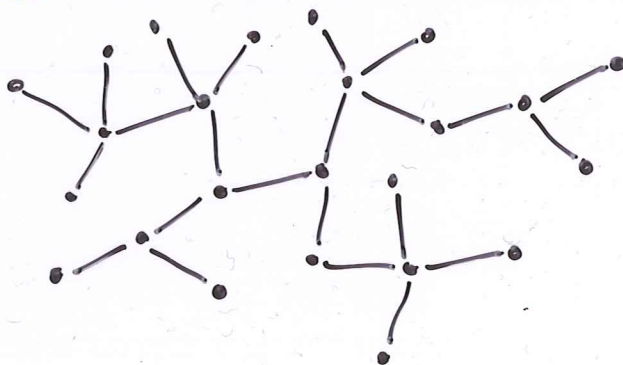


Sist
F22

En graf G är sammanhängande
om två godtyckliga hörn kan förbindas
med en vandring / väg / stig

En komponent: en maximal sammanhängande del

Ett träd $T = (V, E)$ är en
sammanhängande graf utan cykler

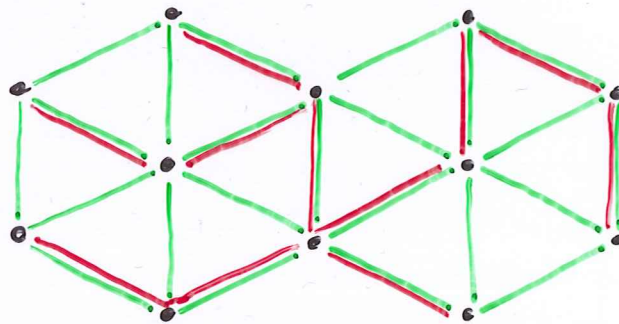


I ett träd $T = (V, E)$:

- $x, y \in V \Rightarrow$ det finns en unik stig $x \rightarrow y$ i T
- om en kant tas bort: T återstår två träd
- $|E| = |V| - 1$ (om $|V| \geq 1$)

Ett (upp)spännande träd för en
sammanshängande graf $G = (V, E)$:

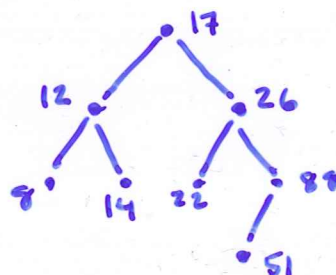
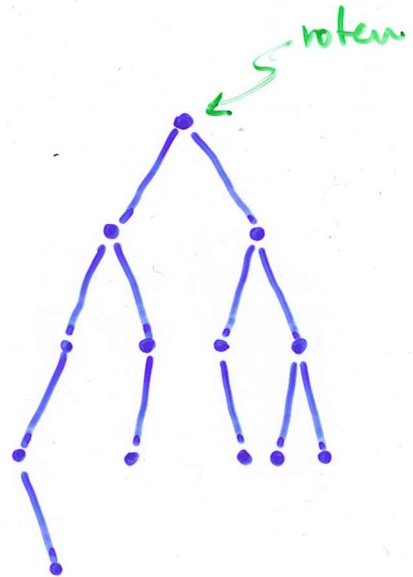
$$T = (V, E'), \quad E' \subseteq E$$



Finns alltid

Binära rotade träd
högst två barn (vä-, hö-)
i varje hörn

För lagring och
sökning av
ordnade element



Planaritet

En plan graf = ritad i planet
utan korsande kanter

en planär graf = isomorf med en plan
(dvs den kan ritas som en plan)

Sats: Om en plan graf har
 v hörn, e kanter, r ytor, c komponenter:

$$v - e + r - c = 1$$

Om den är sammanhängande ($c=1$):

$$v - e + r = 2$$

(Eulers polyederformel.)

Eulers polyederformel:

Om en plan, sammanhängande graf har v hörn, e kanter, r ytor:

$$v - e + r = 2$$

Sats: En planär, sammanhängande graf har

$$3v \geq e + 6 \quad (\text{om } e > 1)$$

Om den också är bipartit:

$$2v \geq e + 4$$

K_5 och $K_{3,3}$ är inte planära

Kuratowskis sats / Wagners sats:

En graf är icke-planär om

den "innehåller" K_5 eller $K_{3,3}$

↑
: lite olika mening