

Enbart skrivdon tillåtna. Alla svar ska motiveras nogga.

Uppgift 1. Svara på följande frågor.

- (a) Finn alla lösningar till $2x + 2y = 1$ i \mathbb{Z}_3 .
- (b) Från primtalen $p = 7$ och $q = 11$, bestäm en krypteringsnyckel e för användning i RSA.
- (c) Hur många delgrupper har \mathbb{Z}_{29} ?
- (d) Ge exempel på en permutation i S_5 som har ordning 6. Ange svaret på tvåradarsform.
- (e) Rita en graf med kromatiskt tal 4 och som saknar Hamiltonstig.

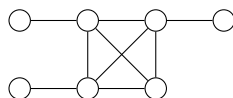
Lösning. (a) Vi multiplicerar båda led med 2. Detta leder till $x + y = 2$, så $x = 2 - y$. I \mathbb{Z}_3 har vi då de tre lösningarna $(x, y) = \{(0, 2), (1, 1), (2, 0)\}$.

(b) Med dessa två primtal beräknar vi $m = (7 - 1)(11 - 1) = 60$. Vi måste då välja e så att $\text{sgd}(e, 60) = 1$, så vi kan ta t.ex $e = 7$.

(c) Lagranges sats säger att en delgrupps storlek måste dela gruppens storlek. Eftersom bara 1 och 29 delar 29, så finns bara två delgrupper; den med enbart identitets-elementet, samt hela \mathbb{Z}_{29} .

(d) Vi kan ta permutationen $(1\ 2)(3\ 4\ 5)$. På tvåradarsform blir den $\begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 1 & 4 & 5 & 3 \end{bmatrix}$.

(e) Man kan ta följande graf.



Uppgift 2. (a) För vilka värden på parametern $b \in \mathbb{Z}_3$ är polynomet $x^2 + 2x + b \in \mathbb{Z}_3[x]$ irreducibelt?

(b) Låt X vara mängden av moniska andragsgradspolynom i $\mathbb{Z}_3[x]$. Definiera relationen \sim på X där $P, Q \in X$ uppfyller

$$P \sim Q \text{ precis då } P(1)^2 = Q(1)^2.$$

Visa att \sim är en ekvivalensrelation samt skriv ned alla polynom i X som är i relation med polynomet $x^2 + x + 1$.

Lösning. (a) $x^2 + 2x + b$ är irreducibelt om det saknar nollställen i \mathbb{Z}_3 . För $b = 0$ faktoriseras polynomet som $x(x + 1)$, för $b = 1$ faktoriseras polynomet till $(x + 1)^2$ men för $b = 2$ blir polynomet $x^2 + 2x + 2$, vilket saknar nollställen (man testar $x = 0, 1, 2$). Så $b = 2$ är det enda värde då polynomet är irreducibelt.

(b) Relationen är uppenbarligen reflexiv och symmetrisk. Vidare, om $P(1)^2 = Q(1)^2$ och $Q(1)^2 = R(1)^2$, gäller $P(1)^2 = R(1)^2$ så vi har också transitivitet.

Låt $P(x) = x^2 + x + 1$. Då gäller $P(1)^2 = (1 + 1 + 1)^2 = 0$ i \mathbb{Z}_3 . Nu,

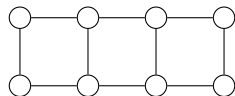
$$P \sim Q \iff Q(1)^2 = 0 \iff Q(1) = 0 \iff (x + 2) \mid Q.$$

Alltså måste $Q = (x + 2)(x + c)$, för $c \in \mathbb{Z}_3$. Dessa polynom är

$$(x + 2)x = x^2 + 2x, \quad (x + 2)(x + 1) = x^2 + 2, \quad (x + 2)(x + 2) = x^2 + x + 1,$$

och är då de polynom som är ekvivalenta med P . Alternativt kan man beräkna $Q(1)^2$ för var och en av de 9 polynomen $Q \in X$ och se vilka som ger resultatet 0.

Uppgift 3. Tre kvadrater har placerats i rad, så att en graf med 8 hörn har bildats.



Hörnen kan färgas vita eller svarta och grannar får ha samma färg.

