

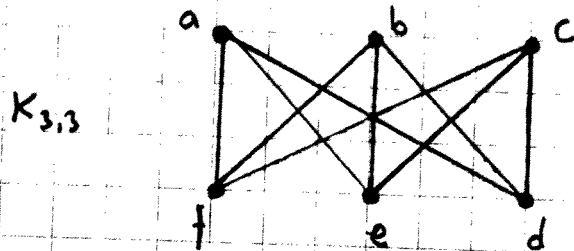
Verkot, kesä 2010

Kurssikoe 24.6.2010

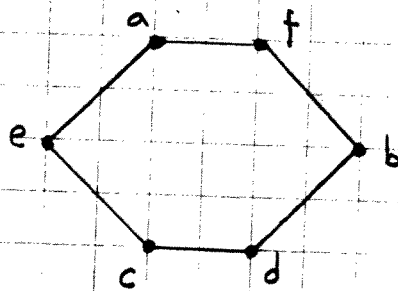
Ratkaisuehdotuksia

1. Hamiltonin kierros suhteikossa G on yksinkertainen kierros, joka käy jokaisessa G :n pisteessä.

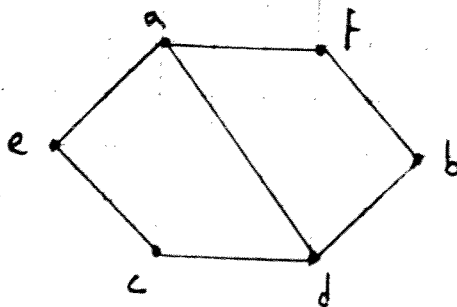
Eräs Hamiltonin kierros verkossa



on (a, f, b, d, c, e, a) . Sen määrittämän $K_{3,3}$:n aliverkon L ainoa esitys tasoverkkona on 6-kulmio

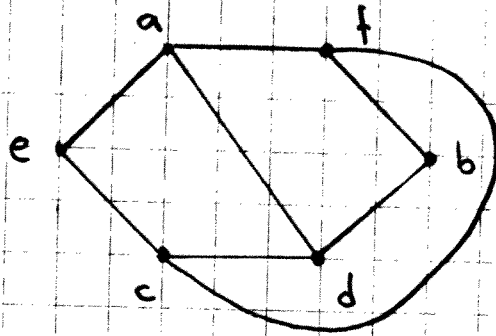


Tästä esityksestä puuttuvat $K_{3,3}$:n viivat \overline{ad} , \overline{fe} ja \overline{be} . (Huomaa, että jos $K_{3,3}$:lla olisi esitys tasoverkkona ja siitä poistettavien näitä viivoja, niin jäljelle jäisi jo 6-kulmio.) Ainoastaan yksi näistä viivoista, esim. \overline{ad} , symmetrian takia ei ole väliä mikä, voidaan piirtää 6-kulmion sisään ilman, että kaksi viivaa leikkaisivat:



Jäljelle jäävistä viivoista \overline{fe} ja \overline{be} ainoas-

taan yksi, esim. \bar{f}_c , voidaan piirtää 6-kul-
 mion ulkopuolelle ilman, että kaksi viivaa
 leikkaisivat:

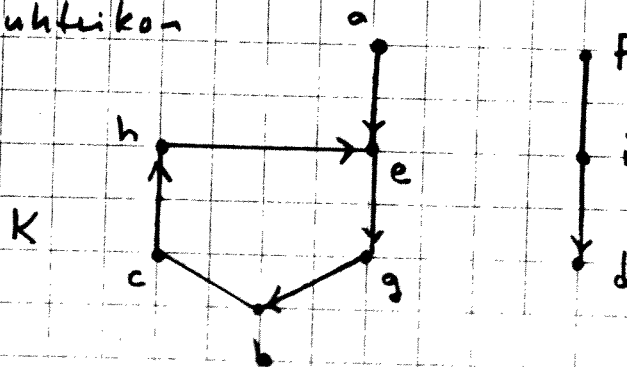


Sis $K_{3,3}$ ei ole tasoverkko.

2. Suhteikko G on vahvasti yhtenäinen, jos
 kaikilla $\emptyset \neq P \subseteq P_G$ pätee, että G :ssä on
 nuoli P :stä ja nuoli P :hen.

Suhteikon G vahvasti yhtenäinen komponentti
 on sellainen G :n vahvasti yhtenäinen ali-
 suhteikko H , että millään G :n vahvasti
 yhtenäisellä alisuhteikolla J ei päde $J \neq H$
 ja $H < J$.

