## Babeş-Bolyai University of Cluj-Napoca Faculty of Mathematics and Informatics Specialization: Computer Science

## **Diploma Thesis**

# GRoutes - A practical application of the travelling saleman problem

#### **Abstract**

The present paper describes a practical application of the travelling salesman problem (TSP). In the first chapters I describe the theoretical background of the work, the definition of graphs, notions in graph theory, graph problems, algorithmic approaches, TSP algorithms, reduction of the asymmetric TSP to a symmetric one. The emphasis is on selecting an algorithm that matches, and serves our use case practically.

To exemplify the travelling salesman problem, I have developed an android application, with a Firestore database, Firebase Authentication and Maps API. The functionalities of the application include searching for locations, determining the best route (visiting every node), choosing the travelling mode (by car, on foot), automatically adapting the search algorithm, saving the searches, managing routes and places as favourites.

This work is the result of my own activity. I have neither given nor received unauthorized assistance on this work.

2018

LORENZOVICI ZSOMBOR

Advisor: Assist prof. dr. Gaskó Noémi BABEŞ-BOLYAI UNIVERSITY OF CLUJ-NAPOCA FACULTY OF MATHEMATICS AND INFORMATICS SPECIALIZATION: COMPUTER SCIENCE

## **Diploma Thesis**

# GRoutes - A practical application of the travelling saleman problem



ADVISOR: ASSIST PROF. DR. GASKÓ NOÉMI STUDENT: LORENZOVICI ZSOMBOR Universitatea Babeș-Bolyai, Cluj-Napoca Facultatea de Matematică și Informatică Specializarea Informatică

## Lucrare de licență

# GRoutes - Aplicarea practică a problemei comis-voiajorului



CONDUCĂTOR ȘTIINȚIFIC: LECTOR DR. GASKÓ NOÉMI ABSOLVENT:
LORENZOVICI ZSOMBOR

## Babeş-Bolyai Tudományegyetem Kolozsvár Matematika és Informatika Kar Informatika Szak

## Szakdolgozat

# GRoutes - Az utazó ügynök problémájának gyakorlati alkalmazása



TÉMAVEZETŐ: SZERZŐ:

DR. GASKÓ NOÉMI, EGYETEMI ADJUNKTUS LORENZOVICI ZSOMBOR

# **Tartalomjegyzék**

1.	Beve	Bevezetés													
2.	Gráfo	áfok - alapfogalmak													
3.	Gráf problémák														
	3.1. 3.2.	Gráfok leszámlálása	8												
	3.3.	Gráfok színezése	8												
	3.4.	Útproblémák	8												
		3.4.1. Hamilton út probléma	8												
		3.4.2. Minimális feszítőfa	8												
		3.4.4. Königsbergi hidak problémája	8												
		3.4.5. Legrövidebb út probléma	8												
		3.4.6. Steiner-fa probléma	8												
		3.4.7. Három ház-három kút-probléma	8												
4.	Az ut	tazó ügynök problémája (TSP)	9												
	4.1. A Hamilton körrel való kapcsolat														
	4.2.	4.2. A probléma komplexitása													
	4.3. Egzakt megoldások														
	4.4.	Approximációk	9												
	4.5.	Aszimmetrikus TSP	9												
5.	TSP algoritmusok														
	5.1.	Egzakt algoritmusok	10												
			10 10												
		5.1.3. Concorde algoritmus	10												
	5.2.	Heurisztikus algoritmusok	10												
		5.2.1. Greedy - legközelebbi szomszéd	10												
		5.2.2. Lin-Kernighan heurisztika	10												
6.	Tech	nológiák	11												
		Gradle	11 12 12												
_		•	12												
7.	GRO	utes - alkalmazás bemutatása	13												

### TARTALOMJEGYZÉK

8.	Köve	etkezteté	sek														16
	7.4.	Felmer	ülő problém	ák													15
		•	ok														
	7.2.	Adatbá	zis														15
		7.1.7.	Beállítások														14
		7.1.6.	Kedvencek														14
		7.1.5.	Múltbeli ke	eresések													14
		7.1.4.	Térkép felü	ilet													14
			Keresési fe														
		7.1.2.	Főmenü .														13
		7.1.1.	Bejelentkez	zés													13
	7.1.	Funkci	onalitások														13

