

# MA2047 Algebra och diskret matematik

Något om funktioner och relationer

Mikael Hindgren



HÖGSKOLAN  
I HALMSTAD

30 september 2024

## Exempel 1

$f(x) = x^2 + 1$ ,  $g(x) = \sqrt{x - 3}$  och  $y = \sin x$  är funktioner.

## Exempel 2

Kan följande samband representeras av en funktion?

- 1 För varje fingeravtryck finns exakt en människa.
- 2 För varje människa med fingrar finns (minst) ett fingeravtryck.

3 a)

x	y
1	2
2	3
3	5
4	4

b)

x	y
1	$\pm 1$
9	$\pm 5$
6	$\pm 9$
8	$\pm 7$

c)

x	y
$\pm 1$	1
$\pm 9$	5
$\pm 6$	9
$\pm 8$	7

- 4 Billackeringsfirma:  $\left\{ \begin{array}{l} \text{Röd eller grön bil lackeras svart} \\ \text{Bilar i andra färger lackeras vita} \end{array} \right.$

# Funktionsbegreppet

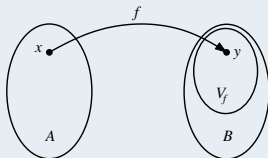
Vad är en funktion?

## Definition 1

En regel som för varje element  $x$  i en mängd  $A$  ordnar exakt ett element  $y$  i en mängd  $B$  kallas **en funktion från  $A$  till  $B$** :

$$f : A \rightarrow B$$

- $A$  = funktionens **definitionsområde** ( $D_f$ )
- $B$  = funktionens **målmängd**
- $V_f$  = funktionens **värdområde** =  $\{y \in B; y = f(x), x \in A\}$



**Anm:**  $B$  är mängden av de värden som man har bestämt är tillåtna och  $V_f \subseteq B$  är mängden av de värden som faktiskt antas.

## Exempel 2 (forts)

### 1 Funktion:

- $A = D_f = \{\text{Alla fingeravtryck}\}$
- $B = \{\text{Alla människor}\}$
- $V_f = \{\text{Alla människor med fingrar}\}$

### 2 Ej funktion.

### 3 a) Funktion:

$$D_f = \{1, 2, 3, 4, \}, B = \mathbb{Z}$$

$$V_f = \{2, 3, 5, 4\}$$

### b) Ej funktion.

### c) Funktion:

$$D_f = \{\pm 1, \pm 9, \pm 6, \pm 8\}$$

$$B = \mathbb{Z}, V_f = \{1, 5, 9, 7\}$$

### 4 Funktion:

$$D_f = \{\text{Alla bilar}\}$$

$$B = \{\text{Alla bilar}\}$$

$$V_f = \{\text{Alla svarta och vita bilar}\}$$

### Definition 1

En regel som för varje element  $x$  i en mängd  $A$  ordnar exakt ett element  $y$  i en mängd  $B$  kallas **en funktion från  $A$  till  $B$** :

$$f : A \rightarrow B$$

$A$  = funktionens **definitionsområde** ( $D_f$ )

$B$  = funktionens **målmängd**

$V_f$  = funktionens **värdområde**  $= \{y \in B; y = f(x), x \in A\}$



1 För varje fingeravtryck finns exakt en människa.

2 För varje människa med fingrar finns (minst) ett fingeravtryck.

x	y	x	y	x	y
1	2	1	$\pm 1$	$\pm 1$	1
2	3	9	$\pm 5$	$\pm 9$	5
3	5	6	$\pm 9$	$\pm 6$	9
4	4	8	$\pm 7$	$\pm 8$	7

4 Billackeringsfirma:  $\left\{ \begin{array}{l} \text{Röd eller grön bil lackeras svart} \\ \text{Bilar i andra färger lackeras vita} \end{array} \right.$

## Exempel 3

$$f(x) = \sqrt{x-3}, \quad D_f = [3, \infty), \quad B = \mathbb{R}, \quad V_f = [0, \infty)$$

Olika beteckningar för samma funktion:

- $f : x \rightarrow \sqrt{x-3}, x \geq 3$
- $y = \sqrt{x-3}, x \geq 3$
- $f(\phi) = \sqrt{\phi-3}, \phi \geq 3$
- $f(\ ) = \sqrt{(\ )-3}, D_f = [3, \infty)$

