

# Föreläsning 8: Träd och heltalspartitioner · 1MA020

Vilhelm Agdur<sup>1</sup>

<sup>1</sup> vilhelm.agdur@math.uu.se

14 februari 2023

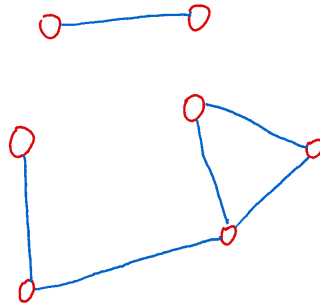
Vi introducerar grafer och träd, och bevisar att antalet rotade ordnade binära oetiketterade träd också räknas av Catalantalen.

Sedan introducerar vi heltalspartitioner, och härleder en genererande funktion för dessa, som vi använder för några exempel.

## Grafer och träd

Låt oss börja med att ge en hög med definitioner, som kommer vara väldigt bekanta för de av er som läst en kurs i grafteori innan.<sup>2</sup>

**Definition 1.** En *graf* består av en mängd  $V$  av *noder* och en mängd  $E \subseteq \binom{V}{2}$  av *kanter*.<sup>3</sup> Om det finns en kant  $\{u, v\}$  säger vi att  $u$  och  $v$  är *grannar*. En graf är *etiketterad* om noderna är särskiljbara, annars är den oetiketterad.<sup>4</sup> Vi säger att en graf är *sammanhängande* om det går att nå varje nod från varje annan nod genom att vandra längs kanterna. Ett sätt att vandra från en nod tillbaka till sig själv kallar vi för en *cykel*.



<sup>2</sup> Vilket som jag förstått det är ungefär en tredjedel av er – så för resten behövs definitionerna.

<sup>3</sup> Med notationen  $\binom{A}{k}$  där  $A$  är en mängd och  $k$  ett heltal menar vi *mängden* av delmängder av storlek  $k$  till  $n$ . Alltså har vi att

$$\left| \binom{[n]}{k} \right| = \binom{n}{k}.$$

<sup>4</sup> Det här är precis samma koncept som med våra lådor som var särskiljbara eller inte. Antingen har noderna namn, så vi kan prata om nod nummer tre, eller så kan vi bara se vilka andra noder de har kanter till.

Figur 1: Ett exempel på en graf. Den är inte sammanhängande, eftersom de övre två noderna inte kan nås från de undre fem. Triangeln utgör en cykel, som är grafens enda.

**Definition 2.** Ett *träd* är en sammanhängande graf utan cykler. Ett *rotat* träd är ett träd med en specifik nod utpekad som dess rot.<sup>5</sup> I ett rotat träd har varje nod utom roten själv en granne som är närmre roten än sig<sup>6</sup>, vilken vi kallar dess *förälder*. Alla dess andra grannar kallar vi dess *barn*. En nod utan barn kallar vi för ett *löv*.

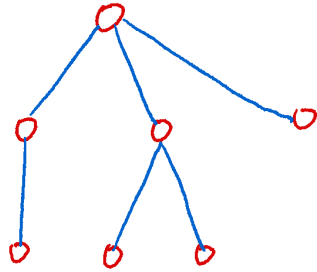
Ifall det spelar roll i vilken ordning vi ritat noderna kallar vi trädet *ordnat*.

<sup>5</sup> Så om trädet är oetiketterat kan vi alltså se vilken nod som är roten, men resten av noderna kan vi inte se skillnad på, bara vilka som hänger ihop med vilka med kanter.

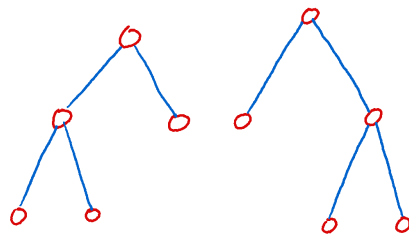
<sup>6</sup> Eller är roten.

## Övningar

**Övning 1.** Bevisa att ett träd alltid har  $|E| = |V| - 1$ .



Figur 2: Ett träd med sju noder och sex kanter.



Figur 3: Två träd som är olika varandra som ordnade träd, men samma träd som oordnade träd.