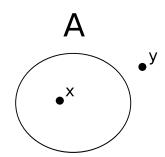
# 2011-(02)feb-02: dag 5

## Flera beteckningar för mängdbegrepp

 $x \in A$  x är ett element i A.

 $y \notin A$  y är inte ett element i A.



 $A \subseteq B$  A är en delmängd till B; A kan vara B.

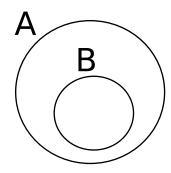
 $x \in A \Rightarrow x \in B$  (  $x \in B \ \forall \ x \in A$ )

 $\exists x \in B : x \in A$ 

A ⊂ B A är en delmängd (äkta delmängd) till B;

A kan inte vara B.

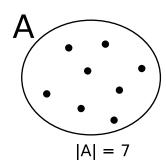
 $\exists x \in B : x \in A, \exists x \in B : x \notin A$ 



|A| Antalet element i A

A:s kardinalitet (ordning)

 $|\emptyset| = 0$   $|\{\emptyset\}| = 1$ 



Operationer på mängder

A U B Unionen av A och B

 $\{x \mid x \in A \ v \ x \in B\}$ 

A n B Snittet (skärningen) av A och B

 $\{x \mid x \in A \land x \in B\}$ 

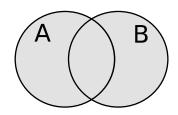
A \ B Differansmängden (differansen mellan A och B)

A<sup>c</sup> Komplementmängden (komplementet till A)

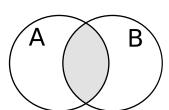
$$\{x \mid x \notin A\}$$

Skrivs även (A eller CA (den innan i sans-teckensnitt istället för sans-serif)





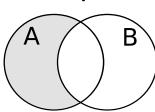
 $A \cap B$ 



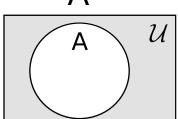
 $\mathcal{P}(A)$  Potensmängden till A Mängden av alla A:s delmängder.

$$\mathcal{P}(\mathsf{A}) = \{\mathsf{B} \mid \mathsf{B} \subseteq \mathsf{A}\}$$

 $A \setminus B$ 



 $A^{C}$ 



Exempel:

$$\mathcal{P}(\{\emptyset, 1, \pi\}) = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{1\}, \{\pi\}, \{\emptyset, 1\}, \{\emptyset, \pi\}, \{1, \pi\}, \{\emptyset, 1, \pi\}\}\$$

Kan även skivas:

$$\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}$$
$$A \subseteq B \Rightarrow \mathcal{P}(A) \subseteq \mathcal{P}(B)$$

 $C \subseteq A, A \subseteq B \Rightarrow C \subseteq B$ 

Associativa lagen: (A  $\cup$  B)  $\cup$  C = A  $\cup$  (B  $\cup$  D)

 $(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap D)$ 

Kommutativa lagen:  $A \cup B = B \cup A$ 

 $A \cap B = B \cap A$ 

Distributiva lagen:  $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ 

 $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ 

De Morgans lag: 
$$(A \cup B)^c = A^c \cap B^c$$

$$(A \cap B)^{c} = A^{c} \cup B^{c}$$

Identitetslagar:  $A \cup A = A$ 

$$\begin{array}{l} \mathsf{A} \; \mathsf{\cap} \; \mathsf{A} = \mathsf{A} \\ \mathsf{A} \; \mathsf{\cap} \; \mathcal{U} = \mathsf{A} \\ \mathsf{A} \; \mathsf{\cup} \; \varnothing = \mathsf{A} \end{array}$$

Absorptionslagen:  $A \cup (A \cap B) = A \cap (A \cup B) = A$ 

Dubbelt komplement:  $(A^c)^c = A$ 

Inverslagar: A 
$$\cup$$
 A<sup>c</sup> =  $\mathcal{U}$  A  $\cap$  A<sup>c</sup> =  $\emptyset$ 

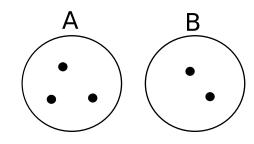
Dominanslagar: 
$$A \cap \emptyset = \emptyset$$
  $(A \cap B = B \text{ omm } B \subseteq A)$   
 $A \cup \mathcal{U} = \mathcal{U}$   $(A \cup B = B \text{ omm } B \supseteq A)$ 

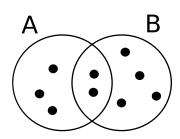
Om A, B disjunkta (A 
$$\cap$$
 B =  $\emptyset$ ):

$$|\mathsf{A} \, \cup \, \mathsf{B}| = |\mathsf{A}| \, + \, |\mathsf{B}|$$

I allmänhet: (ej disjunkta eller disjunkta)

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$$
  
9 5 6 2





Exempel: Hur många tal x,  $1 \le x \le 1000$  är delbara med minst en av 4 och 7?