Anm:

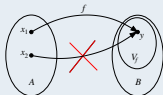
- Ofta anges inte definitionsmängden och då är  $D_f$  den största mängd för vilket funktionsuttrycket har mening.  
Skriver vi  $f(x) = \frac{1}{x}$  innebär det att  $V_f = \{x \in \mathbb{R} : x \neq 0\}$ .
- Två funktioner  $f : A \rightarrow B$  och  $g : C \rightarrow D$  är lika omm  $A = C$ ,  $B = D$  och  $f(x) = g(x)$  för alla  $x \in A$ .

# Injektiva, surjektiva och bijektiva funktioner

## Definition 2

En funktion  $f : A \rightarrow B$  kallas

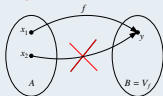
- **Injektiv** om det för varje  $y \in B$  finns högst ett  $x \in A$ .



- **Surjektiv** om det för varje  $y \in B$  finns minst ett  $x \in A$ .



- **Bijektiv** om det för varje  $y \in B$  finns exakt ett  $x \in A$ .



Anm:  $f$  bijektiv  $\Leftrightarrow f$  injektiv och surjektiv.

# Injektiva, surjektiva och bijektiva funktioner

## Exempel 4

$f(x) = x^2$ . Är  $f$  injektiv, surjektiv eller bijektiv om

- 1  $A = \mathbb{R}, B = \mathbb{R}$  ?
- 2  $A = \mathbb{R}, B = \{y \in \mathbb{R} : y \geq 0\}$  ?
- 3  $A = \{x \in \mathbb{R} : x \geq 0\}, B = \mathbb{R}$  ?
- 4  $A = \{x \in \mathbb{R} : x \geq 0\}, B = \{y \in \mathbb{R}; y \geq 0\}$  ?

*Lösning:*

- 1 Inget av dem.
- 2 Surjektiv ( $B = V_f$ ).
- 3 Injektiv ( $V_f \subset B$ ).
- 4 Injektiv och surjektiv  $\Rightarrow$  bijektiv ( $B = V_f$ ).

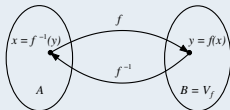
En funktion  $f : A \rightarrow B$  kallas

- **Injektiv** om det för varje  $y \in B$  finns högst ett  $x \in A$ .
- **Surjektiv** om det för varje  $y \in B$  finns minst ett  $x \in A$ .
- **Bijektiv** om det för varje  $y \in B$  finns exakt ett  $x \in A$ .

## Definition 3

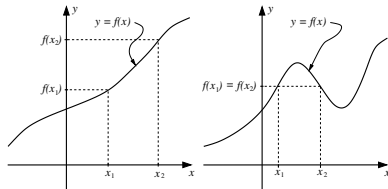
En bijektiv funktion  $f : A \rightarrow B$  kallas **inverterbar**. Den funktion som till varje  $y \in B$  ordnar ett  $x \in A$  sådant att  $f(x) = y$  kallas för **inversen till  $f$**  och betecknas  $f^{-1}$ :

$$y = f(x) \Leftrightarrow x = f^{-1}(y)$$



Av definitionen följer att om  $f$  är inverterbar så gäller följande:

- $D_{f^{-1}} = V_f = B$  och  $V_{f^{-1}} = D_f = A$
- $f^{-1}(f(x)) = x$  för alla  $x \in D_f$
- $f(f^{-1}(y)) = y$  för alla  $y \in V_f$
- $x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$



(a)  $f$  inverterbar

(b)  $f$  ej inverterbar

*Anm:* Om funktionen är injektiv men inte surjektiv (dvs inte bijektiv) så existerar en invers men den är bara definierad på  $V_f$ .



## Exempel 5

Är funktionen  $f(x) = x^2$  inverterbar?

*Lösning:*

$$x_1 = 1, x_2 = -1 \Rightarrow f(x_1) = 1^2 = 1, f(x_2) = (-1)^2 = 1$$

$\therefore x_1 \neq x_2 \nRightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$  dvs  $f$  är inte inverterbar.

