        if (a == -1) {
3
         map[lineP][columnP] = true;
         int b = resolution(map, L, C, lineS, columnS, lineE, columnE,
          lineP, columnP);
6
          if (b == -1) {
           System.out.println("IMPOSSIBLE");
8
          } else {
           System.out.println("NO<sub>U</sub>" + b);
10
         }
11
       } else
12
     System.out.println("YES_{\sqcup}" + a);
13
```

```
public static int resolution(boolean[][] map, int L, int C, int lineS,
1
     int columnS, int lineE, int columnE, int lineP, int columnP) {
2
3
        boolean[][] found = new boolean[L + 2][C + 2];
        boolean poison = false;
5
        // introducao aos trios, ou seja, introduzir line, column, length
7
        Queue < Integer > waiting = new LinkedList < Integer > ();
8
        waiting.add(lineS);
        waiting.add(columnS);
10
        waiting.add(0);
11
        found[lineS][columnS] = true;
12
13
        while (!waiting.isEmpty()) {
14
         int line = waiting.poll();
15
          int column = waiting.poll();
16
         int length = waiting.poll();
17
          if (line == lineE && column == columnE) {
19
           return length;
20
          } else if (line == lineP && column == columnP) {
21
           poison = true;
22
          ŀ
          length += poison ? 2 : 1;
24
25
          // cima
          add_waiting(map, found, waiting, line, column - 1, length);
26
          // direita
27
          add_waiting(map, found, waiting, line + 1, column, length);
28
          // baixo
29
          add_waiting(map, found, waiting, line, column + 1, length);
30
          // esquerda
31
          add_waiting(map, found, waiting, line - 1, column, length);
32
33
34
35
       return -1;
36
     private static void add_waiting(boolean[][] map, boolean[][] found,
38
     Queue < Integer > waiting, int line, int column, int length) {
  if (map[line][column] && !found[line][column]) {
39
          found[line][column] = true;
41
          waiting.add(line);
          waiting.add(column);
43
          waiting.add(length);
44
       }
45
     }
46
   }
```