

②: HA working?

③: Abbildungen,

Mathe 1
Globalübung 2
WS25

24.10.25
Lambert Theisen

①

D : Orga:

→ Fragen?

→ Moodle + HA funktioniert?

ganz
ein

G : Abbildungen $f \subset A \times B$ ist Abbildung/Funktion falls $\forall x \in A : \exists! y \in B : (x, y) \in f$

Kartesisches
Produkt

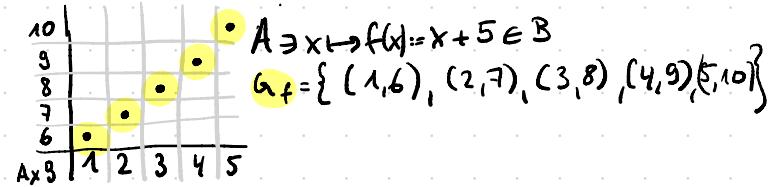
"wird abgebildet/ersetzt"

Notation: $f : A \rightarrow B, x \mapsto f(x)$ $A \cong \text{Definitionsbereich}, B \cong \text{Bildbereich}$

→ Wertebereich (\neq Bildbereich) (\approx alle Werte die "angenommen werden") : $W_f := \{y \in B : \exists x \in A : f(x) = y\}$

→ Graph: $G_f := \{(x, f(x)) \in A \times B : x \in A\}$

→ Identität: $\text{id}_A : A \rightarrow A, x \mapsto \text{id}_A(x) := x$



Eigenschaften:
 $f : x \rightarrow y$
1) f surjektiv $\Leftrightarrow \forall y \in Y : \exists x \in X : f(x) = y$ (" f ist Abb. von X auf Y ") ("alle y getroffen")
2) f injektiv $\Leftrightarrow \forall x_1, x_2 \in X : f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$ ("jedes y nur 1x")
3) f bijektiv $\Leftrightarrow f$ surjektiv und injektiv

Beispiel a) $N_0 := \{0, 1, \dots\}, \mathbb{Z} := \{\dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots\}$

Identität

Da $N_0 \subset \mathbb{Z}$ und $i(n) = |n| = n \quad \forall n \in N_0 \Rightarrow$ Surjektiv

$i(-5) = |-5| = |5| = i(5) \Rightarrow$ nicht injektiv

b) Inj.: Sei $x_1, x_2 \in \mathbb{Z}$ mit $j(x_1) = j(x_2)$, für
injektiv muss nun $x_1 = x_2$ folgen.

$$j(x_1) = 3x_1 - 7 = 3x_2 - 7 = j(x_2)$$

$$\Leftrightarrow 3x_1 = 3x_2 \Leftrightarrow x_1 = x_2 \quad \rightarrow \text{injektiv}$$

j surjektiv: $\Leftrightarrow \forall z \in \mathbb{Z} \exists x \in \mathbb{Z} : z = f(x) \rightsquigarrow$ Gilt das?

NR: Sei $z \in \mathbb{Z}$ beliebig. $z = j(k) = 3k - 7 \Rightarrow k = \frac{z+7}{3}$

\rightsquigarrow Ist $x \in \mathbb{Z} \forall z$? \rightsquigarrow Nein

Sei $z = 0 \in \mathbb{Z}$. Angenommen $\exists x \in \mathbb{Z}$ mit $0 = z = f(x) = 3x - 7$
Dann wäre $3x = 7 \Leftrightarrow x = \frac{7}{3} \notin \mathbb{Z} \Rightarrow j$ nicht surjektiv (j nicht bijektiv daher)

c) Injektivität wie b). Sei $z \in \mathbb{Q}$ beliebig, dann gilt $z = \frac{p}{q}$ mit $p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N}$

Wähle nun $x = \frac{p+7q}{3q} \in \mathbb{Q}$, dann gilt

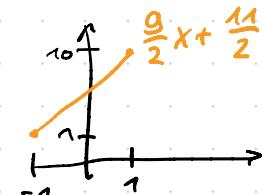
$$k(x) = 3 \frac{p+7q}{3q} - 7 = \frac{p}{q} + \frac{7q}{q} - 7 = \frac{p}{q} = z$$

$\Rightarrow k$ surjektiv $\Rightarrow k$ bijektiv

d) $f(x) = \sin(x)$

e) $f(x) = ax + b$ ($a, b \in \mathbb{R}$) die durch die Punkte $(-1, 1)$ & $(1, 10)$ geht

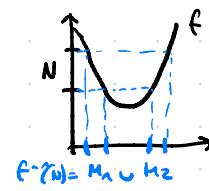
NR: $z = k(x) \Leftrightarrow \frac{p}{q} = z = k(x) = 3x - 7 \Rightarrow \frac{p+7q}{3q} = \frac{p}{q} + 7 = 3x$
 $\Rightarrow x = \frac{p+7q}{3q}$ mit $\underbrace{p}_{\in \mathbb{Z}} + \underbrace{7q}_{\in \mathbb{N}} \in \mathbb{Z}$ und $3q \in \mathbb{N} \Rightarrow x \in \mathbb{Q}$



Bsp: $f(M)$ von Menge M : $f(M) := \{f(x) \in Y : x \in M\}$



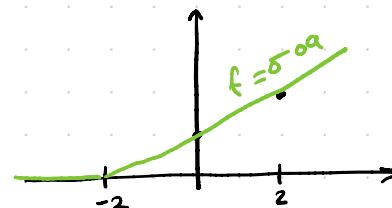
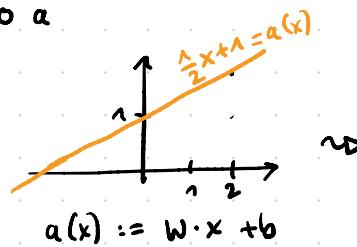
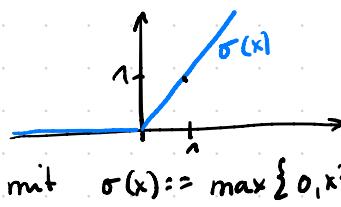
Urbild $f^{-1}(N)$ von N : $f^{-1}(N) := \{x \in X : f(x) \in N\}$