## Exempel 6

Undersök om  $f(x) = x^2 - 2x - 3$ ,  $x \geq 1$ , är inverterbar och bestäm i så fall inversen  $f^{-1}(x)$ .

### Lösning:

Sätt  $y = f(x)$  och lös ut  $x$ :

$$y = x^2 - 2x - 3 \Leftrightarrow x^2 - 2x - (3 + y) = 0$$

$$\Leftrightarrow x = 1 \pm \sqrt{4 + y}$$

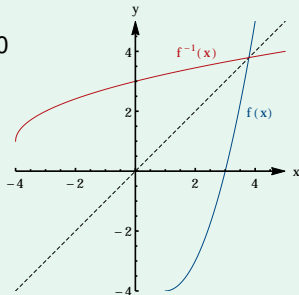
$$x \geq 1 \Rightarrow x = 1 + \sqrt{4 + y}$$

$$\therefore x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$$

dvs  $f$  är inverterbar.

Byter vi variabel från  $y$  till  $x$  får vi

$$f^{-1}(x) = 1 + \sqrt{4 + x}, x \geq -4$$



*Anm:* Kurvan  $y = f^{-1}(x)$  är spegelbilden av  $y = f(x)$  i linjen  $y = x$

## Exempel 7

Kan  $y \geq x$ ,  $A = B = \mathbb{R}$ , representeras av en funktion  $f : A \rightarrow B$ ?

Nej, för varje  $x \in A$  finns oändligt många  $y \in B$  som uppfyller  $y \geq x$ .

### Definition 1

En regel som för varje element  $x$  i en mängd  $A$  ordnar exakt ett element  $y$  i en mängd  $B$  kallas **en funktion från  $A$  till  $B$** :

$$f : A \rightarrow B$$



*Relationer* mellan tal, t ex  $y \geq x$ , kan inte beskrivas inom ramen för funktionsbegreppet.

# Relationer

I matematiken är en relation något som gäller (eller inte gäller) mellan två eller flera objekt:

- Sara är mamma till Kalle
- Kalle är släkt med Sara
- Sara och Kalle bor i samma land
- $a$  är större än eller lika med  $b$
- $a$  ligger mellan  $b$  och  $c$
- $b$  är delbart med  $a$

## Definition 4

Om  $A$  och  $B$  är mängder så är den **Cartesiska produkten**

$$A \times B = \{(a, b); a \in A, b \in B\}$$

## Exempel 8

$$A = \{i, j, k\}, B = \{m, n\} \Rightarrow A \times B = \{(i, m), (i, n), (j, m), (j, n), (k, m), (k, n)\}$$

# Relationer

## Definition 5

En (binär) **relation**  $\mathcal{R}$  från  $A$  till  $B$  är en delmängd av  $A \times B$ .

Beteckning:  $(x, y) \in \mathcal{R} \Leftrightarrow x \mathcal{R} y$

## Exempel 9

- $A = \{a, c, k, l\}$
- $B = A$
- $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x$  kommer före  $y$  i alfabetet

$\Rightarrow \mathcal{R} = \{(a, c), (a, k), (a, l), (c, k), (c, l), (k, l)\}$

## Exempel 10

- $A = \{2, 3, 4, 5, 6, 7\}$
- $B = A$
- $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x \mid y$

$\Rightarrow \mathcal{R} = \{(2, 2), (2, 4), (2, 6), (3, 3), (3, 6), (4, 4), (5, 5), (6, 6), (7, 7)\}$

Om  $A = B$  är  $\mathcal{R}$  **homogen** och man säger att  $\mathcal{R}$  är en relation på  $A$ .

## Definition 6

En relation  $\mathcal{R}$  på  $A$  kallas

- **Reflexiv** om  $x \mathcal{R} x \quad \forall x \in A$
- **Symmetrisk** om  $x \mathcal{R} y \Rightarrow y \mathcal{R} x$
- **Antisymmetrisk** om  $x \mathcal{R} y \wedge y \mathcal{R} x \Rightarrow x = y$
- **Transitiv** om  $x \mathcal{R} y \wedge y \mathcal{R} z \Rightarrow x \mathcal{R} z$
- **Total** om  $x \mathcal{R} y \vee y \mathcal{R} x \quad \forall x, y \in A$

## Exempel 11

Är någon av relationerna nedan symmetrisk, antisymmetrisk eller transitiv?

