

Skrivtid: 5 timmar. Tillåtna hjälpmedel: endast skrivdon. Varje uppgift ger högst 5 poäng. För betygen 3, 4 och 5 krävs minst 18, 25, resp. 32 poängsättning. Lösningarna skall åtföljas av förklarande text. För full poäng krävs att du noggrant motiverar varje steg i ditt resonemang. Påbörja varje uppgift på ett nytt blad. Lycka till!

- Låt  $A$ ,  $B$  och  $C$  vara utsagor. Konstruera en utsaga med hjälp av utsagorna  $A$ ,  $B$  och  $C$  som har samma sanningsvärdet som utsagan  $P$  i nedanstående sanningsvärdstabell och bevisa att de har samma sanningsvärdet. (5 poäng)

$A$	$B$	$C$	$P$
T	T	T	T
T	T	F	F
T	F	T	T
T	F	F	F
F	T	T	T
F	T	F	F
F	F	T	T
F	F	F	F

*Lösning.* Vi observerar först att utsagan  $P$  alltid är sann när  $C$  är sann. Vi kan därför gissa att  $P \Leftrightarrow Q \vee C$  för någon utsaga  $Q$ . Om vi begränsar oss till de fall då  $C$  är falsk och  $P$  är sann ser vi att detta endast händer då  $A$  är falsk och  $B$  är sann. Vi gissar därför att  $Q \Leftrightarrow \neg A \wedge B$ . Vi konstrollerar att utsagan  $(\neg A \wedge B) \vee C$  har samma sanningsvärdet som  $P$  med en till sanningsvärdstabell.

$A$	$B$	$C$	$P$	$(\neg A \wedge B) \vee C$
T	T	T	T	T
T	T	F	F	F
T	F	T	T	T
T	F	F	F	F
F	T	T	T	T
F	T	F	T	T
F	F	T	T	T
F	F	F	F	F

□

- Lös den Diofantiska ekvationen  $756x - 260y = 8$ . (5 poäng)

*Lösning.* Vi använder oss först av Euklides algoritm för att hitta SGD(756, 260):

$$\begin{aligned} 756 &= 2 \cdot 260 + 236 \\ 260 &= 236 + 24 \\ 236 &= 9 \cdot 24 + 20 \\ 24 &= 20 + 4 \\ 20 &= 5 \cdot 4 \end{aligned}$$

Vi ser alltså att SGD(756, 260) = 4. Vi gör nu Euklides algoritm baklänges för att hitta ett par av  $x$  och  $y$  sådana att  $756x - 260y = 4$ .

$$\begin{aligned} 4 &= 24 - 20 \\ &= 24 - (236 - 9 \cdot 24) \\ &= 10 \cdot 24 - 236 \\ &= 10 \cdot (260 - 236) - 236 \\ &= 10 \cdot 260 - 11 \cdot 236 \\ &= 10 \cdot 260 - 11 \cdot (756 - 2 \cdot 260) \\ &= 32 \cdot 260 - 11 \cdot 756 \\ &= 756 \cdot (-11) - 260 \cdot (-32) \end{aligned}$$

Vi ser alltså att  $x = -11$  och  $y = -32$  är en lösning till  $756x - 260y = 4$ . En lösning till den ursprungliga ekvationen  $756x - 260y = 8$  ges därför av  $x = 2 \cdot (-11) = -22$  och  $y = 2 \cdot (-32) = -64$ . För att hitta den allmänna lösningen behöver vi förkorta ekvationen. Vi kan se att  $756 = 2 \cdot 378 = 4 \cdot 189$  och  $260 = 2 \cdot 130 = 4 \cdot 65$ . Den förkortade ekvationen är därför  $189x - 65 = 2$  och den allmänna lösningen ges därför av  $x = -22 + 65$  och  $y = -64 + 189n$  där  $n \in \mathbb{Z}$ .  $\square$

3. (a) Talet  $3B80EF$  är ett hexadecimalt tal, d.v.s. skrivet i bas 16 där  $A = 10$ ,  $B = 11$ ,  $C = 12$ ,  $D = 13$ ,  $E = 14$  och  $F = 15$ . Skriv talet i bas 10. Som hjälp kan du använda att  $16^2 = 256$ ,  $16^3 = 4096$ ,  $16^4 = 65536$  och  $16^5 = 1048576$ . (4 poäng)