- Hur många färgläggningar finns det totalt?
- Hur många färgläggningar uppfyller att den vänstra kvadraten är *monokromatisk*, dvs. alla fyra hörn har samma färg?
- Hur många färgläggningar uppfyller att ingen av de tre kvadraterna är monokromatisk?

Alla svar ska beräknas till ett heltal.

Lösning. (a) Hörnen färgas oberoende av varandra, så $2^8 = 256$.

(b) Val av kvadratfärg samt färg på 4 ytterligare hörn ger $2^5 = 32$ färgläggningar

(c) Låt V , M och H vara de färgläggningar med vänster, mitten och höger kvadrat monokromatisk, respektive. Vi söker $2^8 - |V \cup M \cup H|$. Enligt föregående beräkning (samt symmetri) har vi

$$|V| = |M| = |H| = 2^5.$$

Vidare, $|V \cap M| = |M \cap H| = 2^3$ då 6 av hörnen tvingas ha samma färg. Vi har också $|V \cap H| = 2^2$, då de två disjunkta kvadraterna ska färgas. Slutligen, $|V \cap M \cap H| = 2$ då alla hörn ska ha samma färg. Inklusion-exklusion ger nu att antalet färgläggningar som sökes är

$$2^8 - 3 \cdot 2^5 + 2 \cdot 2^3 + 2^2 - 2 = 256 - 96 + 16 + 4 - 2 = 178.$$

Vänligen vänd!

Uppgift 4. Låt G vara mängden av matriser på formen $\begin{bmatrix} x & y \\ 0 & x^{-1} \end{bmatrix}$ där $x \in \mathbb{Q} \setminus \{0\}$ och $y \in \mathbb{Q}$.

- (a) Visa att G är en grupp under matrismultiplikation.
 (b) Visa att det inte finns något element i G som har ordning 3.

Lösning. (a) Alla matriser i G har determinant 1, så G är en delgrupp till mängden av inverterbara 2×2 -matriser med rationella tal. Det räcker då att G är sluten under multiplikation samt invers. Nu,

$$\begin{bmatrix} x & y \\ 0 & x^{-1} \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} z & w \\ 0 & z^{-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} xz & xw + yz^{-1} \\ 0 & (xz)^{-1} \end{bmatrix}, \quad \begin{bmatrix} x & y \\ 0 & x^{-1} \end{bmatrix}^{-1} = \begin{bmatrix} x^{-1} & -y \\ 0 & x \end{bmatrix}$$

så G är sluten under multiplikation samt invers.

- (b) Om en matris $A \in G$ har ordning 3, måste $A^3 = I$. Vi har att

$$\begin{bmatrix} x & y \\ 0 & x^{-1} \end{bmatrix}^3 = \begin{bmatrix} x^2 & y(x + x^{-1}) \\ 0 & x^{-2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x & y \\ 0 & x^{-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x^3 & y(x^2 + 1 + x^{-2}) \\ 0 & x^{-3} \end{bmatrix}.$$

Om detta ska vara lika med identitetsmatrisen, måste vi ha

$$x^3 = 1 \text{ och } y(x^2 + 1 + x^{-2}) = 0.$$

Den första ekvationen tvingar $x = 1$, vilket insatt i den andra ger att $y = 0$. Dvs. identitetsmatrisen själv är den enda matris som uppfyller $A^3 = I$, men identitetsmatrisen har ordning 1. Alltså finns inga element i G med ordning 3.

Uppgift 5. Låt X vara mängden som består av alla sätt att fylla de 8 rutor arrangerade i en kvadrat med någon av symbolerna i $\{\times, \circ, \bullet\}$. Ett exempel på en sådan figur är följande:

○	●	×
○		●
×	○	●

Mittenrutan är alltid tom.

- (a) Bestäm det totala antalet element i X .
 (b) Den cykliska gruppen $G = \{e, r, r^2, r^3\}$ verkar på X genom att r roterar figuren 90° moturs. Rita en figur som tillhör $\text{Fix}(r^2)$ men som inte tillhör $\text{Fix}(r)$.
 (c) Bestäm antalet banor under G . Svaret behöver inte förenklas.

Lösning. (a) Varje ruta kan anta 3 olika värden, så det blir $3^8 = 81^2 = (80 + 1)^2 = 6400 + 160 + 1 = 6561$ i X .

