

① Vi visar (a) och (b) mha tabellen nedan

P	Q	$\neg P$	$\neg Q$	$P \wedge Q$	$P \vee Q$	$\neg(P \wedge Q)$	$\neg(P \vee Q)$	$(\neg P) \wedge (\neg Q)$	$(\neg P) \vee (\neg Q)$
S	S	F	F	S	S	F	F	F	F
S	F	F	S	F	S	S	F	F	S
F	S	S	F	F	S	S	F	F	S
F	F	S	S	F	F	S	S	S	S
						①	②	③	④

(a) $\neg(P \wedge Q) \not\iff (\neg P) \wedge (\neg Q)$

ty kolumnerna ① och ③ är olika.

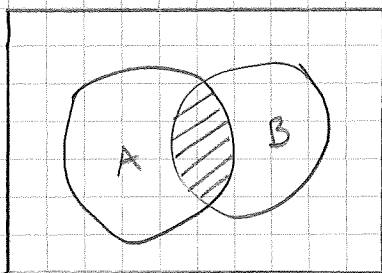
(b) $\neg(P \wedge Q) \iff (\neg P) \vee (\neg Q)$

// // ① // ④ // lika.

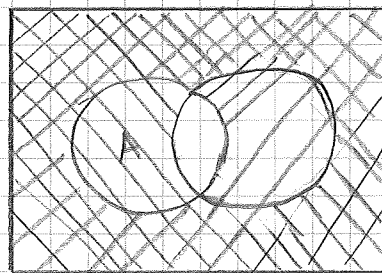
$\neg(P \vee Q) \iff (\neg P) \wedge (\neg Q)$

// // ② // ③ // lika.

(c)

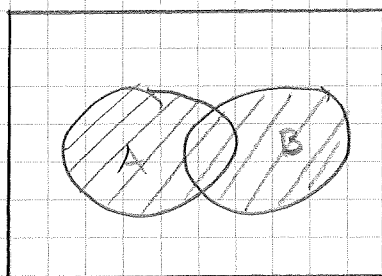


// = $A \cap B$
 vitt = $(A \cap B)^*$

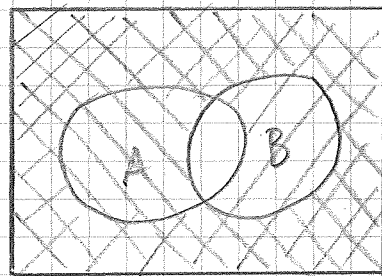


/// = A^* /// = B^*
 ifyllt = $A^* \cup B^*$

$(A \cap B)^* = A^* \cup B^*$



/// = $A \cup B$
 vitt = $(A \cup B)^*$



/// = A^* /// = B^*
 ifyllt = $A^* \cap B^*$

$(A \cup B)^* = A^* \cap B^*$

Reflexivitet:

2 (a) $x - x = 0 \in \mathbb{Z}$ för alla $x \in \mathbb{R}$, så $x \cong x$ för alla $x \in \mathbb{R}$.

Symmetri:

Om $x - y \in \mathbb{Z}$, gäller $y - x = -\underbrace{(x - y)}_{\in \mathbb{Z}} \in \mathbb{Z}$, så $x \cong y \implies y \cong x$.

Transitivitet:

Om $x - y \in \mathbb{Z}$ och $y - z \in \mathbb{Z}$, gäller $x - z = \underbrace{x - y}_{\in \mathbb{Z}} + \underbrace{y - z}_{\in \mathbb{Z}} \in \mathbb{Z}$, så

$(x \cong y \wedge y \cong z) \Rightarrow x \cong z$. Därmed är \cong en ekvivalensrelation.

(b) Tex. 1 och $1/2$.

(c) Vi söker alla tal $x \in \mathbb{R}$ så att $x \cong 3$, dvs $x-3 \in \mathbb{Z}$. Men $x-3 \in \mathbb{Z} \Leftrightarrow x \in \mathbb{Z}$, så den klass som innehåller 3 är \mathbb{Z} .

3. Kalla antalet kulor för K .

Uppdelning i 8 högar ger 7 kulor över: $K = 8x + 7, x \in \mathbb{N}$.

" " 15 " " 6 " " : $K = 15y + 6, y \in \mathbb{N}$.

$$\text{Dvs } 8x + 7 = 15y + 6 \Leftrightarrow -8x + 15y = 1$$

Lös diofantisk ekvation:

$\text{SGD}(8, 15) = 1 \Rightarrow$ lösning finns.

