

# Harjoitustyö 1: Karttaretki

*COMP.CS.300 Tietorakenteet ja algoritmit 1, kevät 2021*

Titta Kemppi, 282751

## Johdanto

Tietorakenteet ja algoritmit -kurssin ensimmäisessä harjoitustyössä kirjoitetaan algoritmeja retkeilykarttasovellukselle. Kurssihenkilökunnan puolesta annettiin valmis sovellusrunko ja graafinen käyttöliittymä, joten opiskelijan tehtäväksi jäi täydentää datastructures-tiedoston tyhjät metodit ja muodostaa tietorakenteet paikkojen ja alueiden tietojen säilytykseen. Sovelluksella tarkastella kartalla olevia paikkoja ja alueita, niiden välisiä yhteyksiä ja niistä voidaan pyytää eri tietoja eri tavoin jäsenneltynä. Tehtävän tarkoitus on tehdä sovelluksen metodeista mahdollisimman (asymptoottisesti) tehokkaita. Lisäksi opiskelijoille annettiin testausohjelma, jolla pystyi kokeilemaan metodien suoritusajokoja eri määrillä dataa.

## Käytetyt tietorakenteet

Tietorakenteita suunnitellessa tuli kohtuullisen nopeasti siihen tulokseen, että paikoille ja alueille on syytä tehdä omat tietorakenteensa, sillä niiden välisten yhteyksien luomiselle ei ilmennyt tarvetta. Molemmissa käytin kuitenkin samaa tietorakennetta: `unordered_map`, jonka avaimena on paikan tai alueen id ja arvona struct, joka sisältää siitä tarpeelliset tiedot.

```
std::unordered_map<PlaceID, PlaceInfo> places_;

std::unordered_map<AreaID, AreaInfo> areas_;

struct PlaceInfo{
    Name name_;
    Coord coords_;
    PlaceType type_;

};

struct AreaInfo{
    Name name_;
    std::vector<Coord> coords_;
    std::shared_ptr<AreaID> parent_ = nullptr;
    std::vector<std::shared_ptr<AreaID>> children_ = {};

};
```

Eli paikkaan liittyvästä structista löytyy tämän nimi, koordinaatit ja tyyppi. Alueen vastaavasta löytyy myös nimi ja koordinaatit, mutta tyyppin sijasta löytyy viite alueen "vanhempaan" eli sen alueen id:hen, johon kyseinen alue kuuluu. Viimeisenä vector viitteistä alueen alialueisiin, eli lapsinodeihin.

Näiden lisäksi erillisenä tietorakenteena on vector, jossa säilytetään paikkojen id:itä.

```
std::vector<PlaceID> placeIDs_;
```

Tällainen ylimääräisen tietorakenteen roikottaminen on yleensä turhaa, mutta pidin sen antamaa tehokkuutta metodeissa `place_count` ja `all_places` riittävänä etuna näin toimia. Valinta saattoi vähän kostautua metodeissa `remove_place`.

Tietorakenteen valinta perustuu ajatukseen, että asioita on helppo jäsentää id:nsä perusteella, joten assosiatiivinen tietorakenne oli sopiva. Mapin valinta setin sijaan perustui vain omaan mieltymykseeni. `Unordered_map`in valitsin, sillä se on normaalia map-rakennetta tehokkaampi, eikä

tässä harjoituksessa ei ollut syytä pitää paikkoja tai alueita järjestyksessä. Structin valinta perustuu lähinnä siihen, että siihen on helppo säilöä useampaa kuin yhtä tietuetta. Alueiden structissa oleva viite vanhempaan osoittautui (itselleni) helpoimmaksi keinoksi toimia alialueiden kanssa.

## Algoritmiratkaisut ja niiden tehokkuudet

Käydäänhän läpi jokainen metodi tehtävänannossa annetussa järjestyksessä ja avataan ratkaisuja.