- $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x$  är släkt\* med  $y$ : Symmetrisk, transitiv
- $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x$  är mamma till  $y$ : Inget av dem
- $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x \leq y$ : Antisymmetrisk, transitiv
- $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x \neq y$ : Symmetrisk
- $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x \subseteq y$ : Antisymmetrisk, transitiv

\*En släkt avser här en eller flera familjer med gemensam förfader eller -moder och släktskap mellan två personer innebär att de tillhör samma släkt.

## Definition 7

En **ekvivalensrelation** på  $A$  är reflexiv, symmetrisk och transitiv

## Exempel 12

- $A =$  Sveriges befolkning
- $B = A$
- $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x$  känner  $y$

Är  $\mathcal{R}$  en ekvivalensrelation?

- $x$  känner  $x$  för alla  $x \in A \Rightarrow \mathcal{R}$  är reflexiv
- $x$  känner  $y \Rightarrow y$  känner  $x \Rightarrow \mathcal{R}$  är symmetrisk
- $x$  känner  $y \wedge y$  känner  $z \not\Rightarrow x$  känner  $z \Rightarrow \mathcal{R}$  är inte transitiv

$\therefore \mathcal{R}$  är inte en ekvivalensrelation.

En relation  $\mathcal{R}$  på  $A$  kallas

- **Reflexiv** om  $x \mathcal{R} x \quad \forall x \in A$
- **Symmetrisk** om  $x \mathcal{R} y \Rightarrow y \mathcal{R} x$
- **Transitiv** om  $x \mathcal{R} y \wedge y \mathcal{R} z \Rightarrow x \mathcal{R} z$

## Exempel 13

- $A =$  Sveriges befolkning
- $B = A$
- $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x$  är släkt med  $y$

Är  $\mathcal{R}$  en ekvivalensrelation?

En relation  $\mathcal{R}$  på  $A$  kallas

- **Reflexiv** om  $x \mathcal{R} x \quad \forall x \in A$
- **Symmetrisk** om  $x \mathcal{R} y \Rightarrow y \mathcal{R} x$
- **Transitiv** om  $x \mathcal{R} y \wedge y \mathcal{R} z \Rightarrow x \mathcal{R} z$

- $x$  är släkt med  $x$  för alla  $x$  i  $A \Rightarrow \mathcal{R}$  är reflexiv
- $x$  är släkt med  $y \Rightarrow y$  är släkt med  $x \Rightarrow \mathcal{R}$  är symmetrisk
- $x$  är släkt med  $y \wedge y$  är släkt med  $z \Rightarrow x$  är släkt med  $z \Rightarrow \mathcal{R}$  är transitiv

$\therefore \mathcal{R}$  är en ekvivalensrelation.

**Anm:** Att vara släkt med = being related



## Exempel 14

Är  $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow n \mid x - y$ ,  $A = \mathbb{Z}$ , en ekvivalensrelation?

En relation  $\mathcal{R}$  på  $A$  kallas

- **Reflexiv** om  $x \mathcal{R} x \quad \forall x \in A$
- **Symmetrisk** om  $x \mathcal{R} y \Rightarrow y \mathcal{R} x$
- **Transitiv** om  $x \mathcal{R} y \wedge y \mathcal{R} z \Rightarrow x \mathcal{R} z$

- $n \mid x - x \quad \forall x \in \mathbb{Z} \Rightarrow \mathcal{R}$  är reflexiv
  - $n \mid x - y \Rightarrow n \mid y - x \Rightarrow \mathcal{R}$  är symmetrisk
  - $n \mid x - y \wedge n \mid y - z \Rightarrow n \mid x - y + y - z \Rightarrow n \mid x - z \Rightarrow \mathcal{R}$  är transitiv
- $\therefore \mathcal{R}$  är en ekvivalensrelation.