*Lösning.*

$$\begin{aligned} (3B80EF)_{16} &= 3 \cdot 16^5 + 11 \cdot 16^4 + 8 \cdot 16^3 + 14 \cdot 16^2 + 15 \cdot 16^1 + 16^0 \\ &= 3 \cdot 1048576 + 11 \cdot 65536 + 8 \cdot 4096 + 14 \cdot 16 + 15 \\ &= 3145728 + 720896 + 32768 + 224 + 15 \\ &= 3899631 \end{aligned}$$

så  $(3B80EF)_{16} = (3899631)_{10}$ .  $\square$

- (b) Ett vanligt sätt att ange färger i en dator är som tre stycken tvåsiffriga hexadecimala tal. De tre talen anger hur mycket rött, grönt och blått som ingår i färgen, i den ordningen. Ju större tal desto mer av den färgen ingår. Talet ovan beskriver en färg genom att dela upp det som de tre talen  $3B$ ,  $80$  och  $EF$  där  $3B$  anger hur mycket rött som ingår,  $80$  anger hur mycket grönt som ingår och  $EF$  anger hur mycket blått som ingår. Vilken färg är starkast? (1 poäng)

*Lösning.* Frågan är alltså vilket av talen  $(3B)_{16}$ ,  $(80)_{16}$  och  $(EF)_{16}$  som är störst. För detta räcker det att titta på de mest signifikanta siffrorna, här  $3$ ,  $8$  och  $E$  respektive.<sup>1</sup> Eftersom  $E$  är störst av dessa betyder det också att  $(EF)_{16}$  är störst. Det finns alltså mest blått i färgen.  $\square$

4. Visa med induktion att talet  $3^{2n+1} + 5^{2n}$  är delbart med  $4$  men inte med  $8$  för alla heltal  $n \geq 0$ . (5 poäng)

*Lösning.* **Basfall:** För  $n = 0$  har vi  $3^{2n+1} + 5^{2n} = 3^1 + 5^0 = 3 + 1 = 4$ . Eftersom  $4 | 4$  men  $8 \nmid 4$  så stämmer basfallet.

**Induktionsantagande:** Antag att  $4$  delar  $3^{2p+1} + 5^{2p}$  men att  $8$  inte delar  $3^{2p+1} + 5^{2p}$  för något heltal  $p \geq 0$ .

**Induktionssteg:** För  $n = p + 1$  har vi

$$\begin{aligned} 3^{2n+1} + 5^{2n} &= 3^{2(p+1)+1} + 5^{2(p+1)} \\ &= 3^{2p+3} + 5^{2p+2} \\ &= 3^2 \cdot 3^{2p+1} + 5^2 \cdot 5^{2p} \\ &= 9 \cdot 3^{2p+1} + 25 \cdot 5^{2p}. \end{aligned}$$

Vi använder nu kongruenser modulo  $4$  respektive  $8$  för att avgöra om  $4$  eller  $8$  delar detta tal.

$$\begin{aligned} 9 \cdot 3^{2p+1} + 25 \cdot 5^{2p} &\equiv 1 \cdot 3^{2p+1} + 1 \cdot 5^{2p} \pmod{4} \\ &\equiv 3^{2p+1} + 5^{2p} \pmod{4} \\ &\equiv 0 \pmod{4} \end{aligned}$$

där den sista kongruensen följer från vårt induktionsantagande.

$$\begin{aligned} 9 \cdot 3^{2p+1} + 25 \cdot 5^{2p} &\equiv 1 \cdot 3^{2p+1} + 1 \cdot 5^{2p} \pmod{8} \\ &\equiv 3^{2p+1} + 5^{2p} \pmod{8} \\ &\not\equiv 0 \pmod{8} \end{aligned}$$

---

<sup>1</sup>Jämför med om vi skulle avgöra vilket av talen  $28$ ,  $56$  och  $91$  som är störst i bas  $10$ .

där återigen den sista kongruensen följer av vårt induktionsantagande. Vi ser alltså att även för  $n = p + 1$  gäller att  $3^{2n+1} + 5^{2n}$  är delbart med 4 men inte med 8.