### Pakolliset metodit:

#### place\_count

Metodi palauttaa tiedon järjestelmässä olevien paikkojen määrästä. Toteutus palauttaa vectorin placeIDs koon, eli metodi on vakioaikainen  $O(1)$ .

#### clear\_all

Metodi tyhjentää tietorakenteet places ja placeIDs clear-metodilla, joka lineaariaikainen. Tämä tekee koko metodista lineaarisen  $\theta(n)$ .

#### all\_places

Palauttaa vectorin, jossa on kaikkien paikkojen id:t. Toteutukseni palauttaa jo valmiina olevan placeID-vectorin. Näin ollen metodi on vakioaikainen  $O(1)$ .

#### add\_place

Lisää paikan tietorakenteeseen. Algoritmi tarkistaa find-algoritmillä, onko paikka jo olemassa ja jos ei, lisää se insert-metodilla paikan tiedot places-umappiin ja push\_back-metodilla id:n placeIDs-vectoriin. Find on  $O(n) \approx \theta(1)$ , insert on  $\approx \theta(1)$  ja push\_back on  $O(1)$ . Näin ollen metodi on  $O(n)$ , mutta keskimäärin  $\theta(1)$ .

#### place\_name\_type

Palauttaa paikan nimen ja tyypin. Toteutus tarkistaa, onko haettua paikkaa tietorakenteessa find-algoritmillä ja palauttaa sen tiedot, jos löytyy. Tehokkuuden pullonkaulana toimii find, eli metodin tehokkuus on  $O(n)$  ( $\approx \theta(1)$ ).

#### place\_coord

Palauttaa paikan koordinaatit. Toteutus sama kuin place\_name\_typessa. Tehokkuus sama.

#### places\_alphabetically

Palauttaa vectorissa järjestelmässä olevien paikkojen id:t nimien mukaisessa aakkosjärjestyksessä. Toteutuksessa paikkojen nimet ja id:t lisätään for-loopin avulla multimappiin, johon nimet menevät automaattisesti aakkosjärjestykseen.

```
std::multimap<Name, PlaceID> placeholder;
```

Mapista id:t rullataan toisella for-loopilla palautettavaan vectoriin. Metodin tehokkuus on for-loopien takia  $\theta(n)$ .

### places\_coord\_order

Palauttaa paikkojen id:t koordinaattien mukaisessa järjestyksessä. Toteutuksessa mapista rullataan for-loopilla id:t ja koordinaatit vectoriin, jonka sisällä on pareja (pair).

```
std::vector<std::pair<Coord, PlaceID>> placeholder;
```

Tietorakennevalintana olisi toki toiminut myös multimap, mutta tällä toteutuksella sain homman pelittämään nopeammin. Alkiot järjestetään sort-algoritmilla, johon on liitetty comp-funktio, joka järjestää alkiot euklidisen etäisyyden mukaiseen järjestykseen. Tämän jälkeen rullataan taas id:t lopulliseen vectoriin, joka palautetaan. Sort-algoritmin takia metodin tehokkuus on  $O(n \log(n))$ .

### find\_places\_name

Palauttaa vectorin paikoista, jotka ovat pyydetyn nimisiä. Toteutus käy for-loopilla places-mapissa olevat alkiot ja lisää halutun nimisten paikkojen id:t palautettavaan vectoriin. For-loopin takia on tehokkuus  $\theta(n)$ .

### find\_places\_type

Palauttaa vectorin paikoista, joiden tyyppi on haluttu. Sama toteutus ja tehokkuus kuin metodilla find\_places\_name.

### change\_place\_name

Vaihtaa halutun paikan nimen. Käytetään find-algoritmia id:n etsimiseen places-mapista ja vaihdetaan id:tä vastaavan paikan nimi uuteen. Tehokkuus findin takia on  $O(n)$  ( $\approx \theta(1)$ ).

### change\_place\_coord

Vaihtaa halutun paikan koordinaatit. Toteutus ja tehokkuus sama kuin change\_place\_name.