Relationen  $\mathcal{R}$  ovan är kongruens modulo  $n$ :

$$x \equiv y \pmod{n} \Leftrightarrow n \mid x - y$$

**Anm:** Ekvivalensrelationer kan jämföras med likhetstecken.

# Partiella ordningsrelationer

## Definition 8

En **partiell ordningsrelation** på  $A$  är reflexiv, antisymmetrisk och transitiv.

## Exempel 15

Är  $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x \leq y$ ,  $A = \mathbb{R}$ , en partiell ordningsrelation?

En relation  $\mathcal{R}$  på  $A$  kallas

- **Reflexiv** om  $x \mathcal{R} x \quad \forall x \in A$
- **Antisymmetrisk** om  $x \mathcal{R} y \wedge y \mathcal{R} x \Rightarrow x = y$
- **Transitiv** om  $x \mathcal{R} y \wedge y \mathcal{R} z \Rightarrow x \mathcal{R} z$

- $x \leq x \quad \forall x \in \mathbb{R} \Rightarrow \mathcal{R}$  är reflexiv
- $x \leq y \wedge y \leq x \Rightarrow x = y \Rightarrow \mathcal{R}$  är antisymmetrisk
- $x \leq y \wedge y \leq z \Rightarrow x \leq z \Rightarrow \mathcal{R}$  är transitiv

$\therefore \mathcal{R}$  är en partiell ordningsrelation.

# Partiella ordningsrelationer

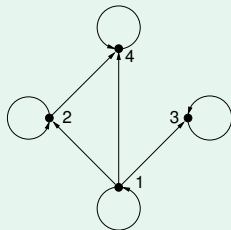
## Hassediagram

### Exempel 16

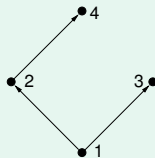
Partiell ordningsrelation:

$$x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x \mid y, \quad A = \{1, 2, 3, 4\}$$

- $\mathcal{R} = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (1, 4), (2, 2), (2, 4), (3, 3), (4, 4)\}$
- $\mathcal{R}$  reflexiv:  $x \mid x$  för alla  $x \in A$
- $\mathcal{R}$  antisymmetrisk:  $x \mid y \wedge y \mid x \Rightarrow x = y$
- $\mathcal{R}$  transitiv:  $x \mid y \wedge y \mid z \Rightarrow x \mid z$



Relationsgraf



**Hasse diagram:** Redundant information borttagen

# Partiella ordningsrelationer

## Maximala element och största element

### Definition 9

Ett element  $a \in A$  kallas

- **Maximalt** om  $x \neq a \Rightarrow a \not\mathcal{R} x$
- **Minimalt** om  $x \neq a \Rightarrow a \not\mathcal{R} x$
- Ett **största element** i  $A$  om  $x \mathcal{R} a \quad \forall x \in A$
- Ett **minsta element** i  $A$  om  $x \mathcal{R} a \quad \forall x \in A$

**Anm:** Ett **största/minsta** element är alltid **maximalt/minimalt**.

# Partiella ordningsrelationer

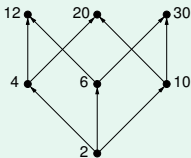
## Maximala element och största element

### Exempel 17

$\mathcal{R}$  binär relation på  $A = \{2, 4, 6, 10, 12, 20, 30\}$ .  $x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x \mid y$

- 1 Rita Hassediagram.
- 2 Bestäm alla maximala och minimala element.
- 3 Bestäm största och minsta element.

Lösning:



- 1
- 2 12, 20 och 30 delar inte något av de övriga  $\Rightarrow$  De är maximala element.  
2 är det enda tal som delar alla andra  $\Rightarrow$  2 är minimalt element.
- 3 Det finns inget tal som alla delar  $\Rightarrow$  Största element saknas.  
Inget av de övriga talen delar 2  $\Rightarrow$  2 är minsta element.

Ett element  $a \in A$  kallas

- **Maximalt** om  $x \neq a \Rightarrow a \not\mathcal{R} x$
- **Minimalt** om  $x \neq a \Rightarrow a \mathcal{R} x$
- Ett **största element** i  $A$  om  $x \mathcal{R} a \quad \forall x \in A$
- Ett **minsta element** i  $A$  om  $x \mathcal{R} a \quad \forall x \in A$