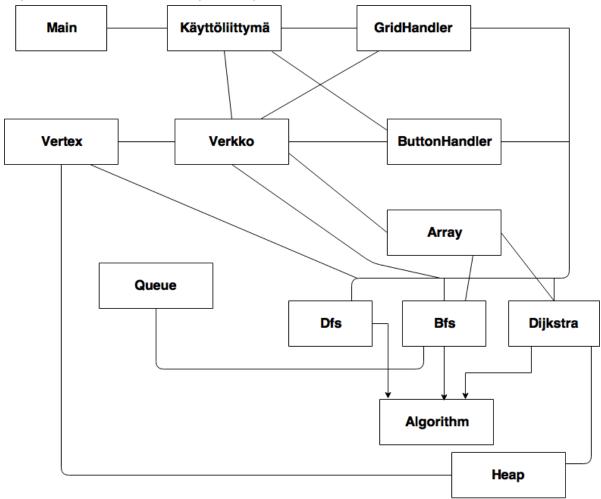
Toteutusdokumentti

Ohjelman yleisrakenne

Ohjelma koostuu 13 luokasta, jotka liittyvät toisiinsa alla olevan kaavion mukaan.



Saavutetut aika- ja tilavaativuudet

DFS-algoritmi toimii tavoitellussa aikavaativuudessaan O(|V| + |E|); solmujen color-muuttujien alustus vie aikaa O(|V|), DFS-visit kutsutaan korkeintaan kerran jokaiselle solmulle, eli näitä on enintään |V| kappaletta. DFS-visitin for-lause toistetaan jokaiselle solmun naapurille vieruslistalla, jolloin se toteutetaan |E| kertaa. Siispä aikaa kuluu kokonaisuudessaan O(|V| + |V| + |E|) = O(|V| + |E|). Tilavaativuus on tavoiteltu O(|V|), koska pahimmassa tapauksessa aloitussolmu vie yhtä polkua pitkin kaikkiin muihin solmuihin. Tällöin sisäkkäisiä DFS-visit-kutsuja tehdään |V| kappaletta.

BFS-algoritmi toimii myös tavoitellussa aikavaativuudessaan O(|V| + |E|); alustukseen menee aikaa O(|V|). Jonon enqueue- ja dequeue-operaatiot toteutuvat ajassa O(1) ja nämä

tehdään korkeintaan |V| kertaa, jolloin aikaa kuluu O(|V]). Vieruslistojen yhteispituus on O(|E|), mikä on sama kuin niihin käytettävä aika. Eli aikaa menee O(|V| + |V| + |E|) = O(|V| + |E|). Tilavaativuus algoritmilla on O(|V|); Solmulla voi olla maksimissaan 4 naapuria, mutta jonoon voi pahimmillaan kertyä kaikki (tai lähes kaikkien) solmujen naapurit, kun kaikkia solmuja ei ole keretty käydä läpi uusien jo tullessa jonoon.

Dijkstran algoritmi toimii myös tavoitellussa ajassa: Alustukset vievät aikaa O(|V|) ja keko-operaatiot toimivat ajassa $O(\log n)$. Kekoon lisääminen toteutetaan |V| kertaa, jolloin aikaa kuluu $O(|V|\log|V|)$. Toistolauseen $O(\log|V|)$ aikaa vievää operaatio kutsutaan jokaiselle solmulle kerran, siis aikaa menee toistolauseeseen $O(|V|\log|V|)$. Relaksaatio vie aikaa $O(\log |V|)$ ja heapDecKey toistetaan maksimissaan |E| kertaa. Lopulliseksi aikavaativuudeksi tulee siis $O((|E|+|V|)\log|V|)$. Tilavaativuudeksi tulee O(|V|).

Suorituskyky- ja O-analyysivertaiu

Työn mahdolliset puutteet ja parannusehdotukset

Lähteet