## **Bevezetés**

Dolgozatom témája az "utazó ügynök" problémájának (TSP)<sup>1</sup> a gyakorlatban történő alkalmazása. Az utazó ügynök problémája egy komputacionális optimalizálási probléma, amely az 1930-as évek óta nagyon intenzíven foglalkoztatja a tudományos világot. Egyszerűen megfogalmazva: adott valamennyi város, valamint az köztük levő távolságok. Melyik a legrövidebb lehetséges útvonal, ami egyszer érinti az összes várost, majd visszaérkezik a kiinduló pontba? Jelenleg nem létezik olyan polinomiális komplexitással rendelkező algoritmus, amely erre a problémára egzakt megoldást nyújtana.

Az utazó ügynök problémájának példázásának céljából egy android alkalmazást készítettem, amelyben különböző helyekre (csomópontokra) rákeresve eredményként egy olyan útvonal rajzolódik ki, amely az összes helyet érinti, valamint a legrövidebb is egyúttal. A felhasználó két utazási mód közül választhat: gyaloglás, autó. Az alkalmazás felhasználói célterülete a turistaútvonalak tervezői, a csomagkihordó szolgáltatást biztosító cégek, valamint a különböző eladási szakterülettel foglalkozó vállalkozások, ahol oda kell utazni az ügyfélhez.

Az első fejezetben a gráfelméleti alapfogalmakat fogom definiálni, részletezni. Ezek a későbbiekben fontosak lesznek, hogy egzakt módon taglalhassuk a témát. A következő fejezetben a különböző gráfelméleti problémákat, feladatokat fogom taglalni, majd ezt követően egy külön fejezetet szentelek az általam kiválasztott problémára, az "utazó ügynök" problémájára. Ebben a fejezetben meg kell magyaráznom a különböző komplexitási alapfogalmakat, hogy rávilágítsak a téma komputacionális nehézségeire. Arról is itt fog szó esni, hogy milyen módszerekkel közelítjük meg a problémát. A későbbiekben nagyító alá helyezem a különböző algoritmusokat az előbbiekben emlitett megoldási stratégiák szerint osztályozva. Bizonyos algoritmusok csak szimmetrikus TSP esetén adnak helyes eredményt, így az asszimetrikus TSP szimmetrikusra való visszavezetését is tárgyalni fogom.

A dolgozat gyakorlati része a projekt során felhasznált technológiák bemutatásával fog kezdődni. Ez fontos lehet azok számára, akik alapjaiban jobban meg szeretnék érteni az applikációt, vagy egy hasonló alkalmazás elkészítéséhez szeretnéknek hasznos ismereteket elsajátítani. A technológiák bemutatása után maga az alkalmazás nagyító alá helyezése következik. Ebben a részben fogok írni az applikáció különböző komponenseiről, arról, hogy ezek milyen kapcsolatban vannak egymással. Ezt osztálydiagrammal is fogom illusztálni. Itt fogok részletesebben írni az adatbázisról, az autentikációról, a Maps API-ról², az alkalmazás funkcionalitásairól, hogy milyen esetben melyik algoritmust alkalmazom és miért kell egyáltalán különböző esetekben más-más algoritmust használni, valamint a nehézségekről,

<sup>1.</sup> Travelling salesman problem

<sup>2.</sup> Application Programming Interface

### 1. FEJEZET: BEVEZETÉS

melyekbe munkám során ütköztem, és ezek megoldásairól.

Végül levonom a következtetéseket a munkám során szerzett tapasztalatokból, valamint javaslatokat teszek az alkalmazás jövőbeli továbbfejlesztési lehetőségeire.

## Gráfok - alapfogalmak

Összefoglaló: Ebben a fejezetben a későbbiekben használt fogalmakat fogom definiálni.

Egy gráf G=(V(G),E(G) vagy G=(V,E)) két véges halmazból áll. V(G) vagy V, egy nem üres halmaz, melynek az elemeit csúcsoknak nevezzük, ezek alkotják a gráf csúcsait. E(G) vagy E, egy halmaz, melynek elemeit éleknek nevezzük, ezek alkotják a gráf éleit, úgy, hogy minden  $e\in E$  élet meghatároz egy rendezetlen csúcs-pár (u,v), melyeket e csúcsainak nevezünk.

