

## 582359 Algoritmit ongelmanratkaisussa (kevät 2013)

### Viikon 6 tehtävät (22.2.)

1. Määritellään matriisit  $A$  ja  $B$  seuraavasti:

$$A = \begin{pmatrix} 4 & 2 & 4 \\ 1 & 8 & 5 \end{pmatrix}$$

$$B = \begin{pmatrix} 6 & 9 \\ 4 & 2 \\ 1 & 3 \end{pmatrix}$$

Laske matriisitulot  $AB$  ja  $BA$ .

2. Määritellään Fibonaccin luvut seuraavasti:

$$F(n) = \begin{cases} 0 & \text{jos } n = 0 \\ 1 & \text{jos } n = 1 \\ F(n-2) + F(n-1) & \text{muuten} \end{cases}$$

Perustele, miksi seuraava yhtälö pätee:

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}^n \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} F(n) \\ F(n+1) \end{pmatrix}$$

Laske yhtälön ja tehokkaan matriisipotenssilaskun avulla  $F(16)$ .

3. Toteuta seuraavat algoritmit Fibonaccin lukujen laskentaan:

- (a) ”perinteinen” for-silmukka
- (b) tehtävässä 2 esitetty menetelmä
- (c) seuraavan kaavan käyttäminen:

$$F_n = \frac{\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n}{\sqrt{5}}$$

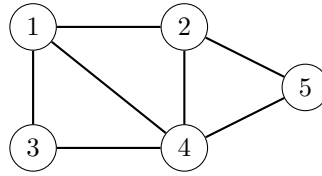
Vertaile menetelmien tehokkuutta suurilla  $n$ :n arvoilla. Mitkä ovat menetelmien aikavaativuudet?

4. Määritellään funktio  $N(n)$  seuraavasti:

$$N(n) = \begin{cases} 0 & \text{jos } n < 0 \\ 1 & \text{jos } n = 0 \\ \sum_{i=1}^6 N(n-i) & \text{jos } n > 0 \end{cases}$$

Funktio kertoo, monellako tavalla luvun  $n$  voi esittää nopan silmälukujen summana. Esitä funktio  $N(n)$  tehtävän 2 tapaisessa matriisimuodossa. Laske sitten luvun  $N(10^{100})$  viimeiset 5 numeroa.

5. Vierusmatriisi on verkkoa esittävä matriisi, jossa luku 1 tarkoittaa, että kahden solmun välillä on kaari, ja luku 0 tarkoittaa, että kaarta ei ole. Esimerkiksi verkkoa



vastaa vierusmatriisi

$$V = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

Kun vierusmatriisiin korottaa potenssiin  $n$ , tuloksena on uusi matriisi, joka kertoo, montako erilaista  $n$  kaaren polkua on solmujen välillä. Esimerkiksi seuraava matriisi esittää 3 kaaren polkuja yllä olevassa verkossa:

$$V^3 = \begin{pmatrix} 4 & 7 & 5 & 7 & 3 \\ 7 & 4 & 3 & 7 & 5 \\ 5 & 3 & 2 & 6 & 3 \\ 7 & 7 & 6 & 6 & 6 \\ 3 & 5 & 3 & 6 & 2 \end{pmatrix}$$

Matriisi kertoo esimerkiksi, että solmusta 1 solmuun 3 on 5 polkua, joissa on 3 kaarta. Nämä ovat:

- $1 \rightarrow 2 \rightarrow 1 \rightarrow 3$
- $1 \rightarrow 2 \rightarrow 4 \rightarrow 3$
- $1 \rightarrow 3 \rightarrow 1 \rightarrow 3$
- $1 \rightarrow 3 \rightarrow 4 \rightarrow 3$
- $1 \rightarrow 4 \rightarrow 1 \rightarrow 3$

Todista, että tämä toimii millä tahansa verkolla ja polun pituudella.

6. Suoraviivainen matriisin kertolaskun toteutus kolmella for-silmukalla vie aikaa  $O(n^3)$ . Tunnettu tehokkaampi algoritmi on Strassenin algoritmi, joka vie aikaa vain  $O(n^{2.807})$ . Mutta onko Strassenin algoritmi oikeasti tehokkaampi? Toteuta suoraviivainen algoritmi ja Strassenin algoritmi ja tutki niiden tehokkuutta erikokoisilla matriiseilla.