### add\_area

Lisää areas-mappiin uuden arean. Tarkistaa find-algoritmilla josko paikka olisikin jo olemassa. Jos ei ole, käytetään insert-metodia id-avaimen ja nimi-koordinaatti-structin lisäämiseksi rakenteeseen. Tehokkuus on jo vanha tuttu  $O(n)$  ( $\approx \theta(1)$ ).

### area\_coords

Palauttaa halutun alueen koordinaatit. Tuttuun tapaan tarkistetaan alueen olemassaolo find-algoritmilla. Jos löytyy, palautetaan koordinaatit. Tehokkuus  $O(n)$  ( $\approx \theta(1)$ ).

### all\_areas

Palauttaa vectorin kaikista järjestelmän alueiden id:istä. Rullataan areas-map for-loopilla läpi ja push\_backilla lisätään vectoriin. Tehokkuus  $\theta(n)$  loopin takia.

### add\_subarea\_to\_area

Tekee halutusta alueesta toisen alueen alialueen. Toteutus tarkistaa (find-algoritmilla), että molemmat id:t löytyvät areas-mapista, ja että alueella ei vielä ole yliauetta ja jos näin on, se tekee yliaueen id:hen pointerin ja lisää sen alialueen structin parentiksi. Jälleen find-algoritmi toimii rajoittavana tekijänä, ja asymptoottinen tehokkuus on  $O(n)$  ( $\approx \theta(1)$ ).

### subarea\_in\_areas

Metodi etsii kaikki alueet, joiden alialue kysytty alue on, ja palauttaa ne järjestyksessä olevassa vectorissa. Aluksi tarkistetaan jälleen, että alueen id löytyy järjestelmästä. Tämän jälkeen tehdään pointer alueen parent-alkioon ja while-loopilla etsitään kaikki puussa olevat yliaueet muuttaen pointerin arvoa aina tutkittavan alueen parentiksi, kunnes se osoittaa nullptr:iin. Find-algoritmi on

$O(n)$  ( $\approx \theta(1)$ ) ja while-loop on  $O(n)$ , mikä tarkoittaa, että pahimmillaan on tilanne  $O(n^2)$ , mutta tyypillisesti metodi on lineearinen.

#### **Vapaaehtoiset metodit:**

##### [all\\_subareas\\_in\\_area](#)

Metodi palauttaa kaikki annettuun alueeseen kuuluvat alialueet. Ratkaisu hyödyntää rekursiota. Ohjelma lisää tutkittavan alueen alialueet palautettavaan vectoriin ja kutsuu metodia uudestaan kaikille alialueille. Tehokas tämä metodi ei ole kahdella for-loopillaan ( $\theta(n)$ ) ja insertoinnillaan ( $O(n)$ ), ja notaatio onkin  $O(n^2)$ . Testaus kuitenkin osoitti, ettei metodi juuri koskaan ole läheskään noin tehoton, vaan toimii kohtuullisen lineaarisesti.

##### [remove\\_place](#)

Metodi poistaa paikan tietorakenteesta. Jälleen findilla tarkistetaan, että paikka on olemassa. Map-tietorakenteesta poisto käy kauniisti erase-metodilla, mutta placeIDs-vectorista poistossa pitää yhdistää erase- ja remove -metodeja. Väittäisin metodin tehokkuuden olevan  $O(n)$ , mutta täysin varma tuosta vectorista poistosta en ole.

##### [common\\_area\\_of\\_subareas](#)

Metodi palauttaa kahden alueen yhteisen yläalueen. Ratkaisu kutsuu metodia subarea\_in\_areas molemmille id:ille ja (ei kovin) kauniisti for-looppaa molempien vanhemmat läpi löytääkseen ensimmäisen yhteisen yläalueen. Tehokkuus on  $O(n^2)$ , mutta tyypillisesti paljon nopeampi.