**rend** – definíció szerint a G gráf rendje |V| = n

**méret** – definíció szerint a G gráf mérete |E| = m

hurokél – olyan él, melynek mindkét végpontja megegyezik

**többszörös él** – ha két csúcsot több él köt össze, akkor ezeket többszörös, vagy párhuzamos éleknek nevezzük

egyszerű gráf – azon gráf, amely nem tartalmaz sem hurokélt, sem többszörös éleket

teljes gráf – egy egyszerű gráf, amelynek minden különböző csúcs-párját összeköti egy él. Egy teljes gráf n(n-1)/2 éllel rendelkezik. Ha a teljes gráf csúcsai  $v_1, v_2, \ldots, v_n$ , akkor az élek halmaza megadható a következőképpen:

$$E = \{(v_i, v_j) : v_i \neq v_j; \quad i, j = 1, 2, 3 \dots, n\}$$
(2.1)

irányított gráf – olyan gráf, ahol az éleket rendezett (u,v) csúcspárok határozzák meg (számít, hogy melyik a kezdő- és végpont)

**részgráf** – Legyen H egy gráf, csúcsainak halmaza V(H), éleinek halmaza E(H), hasonlóan G egy gráf, csúcsainak halmaza V(G) és éleinek halmaza E(G). H részgráfja G-nek, ha  $V(H) \subseteq V(G)$  és  $E(H) \subseteq E(G)$ .

**séta** – a csúcsok és élek váltakozó véges sorozata, mely csúccsal kezdődik és csúccsal végződik, valamint minden csúcsot egy vele szomszédos él követ és fordítva

**vonal** – az a séta, melyben az élek nem ismétlődnek.

út − az a séta, melyben a csúcspontok nem ismétlődnek.

kör – egy nem-triviális<sup>1</sup> zárt vonal, amelynek a kezdő- és belső pontjai nem ismétlődnek.

<sup>1.</sup> hossza nagyobb, mint 0

## 2. FEJEZET: GRÁFOK - ALAPFOGALMAK

 ${f Hamilton-\acute{u}t} - {f egy} \ G$  gráf azon útja, mely minden csúcsot magába foglal

## Gráf problémák

Összefoglaló: Ebben a fejezetben a különböző gráfelméleti problémákat fogom röviden ismertetni.

- 3.1. Gráfok leszámlálása
- 3.2. Algráf izomorfizmus probléma
- 3.3. Gráfok színezése
- 3.4. Útproblémák
- 3.4.1. Hamilton út probléma
- 3.4.2. Minimális feszítőfa
- 3.4.3. Kínaipostás-probléma
- 3.4.4. Königsbergi hidak problémája
- 3.4.5. Legrövidebb út probléma
- 3.4.6. Steiner-fa probléma
- 3.4.7. Három ház-három kút-probléma

# Az utazó ügynök problémája (TSP)

Összefoglaló: Ebben a fejezetben az utazó ügynök problémáját fogom részletesen bemutatni.

- 4.1. A Hamilton körrel való kapcsolat
- 4.2. A probléma komplexitása
- 4.3. Egzakt megoldások
- 4.4. Approximációk
- 4.5. Aszimmetrikus TSP

## **TSP algoritmusok**

Összefoglaló: Ebben a fejezetben az utazó ügynök problémáját megoldó algoritmusokat fogom részletesen tárgyalni.

## 5.1. Egzakt algoritmusok

- **5.1.1.** Brute force
- 5.1.2. Held-Karp algoritmus
- 5.1.3. Concorde algoritmus
- 5.2. Heurisztikus algoritmusok
- 5.2.1. Greedy legközelebbi szomszéd
- 5.2.2. Lin-Kernighan heurisztika

## Technológiák

Összefoglaló: Ebben a fejezetben, a projekt elkészítése során felhasznált technológiákat ismertetem.

