

Skrivningskod:   
Glöm den inte!

Om du vill:   
Lägg till tre bokstäver.

KTH Matematik  
Olof Heden

$\Sigma$ p	G/U	bonus

Efternamn	förnamn	pnr	årskurs

**Kontrollskrivning 5A, torsdagen den 10 maj 2007, 13.15–14.15,  
i 5B1118 Diskret matematik för Media1**

Inga hjälpmedel tillåtna.

Minst 8 poäng ger godkänt.

Godkänd ks  $n$  medför godkänd uppgift  $n$  vid tentor till (men inte med) nästa ordinarie tenta (högst ett år),  $n = 1, \dots, 5$ .

13–15 poäng ger ett ytterligare bonuspoäng till tentamen.

**Uppgifterna 3)–5) kräver väl motiverade lösningar för full poäng.**

Uppgifterna står inte säkert i svårighetsordning.

**Spara alltid återlämnade skrivningar till slutet av kursen!**

Skriv dina lösningar och svar på samma blad som uppgifterna, använd baksidan om det behövs.

1) (För varje delfråga ger rätt svar  $\frac{1}{2}$ p, inget svar 0p, fel svar  $-\frac{1}{2}$ p.

Totalpoängen på uppgiften rundas av uppåt till närmaste icke-negativa heltal.)

**Kryssa för** om påståendena a)–f) är sanna eller falska (eller avstå!)

- a) Den kompletta grafen  $K_4$ , bestående av fyra noder och en kant mellan varje par av noder, är en planär graf.
- b) En alternerande stig, till en matchning  $M$ , börjar och slutar i omatchade noder.
- c) Ett träd med  $e$  noder har alltid  $e + 1$  kanter.
- d) En graf är Hamiltonsk om varje nod har en jämn valens (dvs grad).
- e) Ett träd kan aldrig vara en bipartit graf.
- f) Den kompletta grafen  $K_n$  har precis  $\frac{n(n-1)}{2}$  kanter.

sant	falskt
x	
x	
	x
	x
	x
x	

poäng uppg.1

Namn	poäng uppg.2

**2a)** (1p) Om en kant tas bort i nedanstående graf med noderna  $a, b, c, d, e, f$  kommer grafen att få en Eulerkrets. Vilken kant skall tas bort.

x	y	z	u	v	w
y	z	u	v	w	v
w	x	y	z	u	x
u	w	w	x	z	z
	v	v		y	y

(Tabellen skall tolkas så att  
 noden  $x$  har grannarna  $y, u, w$ ,  
 noden  $y$  har grannarna  $z, x, w, v$  etc.)

**Lösning:** Om kanten mellan  $x$  och  $u$  tas bort får alla noder en jämn valens.

**b)** (1p) Ange en transversal till mängderna

$$\{1, 3, 5\}, \quad \{3, 4, 7\}, \quad \{2, 4, 8\} \quad \text{och} \quad \{1, 4, 7\}.$$

**Lösning:** (1, 3, 2, 4) tex.

**c)** (1p) Den sammanhängande planära grafen  $G$  består av 6 noder och 8 kanter. Hur många områden, ytterområdet inräknat, skulle en plan ritning av grafen ha.

**Lösning:** (Eulers formel  $v + r = e + 2$  ger)  $r = 8 + 2 - 6 = 4$ .

Namn	poäng uppg.3

3) (3p) Är nedanstående två grafer isomorfa? Motivera ditt svar.

**Lösning:** Grannodtabellerna till graferna är

$$\begin{array}{cccccc} a & b & c & d & e & f \\ \hline b & c & d & e & f & e \\ f & a & b & c & d & a \\ c & & a & & & \end{array}$$

resp

$$\begin{array}{cccccc} x & u & y & w & z & v \\ \hline v & y & u & y & w & y \\ u & x & w & z & v & z \\ & & v & & & x \end{array}$$

Utifrån den givna ritningen ser vi att den ena grafen har en 3-cykel medan den andra grafen inte har någon 3-cykel. De kan alltså inte vara isomorfa.

Namn	poäng uppg.4

4) (3p) Undersök om det finns någon graf  $G$  bestående av två komponenter  $G_1$  och  $G_2$ , med nedanstående antal noder och valenser (dvs grader):

Komponenten  $G_1$  har

- 5 noder med valensen (=graden) 1,
- 3 noder med valensen (=graden) 2,
- 2 noder med valensen (=graden) 3,
- 2 noder med valensen (=graden) 4.

Totalt har alltså komponenten  $G_1$  12 stycken noder.

Den andra komponenten  $G_2$  har 17 noder som alla utom en har valensen (=graden) 4. Undantaget utgörs av en nod som har valens (=graden) 1.

**Lösning:** Varje komponent är en graf i sig, så komponentens valenssumma måste vara lika med 2 gånger antalet kanter. Men ingen komponent har en jämn valenssumma.

**SVAR:** Det finns ingen graf med de givna valenserna.

Namn	poäng uppg.5

5) (3p) Motivera varför varje sammanhängande graf med  $n$  noder har minst  $n-1$  stycken kanter. (Man får hänvisa till satser i boken och satser diskuterade på föreläsningarna. Dessa satser behöver man då inte bevisa.)

**Lösning:** Låt  $T$  vara ett spännande träd till grafen, som ju existerar eftersom grafen är sammanhängande. Antalet noder i  $T$  är  $n$ . Antalet kanter i  $T$  är  $n-1$ . Varje kant i  $T$  finns med som kant i grafen i fråga. Alltså måste den sammanhängande grafen ha minst  $n-1$  kanter.