

Matriisilaskimen laskuoperaatioiden toimivuutta on testattu yksikkötesteillä ja suorituskyykytestausta on tehty manuaalisilla syötteillä. Suorituskyykytestaus toteutettiin ottamalla mitattavasta suorituksesta kymmenen aikaa, joista kaksi pienintä ja suurinta hylättiin ja jäljelle jääneistä otettiin keskiarvo. Manuaaliset syötteet erosivat laskuoperaatiokohtaisesti.

### **Testaustulokset: Tavallinen matriisin kertolasku**

Manuaaliset syötteet kaikilla kertolaskutesteillä olivat samankokoisia ykkösillä täytettyjä neliömatriiseja, koska tulosten validisuus on tällöin helppo tarkastaa (jokainen alkio sama kuin tulomatriisin koko, esim. 100x100 alkioit ovat 100). Koot valitsimme kahden potensseiksi, jotta vertailu Strassenin algoritmin kanssa olisi mahdollisimman yhdenvertainen (Strassen täyttää matriisit aina seuraavaan kahden potenssiin, esim. 100->128). Suoritusajat:

128x128 matriisien tulo: 10ms

256x256 matriisien tulo: 55ms

512x512 matriisien tulo: 606.67ms

1024x1024 matriisien tulo: 11600ms

2048x2048 matriisien tulo: 125570.5ms

4096x4096 matriisien tulo: 1257608ms (suorituksen keston takia otin vapauden mitata vain yhden hyvin suuntaa antavan ajan)

### **Testaustulokset: Matriisin kertolasku täysin rekursiivisella Strassenilla**

Lähdin aluksi testaamaan täysin rekursiivisen Strassenin suorituskyykyä, joka pilkkoo lohkomatriisit rekursiivisesti aina 1x1 matriiseihin asti. Suoritusajat:

128x128 matriisien tulos Strassenilla: 137.33ms

256x256 matriisien tulo Strassenilla: 837.5ms

512x512 matriisien tulo Strassenilla: 5525ms

1024x1024 matriisien tulo Strassenilla: 38400ms

2048x2048 matriisien tulo Strassenilla: 268612ms

4096x4096 matriisien tulo Strassenilla: 1859641ms (suorituksen keston takia otin vapauden mitata vain yhden hyvin suuntaa antavan ajan)

Tuloksiin pettyneenä päätin hieman optimoida Strassenin algoritmia ja muutaman testauksen jälkeen huomasin 32x32 kokoisen matriisin olevan optimaalisin lohkomatriisikoko siirtyä tavalliseen matriisin kertolaskuun.

## Testaustulokset: Matriisin kertolasku optimoidulla Strassenilla

Optimoitu Strassen ei ole täysin rekursiivinen  $1 \times 1$  matriiseihin asti, vaan antaa tavallisen matriisin kertolaskun suorittaa  $32 \times 32$  tai sitä pienempien matriisien kertolaskun, koska se on pienillä matriisikooilla paljon Strassenia nopeampi. Suoritusajat:

128x128 matriisien tulo optimoidulla Strassenilla: 20ms

256x256 matriisien tulo optimoidulla Strassenilla: 58.33ms

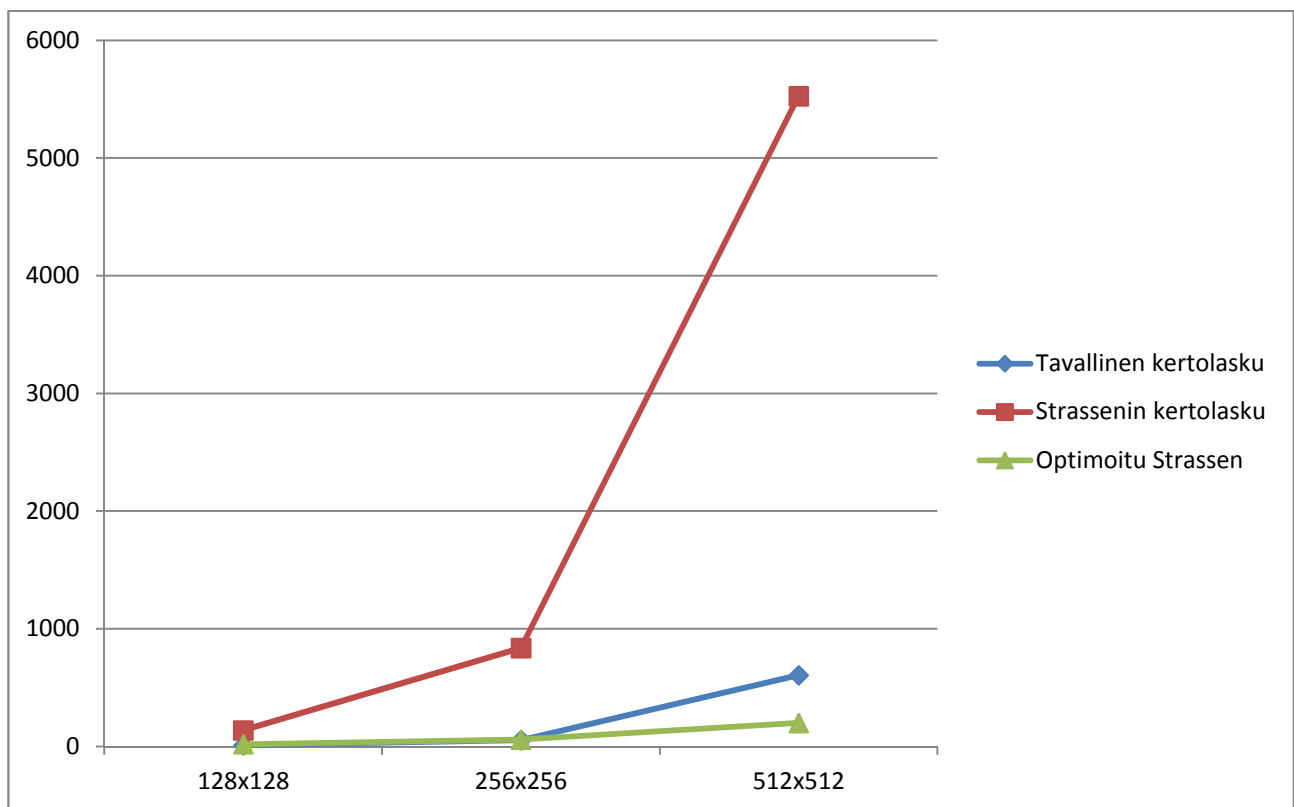
512x512 matriisien tulo optimoidulla Strassenilla: 200ms