#### 6.1. Android

Az Android egy nyílt forráskódú, Linux kernel alapú többfelhasználós operációs rendszer, ahol minden applikáció egy külön felhasználó. Hivatalos nyelvei a Java és a Kotlin. Alapértelmezetten, a rendszer minden applikációnak kioszt egy egyedi Linux felhasználói ID-t (az ID-t csak a rendszer használja, és ismeretlen az applikáció számára). Az operációs rendszer úgy osztja ki a hozzáfárési jogokat az applikáció állományai számára, hogy csak az a felhasználói ID férjen hozzájuk, amivel az adott applikáció rendelkezik. Minden folyamat (process) rendelkezik a saját virtuális gépével, tehát minden applikáció kódja egymástól teljesen izoláltan fut. Alapértelmezetten minden applikáció a saját Linux folyamatában fut. Az Android operációs rendszer elindítja a folyamatot, amikor az applikáció valamelyik komponensének szüksége van rá, majd leállítja azt, mikor többé már nincs rá szükség, vagy ha a rendszernek mermóriát kell lefoglalnia, más applikációk számára. Az Android operációs rendszer "a legkevesebb kiváltság elvét" ("the principle of least privilige") alkalmazza, tehát alapértelmezetten, minden applikációnak csak azokhoz a komponensekhez van hozzáférése, amik szükségesek a feladatának elvégzéséhez, és semmi egyébhez.

Egy android applikációnak négy fajta komponense lehet: Activity, Service, Broadcast receiver, Content provider. Ezek közül az Activity szolgál a felhasználóval történő interakció eszközéül, ez ugyanis egy felhasználói felülettel rendelkező képernyő. Activity-k, Service-k és Broadcast receiver-ek egy aszinkron üzenet által aktiválódnak, amit Intent-nek (szándék) nevezünk.

Az Activity egy osztály (class), amely a logikát tartalmazza, a felhasználói felületért azonban egy ehhez tartozó XML állomány felel, ami a különböző UI elemeket (gombok, szövegdobozok, konténerek) tartalmazza.

Az AndroidManifest.xml egy konfigurációs állomány, ami a projekt gyökér könyvtárában található. Itt vannak deklarálva az applikáció komponensei, valamint a szükséges hozzáférési jogokat is itt kell feltünteni.

6. FEJEZET: TECHNOLÓGIÁK

### 6.2. Gradle

A Gradle egy nyílt forráskódú projektépítő eszköz (build automation tool). A Groovy, vagy Kotlin nyelvű scriptekbe, megadhatjuk a projektünk külső függöségeit (például API-k, library-k), melyeket letölti, majd lekompillálja és lefordítja a forráskódot.

### 6.3. Firebase

A felhasználók adatainak, beállításainak tárolására, kezelésére a Firestore nevű no-sql (.json) alapú adatbázist használtam, mely a CRUD¹ műveletekhez is biztosít metódusokat. Logikai éptőelemei a kollekciók (collection) és a dokumentumok (document). Az előbbi tartalmazhat dokumentumokat, míg az utóbbi alkollekciókat, vagy magukat az adatokat. Az adatok kulcs, érték párok, az értékek lehetnek számok, karakterláncok, tömbök, geopontok vagy akár sajátos osztályok. Amennyiben sajátos osztály akarunk használni, annak rendelkeznie kell egy publikus konstruktorral, melynek nincsenek paraméterei, valamint az attribútumokhoz kell tartozzon egy-egy publikus "getter"² metódus. Az adatbázisban található adatokhoz való hozzáférést egy szabállyal kell megadni, amelyet a szerver leellenőriz a CRUD műveletek végrehajtása esetén.

A felhasználók menedzselésére, mint a regisztráció, bejelentkezés, e-mail cím aktiválása, elfelejtett jelszó visszaállítása, a Firebase Authentication szolgáltatást használtam.

## 6.4. Maps API

A csomópontok közti távolságok mátrixának lekérdezésére a Distance Matrix API-t, valamint két csomópont közötti útvonal meghatározására a Directions API-t használtam.

<sup>1.</sup> create, read, update, delete

<sup>2.</sup> egy paraméter nélküli metódus, mely egy attribútumot térít vissza - példa: String getName()

## GRoutes - alkalmazás bemutatása

Összefoglaló: Ebben a fejezetben a GRoutes android applikációt fogom bemutatni úgy technikai, mint funkcionális szempontból.

#### 7.1. Funkcionalitások

#### 7.1.1. Bejelentkezés



7.1. ábra. Bejelentkezési felület

nálóját.

Az alkalmazás elindítása után egy bejelentkezési felület fogadja a felhasználót. Itt kell megadni az e-mail címet, valamint a jelszót amivel a felhasználó regisztrált. Amennyiben elfelejtette a jelszavát, az "elfelejtett jelszó" gomb megnyomásával lehetőség van egy jelszó-visszaállító e-mail kiküldésére.