Högerledet är redan 1. Euklides algoritmen med 15 och 8 ger:

$$\textcircled{1} \quad 15 = 1 \cdot 8 + 7$$

$$\textcircled{2} \quad 8 = 1 \cdot 7 + 1$$

$$\textcircled{3} \quad 7 = 7 \cdot 1 + 0$$

Återsubstitution (dvs algoritmen baklänges):

$$1 \stackrel{\textcircled{2}}{=} 8 - 1 \cdot 7 \stackrel{\textcircled{1}}{=} 8 - 1 \cdot (15 - 1 \cdot 8) = 2 \cdot 8 - 15$$

$$\text{Dvs } 2 \cdot 8 - 15 = 1 \Leftrightarrow (-8) \cdot (-2) + 15 \cdot (-1) = 1, \text{ så } \begin{cases} x = -2 \\ y = -1 \end{cases}$$

är en lösning. Allmän lösning ges av $\begin{cases} x = -2 + 15n \\ y = -1 + 8n \end{cases}, n \in \mathbb{Z}$

Vi ska nu bestämma K ; vi använder någon av $K = 8x + 7$ och $K = 15y + 6$:

$$K = 8x + 7 \Rightarrow K = 8(-2 + 15n) + 7 = 120n - 16 + 7 = 120n - 9$$

Om $n \geq 2$ är $120n - 9 \geq 240 - 9 > 200$, men $K \leq 200$.

Om $n \leq 0$ är $120n - 9 \leq -9 \leq 0$, men negativt K är ej rimligt.

Därmed är $n = 1$ den enda möjligheten, och $K = 120 - 9 = 111$.

Svar: 111 Kulor.

4. Funktionen är ej injektiv, ty dock $g(1) = 1$ men också $g(2) = 1$ vilket innebär att samma bildvärde uppträder för olika ursprungsvärden.

$$g(1) = 1 \quad g(2) = 2/2 = 1 \quad \text{så} \quad g(1) = g(2) \quad \text{men} \quad 1 \neq 2.$$

Funktionen är surjektiv; ty för varje $m \in \mathbb{N}$ finns det ett jämnt tal n så att $g(n) = \frac{n}{2} = m$, nämligen $n = 2m$.

Svar: Funktionen är surjektiv men inte injektiv.

5. $t = (432)_{\text{sju}} = 4 \cdot 7^2 + 3 \cdot 7^1 + 2 \cdot 7^0 = 4 \cdot 49 + 3 \cdot 7 + 2 \cdot 1 = 196 + 21 + 2 = 219.$

Entalsiffran i bas 11 är den rest 219^9 lämnar vid division med 11, dvs det minsta positiva tal kongruent med $219^9 \pmod{11}$.

Vi ser att $219 \equiv -1 \pmod{11}$, ty $219 = 220 - 1 = 11 \cdot 20 - 1$.

Därmed är $219^2 \equiv (-1)^2 = 1 \pmod{11}$.

Svar: $t = \underline{219}$ i bas 10, och t^8 har i bas 11, entalsiffran 1.

6. Vi använder Euklides algoritmen på $\begin{cases} f(x) = 2x^3 + 3x^2 - 10x - 15 \\ g(x) = 2x^4 - x^3 - 8x^2 + 5x - 10 \end{cases}$.

Dividera $g(x)$ med $f(x)$:

$$\begin{array}{r} x-2 \\ 2x^4 - x^3 - 8x^2 + 5x - 10 \quad 2x^3 + 3x^2 - 10x - 15 \\ -(2x^4 + 3x^3 - 10x^2 - 15x) \\ \hline -4x^3 + 2x^2 + 20x - 10 \\ -(-4x^3 - 6x^2 + 20x + 30) \\ \hline 8x^2 - 40 \end{array}$$

$$8x^2 - 40$$

$$\text{Rest: } 8x^2 - 40 = 8(x^2 - 5) \Rightarrow$$

Dividera nu $f(x)$ med resten $8x^2-40$, (eller hellre det associerade polynomet x^2-5 , för att få enklare räkningar)

$$\begin{array}{r} 2x+3 \\ 2x^3+3x^2-10x-15 \quad | \quad x^2-5 \\ -(2x^3-10x) \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 3x^2-15 \\ -(3x^2-15) \\ \hline 0 \end{array}$$

Sista nollskilda rest: x^2-5

Rest: 0

Dvs x^2-5 är en SGD till $f(x)$ och $g(x)$.

