

---

# **OPIŚ ALGORYTMU DO PROJEKTU ZESPOŁOWEGO - GRUPA 4**

---

**12 stycznia 2020**

Krzysztof Anderson i Michał Malinowski

# Spis treści

1	Opis algorytmu . . . . .	1
1.1	Działania początkowe . . . . .	2
1.2	Pętla algorytmu . . . . .	2
1.2.1	Jeżeli w węźle pozostały niesprawdzone ścieżki . .	2
1.2.2	Jeżeli węzeł jest ślepym zaułkiem . . . . .	3
1.2.3	Warunek specjalny . . . . .	3
2	Pozostałe elementy programu . . . . .	3
2.1	Main . . . . .	3
2.2	MazeWriter . . . . .	3
2.3	HttpConnector . . . . .	3
2.4	RequestParser . . . . .	3

## 1 OPIS ALGORYTMU

Algorytm służy do mapowania labiryntu, korzystając z komend HTTP wywoływanych na udostępnionym nam serwerze. Algorytm został wymyślony przez naszą grupę bazując na różnych poznanych przez nas metodach.

Algorytm operuje na strukturze Maze składającej się z tablicy dwuwymiarowej obiektów Node. Obiekty Node posiadają:

- informację o swoich sąsiadach,
- odległość od węzła startowego,
- swojego poprzednika,
- pole informujące czy węzeł został odwiedzony,
- swoje koordynaty.

Ważnym elementem struktury wykorzystywanej przez algorytm jest lista skrzyżowań - `ArrayList<Node> junctions` zawierająca węzły w których pozostały nie-sprawdzone ścieżki.

## 1.1 Działania początkowe

Na podstawie informacji otrzymanych z serwera, program tworzy strukturę Maze o zadanych wymiarach. Odległości wszystkich Node wypełniamy -1, a w Node startowy wpisujemy 0 i uzupełniamy jego sąsiadów.

## 1.2 Pętla algorytmu

Zliczamy nieodwiedzonych sąsiadów węzła i jeżeli jest ich 2 lub więcej, dodajemy go do listy skrzyżowań. Następnie sprawdzamy warunki.

### 1.2.1 Jeżeli w węźle pozostały niesprawdzone ścieżki

Spośród niesprawdzonych ścieżek wybieramy losowo tę, w którą wejdziemy. Przesuwamy się na wybranego sąsiada, po czym:

- ustawiamy węzeł z którego przyszliśmy jako jego poprzednika,
- oznaczamy go jako odwiedzonego,
- ustawiamy jego odległość od startu jako odległość poprzednika + 1,
- sprawdzamy czy nie należy usunąć któregoś ze skrzyżowań z listy,
- sprawdzamy czy nie należy poprawić odległości korzystając z `relaxator`.

Wywołujemy `fixRelaxation` gdy któryś z sąsiadów węzła ma mniejszą odległość niż węzeł który sprawdzamy. Może to nastąpić na przykład w sytuacji gdy labirynt zawiera rondo. Metoda `fixRelaxation` poprawia odległości wszystkich węzłów sąsiadujących aż nie będą poprawne.

Po każdym przesunięciu się do nowego węzła, ustawiamy dzięki zapytaniu do serwera jego sąsiadów w strukturze.

### **1.2.2 Jeżeli węzeł jest ślepym zaułkiem**

Cofamy się do ostatniego skrzyżowania z listy junctions. Do dotarcia do skrzyżowania korzystamy z wartości odległości zawartej w każdym obiekcie klasy Node. Przesuwamy się na węzeł o odległości najbliższej do poszukiwanego skrzyżowania, aż na nie nie trafimy.

### **1.2.3 Warunek specjalny**

Jeżeli na skutek cofania się do ostatniego skrzyżowania trafimy na węzeł o odpowiedniej odległości, który nie jest jednak poszukiwanym przez nas skrzyżowaniem, uruchamiamy ten warunek. Cofamy się po poprzednikach węzła w którym się znajdujemy, aż nie trafimy na poszukiwane skrzyżowanie.

## **2 POZOSTAŁE ELEMENTY PROGRAMU**

### **2.1 Main**

Klasa sterująca, tutaj podajemy labirynt do mapowania oraz plik do zapisu.

### **2.2 MazeWriter**

Klasa odpowiadająca za zapisywanie zmapowanego labiryntu do pliku tekstowego o zadanym formacie.

### **2.3 HttpConnector**

Klasa odpowiadająca za wykonywanie poleceń HTTP.

### **2.4 RequestParser**

Klasa tłumacząca odpowiedzi oraz zapytania HTTP na format potrzebny w programie.