Låt 
$$A = \{x \in \mathbb{N} \mid 1 \le x \le 1000, 4 | x\}$$
  $|A| = \frac{1000}{4} = 250$   
 $B = \{x \in \mathbb{N} \mid 1 \le x \le 1000, 7 | x\}$   $|B| = \left| \frac{1000}{7} \right| = 142$ 

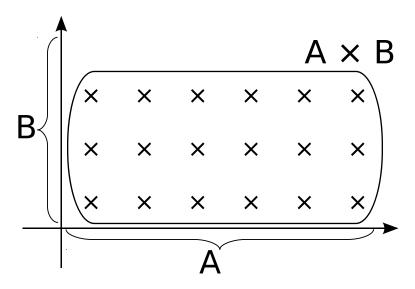
A 
$$\cap$$
 B = {x  $\in$  N | 1  $\leq$  x  $\leq$  1000, mgm(4; 7) = 28|x}  
|A  $\cap$  B| =  $\left|\frac{1000}{28}\right|$  = 35

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B| = 250 + 142 - 35 = 357$$

### Produktmängden:

$$A \times B = \{(a; b) \mid a \in A, b \in B\}$$
 × Kartesisk produkt

Mängden av alla par med vänsterelement från A och högerelement från B. Paren är ordnade, (a; b)  $\neq$  (b; a).



$$\mathbb{R} \times \mathbb{R} = \mathbb{R}^2$$
 — svarar mot punkter i planet

#### Induktionsbevis

För att visa ett påstående  $P(n) \forall n \in \mathbb{N}$  räcker det att visa:

1) P(0)

bas (0 är lägsta talet i mängden)

$$P(k) \Rightarrow P(k+1) \quad \forall \ k \in \mathbb{N}$$

steg

$$1 + 2 + ... + n = \frac{n(n+1)}{n}$$

2) För alla  $k \in \mathbb{N}$ 

$$(P(m) \forall m \in \mathbb{N}, m < k) \Rightarrow P(k)$$

Ty: Antag att 1) eller 2) gäller, men P(n) falskt för någpt  $n \in \mathbb{N}$ .

Då finns ett minst  $n_0 \in \mathbb{N}$  med  $P(n_0)$  falskt.

Fall 1)  $n_0 = 0$ ?

Nej, P(0) sann annars (basen)  $n_0$ ) k+1, något  $k \in \mathbb{N}$ , där P(k) sann (m minst), steget get P( $n_0$ ) sann.

2) P(m) sant för alla  $m \in \mathbb{N}$ ,  $m < n_0$  ( $n_0$  minsta m, P falskt), så  $P(m_0)$  sann. Omöjligt i båda fallen så påståendet stämmer.

#### Rekursion

Exempel: På hur många olika sätt kan en  $2 \times n$  gång läggas med  $2 \times 1$  plattor? Kalla antalet  $p_n$ .

$$p_3$$

$$p_3 = 3$$

$$p_2$$

$$p_2 = 2$$

Svårt att finna en "formel", lätt med rekursion.

$$p_0 = p_1 = 1$$

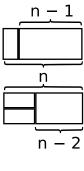
$$p_2$$
,  $p_3$ ,  $p_4$ ,  $p_5 = 2$ , 3, 5, 8



Man kommer fram till en funktion med hjälp av tidigare värden.

$$P_n = F_{n+1}$$
,  $F_n$  är Fibonaccitalen.

$$\begin{split} F_0 &= 0, & F_1 &= 1 \\ F_n &= F_{n-1} + F_{n-2}, & n &= 2, 3, \dots \end{split}$$



Rekursion: Om G(n; f) är definierad för alla  $n \in \mathbb{N}$  och  $f: \{0, 1, ..., n-1\} \rightarrow X$ 

så finns precis en funktion f(n),  $n \in \mathbb{N}$ .

1) 
$$\begin{cases} f(0) & \text{given} & \text{bas} \\ f(k+1) & \text{best\"{a}ms av } k, f(k) & \text{steg} \end{cases}$$

2) 
$$f(n) = G(n; f) \ge 0, 1, ..., n - 1$$

Exempel: Visa med induktion att

$$P(n) : F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n - \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n \right)$$

Antag sant för m < k, visa att definitionen är sann för m = k

$$k = 0, 1, ...$$

$$k = 2, 3, ...$$

Om funktionen säger att  $f: X \to Y$  (X och Y är mängder) Exakt en pil från varje  $x \in X$ . (Injektiv)

X är f:s domän, defintionsmängd Y är f:s kodomän, målmängd (värdemängd)

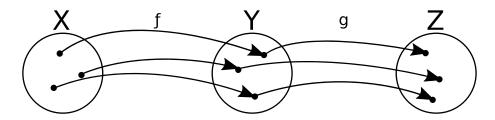
( ibland:  $f = \{(x, f(x)) \mid x \in X\} \subseteq X \times Y$  )

## Sammansättning av funktioner

(konkatenering, konkatination inkorrekt)

$$f: X \rightarrow Y, g: Y \rightarrow Z$$

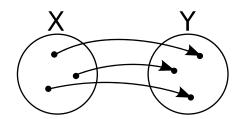
 $g \circ f : X \to Z$  definieras av  $(g \circ f)(x) = g(f(x))$  (skrivs ibland (alltid av läraren), men bör inte skrivas, gf)

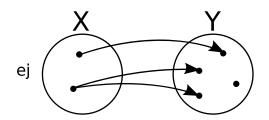


## Viktiga typer av funktioner

Injektion: alla  $y \in Y$  är bilder av högst ett  $x \in X$ 

[ $\Leftrightarrow$  ekvivalent y = f(x) högstt en lösning x  $\in$  X för alla y  $\in$  Y  $\Leftrightarrow$  (f(x<sub>1</sub>) = f(x<sub>2</sub>)  $\Rightarrow$  x<sub>1</sub> = x<sub>2</sub>)]





# Surjektion:

Samma sak fast minst ett instället för högst ett.

# Bijektion:

Exakt ett, med andra ord surjektion och injektion samtidigt.

# Surjektion:

Givet  $z \in Z$  så finns  $y \in Y$  med

$$z = g(x)$$
, men  $y = f(x)$ , något  $x \in X$  (f surjektiv)

så 
$$z = g(x) = g(f(x)) = (g \circ f)(x)$$
 så  $g \circ f$  surjektiv.