Från divisionen ovan ser vi direkt att $f(x) = (x^2-5)(2x+3)$,
dvs:

$$2x^3+3x^2-10x=15 \Leftrightarrow \overbrace{2x^3+3x^2-10x-15}^{f(x)}=0 \Leftrightarrow (x^2-5)(2x+3)=0$$

$$\Leftrightarrow x=\sqrt{5}, x=-\sqrt{5} \text{ eller } x=-\frac{3}{2}$$

För att lösa den andra ekvationen måste $g(x)$ faktoriseras. Dividera $g(x)$ med SGD:

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

Dvs $g(x) = (x^2-5)(2x^2-x+2)$

Därmed är

$$2x^4-x^3-8x^2+5x=10 \Leftrightarrow \overbrace{2x^4-x^3-8x^2+5x-10}^{g(x)}=0 \Leftrightarrow (x^2-5)(2x^2-x+2)=0$$

$$\Leftrightarrow (x^2-5)=0 \text{ eller } (x^2-\frac{x}{2}+1=0)$$

$$\Leftrightarrow x=\pm\sqrt{5} \text{ eller } x=\frac{1}{4} \pm \sqrt{\frac{1}{16}-1} = \frac{1 \pm \sqrt{-15}}{4} = \frac{1 \pm i\sqrt{15}}{4}$$

Svar: Den första ekvationen har lösningarna $x=\pm\sqrt{5}$ och $x=-3/2$,

den andra har lösningarna $x=\pm\sqrt{5}$ och $x=\frac{1 \pm i\sqrt{15}}{4}$

7. Basfall $n=1$: $x_1=9, y_1=4 \Rightarrow x_1^2-5y_1^2=81-5\cdot 20=81-80=1$

Basfallet stämmer.

IA: antag att $x_n^2-5y_n^2=1$ för något $n \geq 1$.

Induktionssteg: visa att $x_{n+1}^2-5y_{n+1}^2=1$.

Vi har $x_{n+1}=x_1x_n+5y_1y_n$ och $y_{n+1}=x_1y_n+y_1x_n$, så att

$$\begin{aligned} x_{n+1}^2-5y_{n+1}^2 &= (x_1x_n+5y_1y_n)^2-5(x_1y_n+y_1x_n)^2 = \\ &= x_1^2x_n^2+10x_1x_ny_1y_n+25y_1^2y_n^2-5(x_1^2y_n^2+2x_1y_ny_1x_n+y_1^2x_n^2) = \\ &= x_1^2x_n^2+10x_1x_ny_1y_n+25y_1^2y_n^2-5x_1^2y_n^2-10x_1y_ny_1x_n-5y_1^2x_n^2 = \\ &= x_1^2x_n^2-5x_1^2y_n^2+25y_1^2y_n^2-5y_1^2x_n^2 = \\ &= x_1^2(x_n^2-5y_n^2)-5y_1^2(x_n^2-5y_n^2) \end{aligned}$$

Byt ut!

IA. $x_1^2 \cdot 1 - 5y_1^2 \cdot 1 = x_1^2 - 5y_1^2 = 81 - 80 = 1$.

Övinstående och induktionsprincipen visar att $x_n^2-5y_n^2=1$ för alla $n \geq 1$.

8. Primtalsfaktoriseringen av $4n+3$ är $4n+3=p_1 \cdot p_2 \cdots p_k$ där p_1, p_2, \dots, p_k är primtal. Vad är primtalen kongruenta med (mod 4)? Det finns 4 möjligheter för varje p_i :

- $p_i \equiv 0 \pmod{4}$, dvs $4|p_i$: ej möjligt ty p_i primtal.
- $p_i \equiv 1 \pmod{4}$, dvs $p_i=4n_i+1$ för något $n_i \in \mathbb{Z}$.
- $p_i \equiv 2 \pmod{4}$, dvs p_i jämnt: ej möjligt ty $4n+3$ är udda, så alla faktorer är udda.
- $p_i \equiv 3 \pmod{4}$, dvs $p_i=4n_i+3$ för något $n_i \in \mathbb{Z}$.

\Rightarrow

Antag att det inte finns något primtal på form $4n_i+3$.
Då måste alla p_i vara på form $4n_i+1$, enligt ovan.
Men då är

(mod 4)

$$4n+3 = p_1 \cdot p_2 \cdots p_k = (4n_1+1)(4n_2+1)\cdots(4n_k+1) \equiv 1 \cdot 1 \cdots 1 = 1$$

da $4n+3$ är produkten av k primtal, som alla är kongruenta med 1 (mod 4), så $4n+3 \equiv 1$ (mod 4); men $4n+3 \equiv 3$ mod 4 $\Rightarrow \exists$ (motsägelse).

Alltså måste minst ett p_i avvika och inte ha formen $4n_i+1$, så det måste vara kongruent med 3 (mod 4). \square