1024x1024 matriisien tulo optimoidulla Strassenilla: 1098.83ms

2048x2048 matriisien tulo optimoidulla Strassenilla: 7017ms

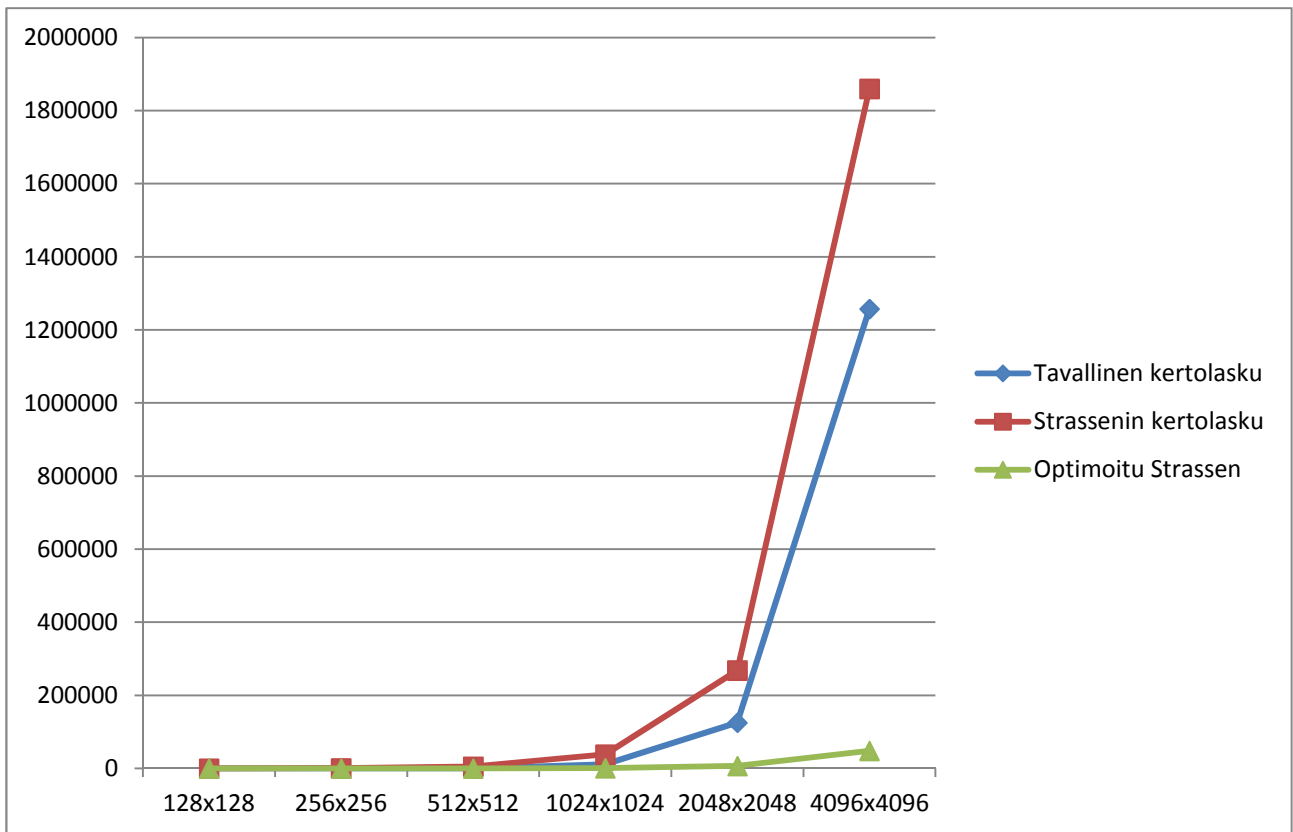
4096x4096 matriisien tulo optimoidulla Strassenilla: 48684.5ms

## Graafinen esitys matriisin kertolaskun suorituskykytuloksille



Kuva 1. Pienempien matriisikokojen erot. Pystyakseli millisekunteina.

Kuten kuvasta 1. huomaa, täysin rekursiivinen Strassen on pienillä matriisikooilla paljon tavallista kertolaskua hitaampi. Toisinkuin täysin rekursiivinen Strassen, optimoitu pysyy pienemmillä matriisikooilla hyvin tavallisen kertolaskun perässä ja alkaa ottaa isompaa pesäeroa, kun päästään yli 256x256 matriiseihin.



Kuva 2. Suorituskykytestien tulokset kokonaisuutena. Pystyakseli millisekunteinä.

Kuvasta 2. huomataan, että tavallinen kertolasku on täysin rekursiivista Strassenia nopeampi vielä 4096x4096 matriisikooilla, mutta vaikuttaisi siltä, että tilanne on tasoittumaan päin mitä suurempiin matriisikokoihin päästään. Optimoitu Strassen on taas omaa luokkaansa ja 4096x4096 matriisien kertolaskut lasketaan 49 sekuntiin, kun muilla kestää 20 minuutista 30 minuuttiin. Näin valtavia suorituskykyeroja osaltaan selittää varmasti Javan omat sisäiset rajoitukset, esimerkiksi 8192x8192 matriisikooilla Javan heap space otti jo vastaan ja antoi out of memory erroria.