- (b) Man kan ta följande figur. Den fixeras av r^2 (rotation 180°) men blir annorlunda om man roterar ett kvarts varv.

○	○	×
○		○
×	○	○

- (c) Vi använder Burnsidess lemma, så vi behöver räkna ut antalet fixpunkter för varje element i G . Vi får följande beräkning

g	$\text{Fix}(g)$		
e	3^8		
r	3^2	$\text{Fix}(r)$:	
r^2	3^4	$\text{Fix}(r^3)$:	$\text{Fix}(r^2)$:
r^3	3^2		

a	b	a
b		b
a	b	a

a	d	c
b		b
c	d	a

där bokstäverna indikerar element som måste vara lika för att vara en fixpunkt. Burnside's lemma säger nu att antalet banor är

$$\frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} |\text{Fix}(g)| = \frac{1}{4} (3^8 + 2 \cdot 3^2 + 3^4) = 1665.$$

Uppgift 6. Kom ihåg att $\mathbb{N} = \{1, 2, 3, \dots\}$. En funktion $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ kallas för *ökande* om $f(n) \leq f(n+1)$ för alla $n \geq 1$.

- (a) Hur många ökande funktioner $f : \mathbb{N} \rightarrow \{1, 2\}$ finns det som uppfyller $f(1) = 1$ och $f(5) = 2$?
- (b) Visa att mängden av ökande funktioner $f : \mathbb{N} \rightarrow \{1, 2\}$ är uppräknelig.
- (c) Visa att mängden av ökande funktioner $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ *inte* är uppräknelig.

Notera att i (c) får nu f anta värden i \mathbb{N} .

Lösning. (a) Eftersom $f(5) = 2$ och funktionen är ökande, gäller det också att $f(n) = 2$ då $n \geq 5$. Det räcker då att beskriva $f(2), f(3), f(4)$ och dessa kan då vara något av de fyra alternativen $(1, 1, 1), (1, 1, 2), (1, 2, 2)$ eller $(2, 2, 2)$.

- (b) Om $f : \mathbb{N} \rightarrow \{1, 2\}$ är ökande, gäller det antingen att f är konstant (lika med 1 eller 2), eller så finns det ett positivt heltal k så att

$$f(n) = \begin{cases} 1 & \text{om } n \leq k \\ 2 & \text{annars.} \end{cases}$$

Eftersom antalet olika k är uppräknelig (i bijektion med \mathbb{N}) så är också antalet funktioner uppräknelig.

- (c) Vi använder ett diagonaliseringsargument. Antag att vi har en (uppräknelig) lista med ökande funktioner,

$$f_1, f_2, f_3, f_4, \dots$$

Vi definierar då en ny funktion f^* enligt följande rekursiva formel;

$$f^*(1) = f_1(1) + 1 \quad f^*(n) = \max(f_n(n) + 1, f^*(n-1)) \quad \text{då } n \geq 2.$$

Notera att för $n \geq 1$ har vi att $f^*(n+1) \geq f^*(n)$ så f^* är ökande. Vi ser också att $f^*(n)$ är strikt större än $f_n(n)$, så f^* kan inte vara samma funktion som f_n , för något n . Med andra ord, f^* finns inte i listan. Detta visar att det är omöjligt att lista alla ökande funktioner, så denna mängd är inte uppräknelig.

Alternativ lösning: Man kan också konstruera en surjektion från mängden ökande funktioner till någon mängd som inte är uppräknelig, t.ex $\mathcal{P}(\mathbb{N})$ eller de reella talen mellan 0 och 1.

Givet en ökande funktion f , vi kan associera ett reellt tal $0.b_1b_2b_3\dots$ (binära decimalutvecklingen) genom att låta

$$b_i = \begin{cases} 1 & \text{om } f(i) < f(i+1) \\ 0 & \text{om } f(i) = f(i+1). \end{cases}$$

Till exempel, det reella talet som börjar med de binära siffrorna $0.10110101\dots$ fås bland annat från

$$(f(1), f(2), f(3), \dots) = (0, 1, 1, 2, 3, 3, 4, 4, 5, \dots).$$

Det är då ganska klart att vi har en surjektion från ökande funktioner till reella tal i intervallet $[0, 1)$, så mängden ökande funktioner måste vara överuppräknelig.