Vesa Hagström vesa.hagstrom@helsinki.fi Op.Nro: 013865575 Tiralabra harjoitustyö 16.6.2013

Simrec toteutusdokumentti

1 Ohjelman yleisrakenne

Simrec koostuu kahdesta luokasta ja kahdesta nimiavaruudesta, mitkä kaikki sisältyvät simrec nimiavaruuteen. Ohjelman algoritmit sijaitsevat nimiavaruudessa simrec::algorithms ja muuten hyödylliset funktiot ja vakiot – kuten π – simrec::utils:sta.

Data säilytetään yksinkertaisissa tietorakenteissa *Image* ja *ComplexArray*. *Image* tietorakenne on toteutettu *ComplexArray*:lla, eli *Image* on käytännössä vain kaksiulotteinen *ComplexArray*.

Ohjelman rakenne on kuvattu UML luokkakaaviossa kuvassa (??).

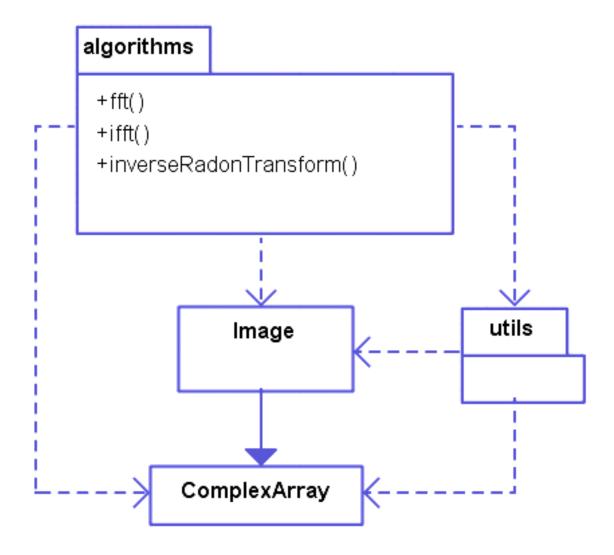
Ohjelmaan siis luetaan kuvadata, mikä tallennetaan kompleksilukuina ComplexArray-olioon. Tämän olion ja kuvan dimensioiden perusteella luodaan Image-olio. Image-olion avulla data skaalataan FFT-algoritmille sopivaan kokoon, eli sellaiseksi, että sen sivut ovat pituudeltaan pienin kahden potenssi, mikä on suurempi kuin kuvan pidemmän sivun pituus. Tämän jälkeen Image-olion data Fourier-muunnetaan, filtteröidään ja Fourier-käänteismuunnetaan simrec::algorithms:ssa sijaitsevilla algoritmeilla. Tämä filtteröity data sitten Radon-käänteismuunnetaan simrec::algorithms:n sisältämällä algoritmilla.

2 Saavutetut aika- ja tilavaativuudet

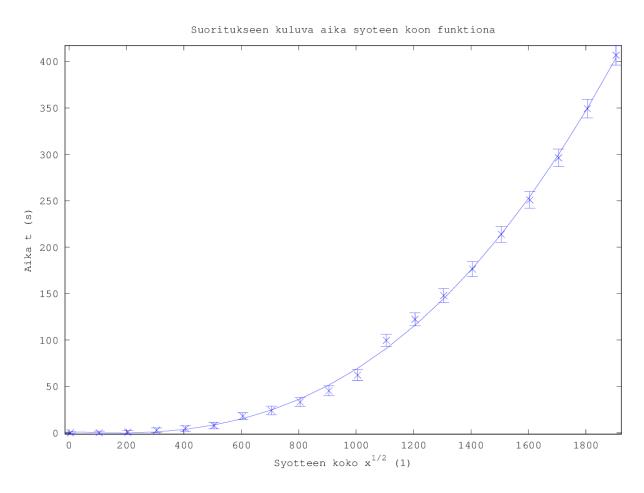
Kuvadatan filtteröinnissä käytettävän Fourier-muunnoksen ja Fourier-käänteismuunnoksen aikavaativuudet algoritmista analysoituna ovat molemmat $O(n \log n)$, kuten FFT:n olettaisikin olevan. 2D FFT:ssä suoritetaan myös kaksi kuvamatriisin transponointioperaatiota, joiden aikavaativuudet ovat $O(\frac{n}{2}) \approx O(n)$. Kuvalle suoritettavat filtteröinnit ovet aikavaativuudeltaan O(n), sillä niissä käydään koko kuvadata läpi kertaalleen. Radon-käänteismuunnos on aikavaativuudeltaan luokkaa $O(n^3)$.

Näistä laskemalla $O(2 \cdot n \log n + n + n + n^3) \approx O(n^3)$. Algoritmin ajamiseen kuluva aika eri syötteko'oilla näkyy mitattuna kuvassa (??).

Ohjelma tallentaa muistiin tiedostosta luetun kuvan, minkä tilavaativuus on O(n). FFT ja iFFT pitävät ajonsa aikana muistissa palasia datasta, ja tilavaativuus näissä on sama kuin FFT:n/iFFT:n aikavaativuus, eli $O(n \log n)$. Radon-käänteismuunnos luo syötedatan koosta riippuvan uuden kuvan, minkä tilavaativuus on siis O(n). Lopullinen tilavaativuus on siis laskettuna $O(n \log n + n + n) \approx O(n \log n)$.



Kuva 1: Simrec:n UML luokkakaavio



Kuva 2: Mitatatut ajat eri kokoisilla syötteillä. x=1000 tarkoittaa, että algoritmi ajettiin kuvalla, minkä koko on $1000 \cdot 1000$.

3 Puutteet ja parannusehdotukset

Ohjelman algoritmeja voisi optimoida huomattavasti. Esimerkiksi Fouriermuunnoksien $e^{\pm 2\pi iA}$ -muotoiset kertoimet voisi laskea kerran etukäteen, minkä jälkeen niitä ei tarvitsisi laskea jokaisella FFT:n kierroksella erikseen. Tällä hetkellä algoritmeille myös kopioidaan kussakin kohdassa tarvittavan data (esim. 2D FFT:ssä kuvan rivit) kokonaisdatasta ja suoritetaan algoritmi tälle osalle, minkä jälkeen se syötetään takaisin alkuperäiseen paikkaansa. Tällä hetkellä algoritmit on toteutettu näin, koska se selkeyttää ohjelman rakennetta hieman.

Viitteet

- [1] Peter Toft, "The Radon Transform Theory and Implementation", http://petertoft.dk/PhD/
- [2] J.W. Cooley, J.W. Tukey "An algorithm for the machine calculation of complex Fourier series",

http://dx.doi.org/10.1090/S0025-5718-1965-0178586-1