Enligt induktionsprincipen följer det nu att  $3^{2n+1} + 5^{2n}$  är delbart med 4 men inte med 8 för alla heltalet  $n \geq 0$ .  $\square$

5. Låt relationen  $R$  på mängden  $\mathbb{C}$  ges av  $z R w \Leftrightarrow |z| = |w|$ . Visa att  $R$  är en ekvivalensrelation och beskriv en av dess ekvivalensklasser. (5 poäng)

**Lösning. Reflexivitet:** Vi måste visa att för varje komplext tal  $z$  gäller  $z R z$ .

Eftersom  $z R z \Leftrightarrow |z| = |z|$  och  $|z| = |z|$  är sant för alla  $z \in \mathbb{C}$  så är därför  $z R z$  sant för alla  $z \in \mathbb{C}$  och relationen är därför reflexiv.

**Symmetri:** Vi måste visa att om  $z R w$  är sant så är även  $w R z$  sant. Eftersom  $|z| = |w| \Rightarrow |w| = |z|$  så gäller även  $z R w \Rightarrow w R z$  och därför är relationen  $R$  symmetrisk.

**Transitivitet:** Vi måste visa att  $z R w$  och  $w R v$  tillsammans implicerar att  $z R v$ . Så låt  $|z| = |w|$  och  $|w| = |v|$  för tre komplexa tal  $z, w, v$ . Då följer att  $|z| = |w| = |v|$  så  $|z| = |v|$  och därför gäller att  $z R w \wedge w R v \Rightarrow z R v$  och därför är relationen transitiv.

Eftersom relationen är reflexiv, symmetrisk och transitiv så är den en ekvivalensrelation. Betrakta nu talet 1. Vad är dess ekvivalensklass under relationen  $R$ ? Eftersom  $|z|$  för ett komplext tal  $z$  ger dess avstånd från origo så kan vi tolka  $z R w$  som att  $z$  och  $w$  har samma avstånd till origo, d.v.s. de ligger på samma cirkel kring origo. Ekvivalensklassen för talet 1 är alltså alal komplexa tal med avstånd  $|1| = 1$  till origo, d.v.s. cirkeln med radie 1 kring origo.  $\square$

6. Låt  $M$  vara mängden av alla oändliga följer av nollor och ettor, d.v.s.  $M = \{(a_0, a_1, a_2, \dots) : a_i = 0, 1 \quad \forall i \geq 0\}$ . Visa att mängden  $M$  är överuppräknelig. Tips: Antag att  $M$  istället är uppräknelig. Hur kan vi då hitta en motsägelse? (5 poäng)

**Lösning.** Antag att mängden är uppräknelig. Då finns det en bijektion  $f: \mathbb{N} \rightarrow M$ . Vi kan då räkna upp alla oändliga följer av ettor och nollor på följande vis:

$$\begin{aligned} f(0) &= A_0 = (a_{0,0}, a_{0,1}, a_{0,2}, \dots) \\ f(1) &= A_1 = (a_{1,0}, a_{1,1}, a_{1,2}, \dots) \\ f(2) &= A_2 = (a_{2,0}, a_{2,1}, a_{2,2}, \dots) \\ &\vdots \end{aligned}$$

Låt oss nu skapa en oändlig följd av ettor och nollor  $B = (b_0, b_1, b_2, \dots)$  enligt följande regel:

$$b_i = \begin{cases} 1 & \text{om } a_{i,i} = 0 \\ 0 & \text{om } a_{i,i} = 1. \end{cases}$$

Detta  $B$  kan inte vara något av våra tidigare  $A_k$  eftersom  $b_0 \neq a_{0,0}$  så  $B \neq A_0$ ,  $b_1 \neq a_{1,1}$  så  $B \neq A_1$ ,  $b_2 \neq a_{2,2}$  så  $B \neq A_2$ , o.s.v. För varje  $k$  gäller  $b_k \neq a_{k,k}$  så  $B \neq A_k$ . Eftersom  $B$  inte är något av våra  $A_k$  kan  $B$  inte vara något  $f(k)$  eftersom dessa var precis  $A_k$ . Alltså kan inte  $f$  vara surjektiv. Detta motsäger antagandet att  $f$  var en bijektion. Därför kan det inte finnas någon bijektion och därför kan inte  $M$  vara uppräknelig. Då måste  $M$  vara överuppräknelig.  $\square$