Ha egy új felhasználó szeretné igénybe venni az applikáció szolgáltatásait, akkor regisztrálnia kell. Ezt megteheti a regisztráció lapra való navigálás után, melyet a cím megérintésével, vagy a képernyőn az ujjának balra történő húzásával érheti el. Az e-mail cím és az új jelszó megadása után, a felhasználó egyből a főmenübe érkezik, mindeközben azonban egy aktivációs e-mailt is kap arra a címére, amivel regisztrált. A későbbiekben csak akkor fog tudni bejelentkezni, ha a kapott emailben az URL<sup>1</sup> -re klikkelve aktiválja a felhasz-

#### 7.1.2. Főmenü

A fomenubol negy kulonbozo oldalra navigalhatunk tovabb: a keresesi felulet, a regebbi keresesek megtekintese, a kedvencek menedzselese valamint a beallitasok. Az otodik (csoportok) oldal egy jovobeli funkcionalitas kifejlesztesere van fenntartva.

#### 7.1.3. Keresési felület

#### A keresesi felulet

<sup>1.</sup> Uniform Resource Locator, más néven webcím

#### 7.1.4. Térkép felület

Terkep felulet Ez a felulet akkor jelenik meg, amikor megerintjuk a terkep gombot egy helyszin vagy egy elmentett utvonal mellett, valamint a keresesi felulet eredmenye is itt jelenik meg. Amennyiben egy helyintol erkezunk, megjelenik egy jelzo (marker) az adott koordinatan. A csillag gomb segitsegevel hozzaadhatunk egy utvonalat a kedvencek koze, ahol kesobb modosithatjuk a nevet.

#### 7.1.5. Múltbeli keresések

A multbeli keresesek felulete

A keresesi felulet eredmenyeul kapott utvonalak megjelennek a multbeli keresesek menupont alatt. Alapertelmezetten a bejegyzesek neve a keresesi datum es idopont lesy. Az X gombot megerintve torolhetunk egy bejegyzest, ezaltal az adatbazisbol is torlodni fog. A terkep gomb megjeleniti a terkep feluletet, ahol kirajzolodik az utvonal. Ez a felulet a fentebb emlitett funkcionalitasokkal rendelkezik.

#### 7.1.6. Kedvencek

A kedvencek felulet

Itt harom muveletet hajthatunk vegre, mindegyiknek megfelel egy gomb.

#### 7.1.7. Beállítások

#### Beallitasok

Itt ki tudjuk valasztani a limitet, hogy mennyi csomopont eseten melyik algoritmust hasynalja az alkalmazas. A megadott szamnal kisebb vagy egyenlo szamu csomopontok eseten a Concorde-nevu egzakt
megoldasokat nyujto algoritmus fogja kicsamolni az idealis utvonalat. Ez az algoritmus a legpontosabb
megoldasokat nyujtja, azonban az utazo ugynok problemajanak komplexitasa miatt, a csomopontok novekedesevel, a vegrehajtasi ido exponentialisan novekszik. Amennyiben a felhasznalo nagyon sok csomoponttal szeretne dolgozni es fontosabb neki az hogy belathato idon belul egy elfogadhato megoldast
kapjon, de nem problema ha nem a leghatekonyabb utvonal rajzolodik ki, akkor a megadott szam feletti
mennyisegu csomopontok eseten ay applikacio egy ugynevezett greedy algoritmust fog hasznalni, amely
polinomialis komplexitassal rendelkezik, ez nagysagrendekkel gyorsabb az exponencialioshoz viszonyitva.

Ugyanitt megadhatjuk az alapertelmezett utazasi modot, ami lehet gyaloglas, valamint vezetes.

Bar az egyszeruseg kedveert igyekeztem sok iras helyett szimbolumokat tenni a gombokra, de az applikacioban talalhato keves szovegnek a nyelvet szinten itt lehet beallitani.

- 7. FEJEZET: GROUTES ALKALMAZÁS BEMUTATÁSA
- 7.2. Adatbázis
- 7.3. Osztályok
- 7.4. Felmerülő problémák

## Következtetések

Összefoglaló: A fejezetek elején egy rövid összefoglalót teszünk. Ez a rész opcionális.

# Irodalomjegyzék