Suhteikon

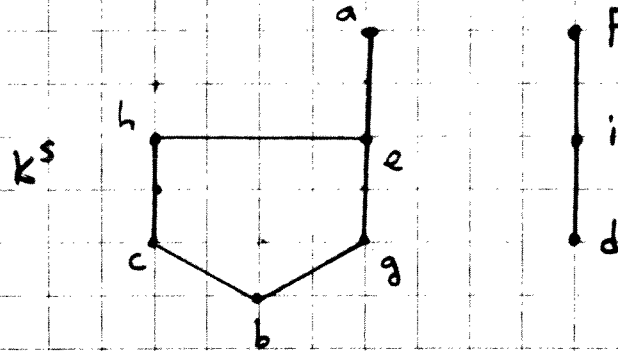


vahvasti yhtenäiset komponentit ovat $(\{a\}, \emptyset)$,
 $(\{d\}, \emptyset)$, $(\{e, g, b, c, h\}, \{(e, g), (g, b), (b, c),$
 $(c, b), (c, h), (h, e)\})$ ja $(\{f, i\}, \{(f, i), (i, f)\})$.

Tiedetään, että suhteikko G on vahvasti
 yhtenäinen jos ja vain jos kaikilla $x, y \in P_G$
 G :ssä on kulku x :stä y :hen ja y :stä
 x :ään. Koska K :ssa ei ole kulkua d :stä
 i :hin, d ja i eivät kuulu mihinkään

samaan vahvasti yhtenäiseen elisuhkeikkoon, 3
 eivät näin ollen samaan vahvasti yhtenäiseen komponenttiin.

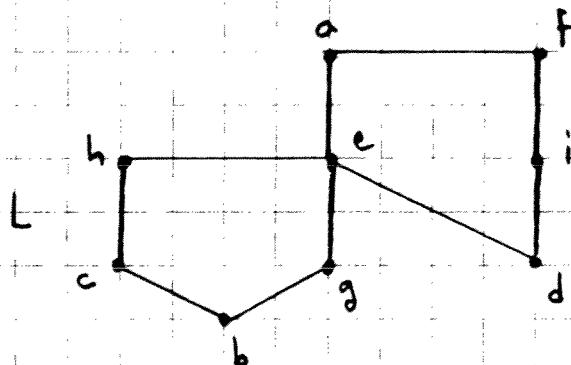
3. Symmetrinen suhkeikko



on verkko, koska se on symmetrisyyden lisäksi silmukaton.

Tiedetään, että verkon viivojen joukko on renkaisto jos ja vain jos verkko on parillisasteinen. Verkossa K^S on neljä parillisastista pistettä, a, e, f ja d. On siis lisättävä vähintään kaksi viivaa verkkoon K^S , jotta näin saadun verkon L viivojen joukko olisi L :n renkaisto, ja tämä lisäys voidaan tehdä kahdella tavalla: joko lisätään viivat \overline{af} ja \overline{ed} tai viivat \overline{ad} ja \overline{ef} .

Kun valitaan ensimmäinen tapa, on näin saadun verkon



renkaiston V_L renkaat $\{\overline{eg}, \overline{gb}, \overline{bc}, \overline{ch}, \overline{he}\}$ ja $\{\overline{ed}, \overline{di}, \overline{if}, \overline{fa}, \overline{ae}\}$.

Tiedetään että verkko on yhtenäinen ja sen

viivat muodostavat renkaaston jos ja vain jos verkossa on Eulern kierros. 4

Sis. yhtenäisessä verkossa L on Eulern kierros, esim. $(e, g, b, c, h, e, d, i, f, a, e)$.

4. Todistetaan induktiolla k -n suhteen molemmat väitteet samalla kertaa:

$k=1$: Nyt G on yhtenäinen ja sillä on vain ollen virittävä puu T , jolle pätee

$$V_G \geq V_T = p_T - 1 = p_G - 1.$$

Yhtäsuuruus on voimassa yllä jos ja vain jos $V_G = V_T$ eli G on puu. Toisaalta yhtenäinen verkko on puu jos ja vain jos se on renkaaton. (Huomaa, että verkko (φ, φ) on itseään yhtenäinen komponentti. Tapaus $k=0$ ei siis ole mahdollinen.)

Olkoon sitten $k \geq 1$.

Induktio-oletus: Väite pätee verkoille, joilla on k komponenttia.

Induktioaskel: Olkoon G verkko, jolla on $k+1$ komponenttia. Olkoon H verkko, joka on saatu listamalla viiva G :n kahden eri komponentin välille. Tällöin H :lla on k komponenttia, joten induktio-oletuksen avulla

$$V_H \geq p_H - k$$

ja yhtäsuuruus pätee jos ja vain jos H on renkaaton. Tällöin

$$V_G = V_H - 1 \geq p_H - k - 1 = p_G - (k+1)$$

ja yhtäsuuruus pätee jos ja vain jos H on renkaaton, mikä on yhtäpitävää sen kanssa, että G on renkaaton, sillä lisätty viiva ei voi olla minkään H -renkaan viiva. Tämä seuraa siitä, että verkon H viiva v kuuluu johonkin H -renkaaseen jos ja vain jos verkonilla H ja $H-v$ on sama määrä yhtenäisiä komponentteja.