7. Polynomet  $f(x) = x^4 + (-4+i)x^3 + (7-4i)x^2 + (-8+5i)x + 10$  har minst ett nollställe på formen  $x = bi$  där  $b$  är något reellt tal. Hitta samtliga nollställen till  $f$ . (5 poäng)

*Lösning.* Vi ansätter ett nollställe  $x = bi$ :

$$\begin{aligned} 0 &= f(bi) \\ &= (bi)^4 + (-4 + i)(bi)^3 + (7 - 4i)x^2 + (-8 + 5i)bi + 10 \\ &= b^4 - (-4 + i)b^3i - (7 - 4i)b^2 + (-8 + 5i)bi + 10 \\ &= b^4 + b^3 - 7b^2 - 5b + 10 + (4b^3 + 4b^2 - 8b)i. \end{aligned}$$

Vi kan dela upp detta i realdel och imaginärdel och får då

$$\begin{aligned} 0 &= b^4 + b^3 - 7b^2 - 5b + 10, \\ 0 &= 4b^3 + 4b^2 - 8b \\ &= 4b(b^2 + b - 2). \end{aligned}$$

Den andra ekvationen har lösningar  $b = 0, 1, -2$ . Lösningen  $b = 0$  kan inte lösa den övre ekvationen så vi förkastar den. Lösningarna  $b = 1, -2$  löser även den övre ekvationen och därför är  $x = i, -2i$  två nollställen till polynomet  $f(x)$ . Enligt faktorsatsen kan därför  $f(x)$  delas med polynomet  $(x - i)(x + 2i) = x^2 + ix + 2$ :

$$\begin{array}{r} x^2 - 4x + 5 \\ \hline x^4 + (-4 + i)x^3 + (7 - 4i)x^2 + (-8 + 5i)x + 10 \quad | \quad x^2 + ix + 2 \\ -(x^4 + ix^3 + 2x^2) \\ \hline -4x^3 + (5 - 4i)x^2 + (-8 + 5i)x + 10 \\ -(-4x^3 - 4ix^2 - 8x) \\ \hline 5x^2 + 5ix + 10 \\ -(5x^2 + 5ix + 10) \\ \hline 0 \end{array}$$

Vi ser alltså att  $f(x) = (x^2 + ix + 2)(x^2 - 4x + 5)$ . Enligt  $p$ - $q$ -formeln har polynomet  $x^2 - 4x + 5$  nollställen  $x = 2 \pm \sqrt{4-5} = 2 \pm i$ . Nollställena till  $f$  är alltså  $x = i, -2i, 2 \pm i$ .  $\square$

8. Ange för var och ett av följande påståenden om det är sant eller falskt. Endast svar krävs.

- (a) Varje polynom med heltalskoefficienter har rationella nollställen. (1 poäng)

*Svar.* Falskt. Betrakta till exempel polynomet  $x^2 + 1$  som har nollställen  $x = \pm i$ .  $\square$

- (b) Varje polynom av grad minst 1 kan skrivas som en produkt av polynom av grad 1. (1 poäng)

*Svar.* Sant. Detta är en följd av algebrans fundamentalssats.  $\square$

- (c) Om ett reellt polynom har ett nollställe  $a + bi$  där  $a, b \in \mathbb{R}$  så är även  $a - bi$  ett nollställe till polynomet. (1 poäng)

*Svar.* Sant. Komplexa rötter till reella polynom kommer alltid i konjugerade par.  $\square$

- (d) Varje reellt polynom av grad minst 1 har ett reellt nollställe. (1 poäng)

*Svar.* Falskt. Betrakta återigen polynomet  $x^2 + 1$  som har reella koefficienter men imaginära nollställen.  $\square$

- (e) Låt  $f$  vara ett irreducibelt polynom som delar produkten  $gh$  av polynomen  $g$  och  $h$ . Då måste  $f$  dela  $g$  eller  $h$ . (1 poäng)

*Svar.* Sant. Detta motsvarar det faktum att om ett primtal delar en produkt av två heltal så delar primtalet också något av heltalen.  $\square$