Komposition $f: X \rightarrow Y$, $g: Y \rightarrow Z$. $g \circ f: X \rightarrow Z$
 $x \mapsto (g \circ f)(x) := g(f(x))$

Bsp: $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$

$$x \mapsto f(x) := \sigma_a$$



Neural Net:

$$f(x) = g_N \circ g_{N-1} \circ \dots \circ g_1(x)$$

Umkehrfunktion: $f: X \rightarrow Y$ bijektiv, dann ex. $f^{-1}: Y \rightarrow X$ sodass $f \circ f^{-1} = \text{id}_Y$
 $f^{-1} \circ f = \text{id}_X$

Bsp: $y = x^2 - 4x + 1 = (x-1)^2 - 3$

$$\Rightarrow x = 2 \pm \sqrt{y+3}$$

Da $x \in D_f$ kommt nur $g(y) = 2 + \sqrt{y+3}$ mit $y \geq -3$ in Frage.

zz: g und f invers zueinander: $g(f(x)) = 2 + \sqrt{x^2 - 4x + 1 + 3} = 2 + \sqrt{(x-2)^2} = x \quad \checkmark$

$$\begin{aligned} f(g(y)) &= (2 + \sqrt{y+3})^2 - 4(2 + \sqrt{y+3}) + 1 \\ &= 4 + 4\sqrt{y+3} + (y+3) - 8 - 4\sqrt{y+3} + 1 \\ &= y \quad \checkmark \end{aligned}$$

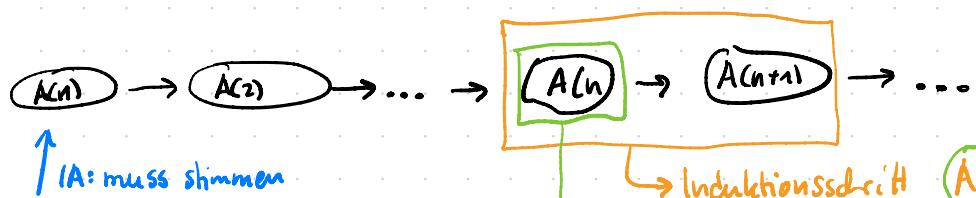
Induktionsbeweise: Minimal-Bsp: $\forall n \in \mathbb{N} : \underbrace{(1+1+1+\dots+1)}_{n-\text{mal}} = \sum_{i=1}^n 1 = n \Leftrightarrow A(n)$ ist wahr

① Induktionsanfang (IA): $\sum_{i=1}^1 1 = 1$ ist wahr $\Rightarrow A(1)$ ist wahr

② Induktionsvoraussetzung (IV): $A(n)$ sei wahr für beliebiges festes $n \in \mathbb{N}$, $\sum_{i=1}^n 1 = n$ [auch 1-Hypothese Induktionsannahme]

③ Induktionsschritt (IS): $\sum_{i=1}^{n+1} 1 = \underbrace{(1+1+\dots+1)}_{n-\text{mal}} + 1 = \underbrace{\left(\sum_{i=1}^n 1\right)}_{=n} + 1 \stackrel{IV}{=} n+1 \Rightarrow A(n+1) \text{ wahr} \quad \checkmark$

Mit dem Prinzip der vollständigen Induktion folgt die Aussage $A(n) \forall n \in \mathbb{N}$.



Induktionsvoraussetzung
 $A(n)$ gilt für bel. aber festes n

$A(n) \Rightarrow A(n+1)$

Bsp:**Aufgabe 1.**

Zeigen Sie mit vollständiger Induktion, dass

$$\sum_{k=1}^n \frac{1}{(2k-1)(2k+1)} = \frac{n}{2n+1}$$

für alle $n \in \mathbb{N}$ gilt.

3 Punkte

①A (n=1): $\sum_{k=1}^1 \frac{1}{(2 \cdot 1 - 1)(2 \cdot 1 + 1)} = \frac{1}{3} = \frac{1}{2 \cdot 1 + 1} \quad \checkmark \text{ wahr}$

④ Sei die Aussage für beliebiges aber festes $n \in \mathbb{N}$ wahr. Das heißt:

$$\boxed{\sum_{k=1}^n \frac{1}{(2k-1)(2k+1)}} = \frac{n}{2n+1} \quad \text{gilt.}$$

⑤ : $(n \rightarrow n+1)$: Unter Annahme der ④ gilt:

Ziel 1: Wir müssen ④ "finden & nutzen"

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^{n+1} \frac{1}{(2k-1)(2k+1)} &= \underbrace{\sum_{i=1}^n \frac{1}{(2i-1)(2i+1)}}_{\substack{\text{Summe} \\ \text{aus einander} \\ \text{ziehen}}} + \underbrace{\frac{1}{[2(n+1)-1][2(n+1)+1]}}_{\substack{\text{(n+1)-ter Teil der Summe}}} \\ &\stackrel{\text{ist gleich:}}{=} \frac{n}{2n+1} + \frac{1}{(2n+1)(2n+3)} \\ &= \frac{n(2n+3)}{(2n+1)(2n+3)} + \frac{1}{(2n+1)(2n+3)} \\ &= \frac{2n^2+3n+1}{(2n+1)(2n+3)} \\ &= \frac{(2n+1)(n+1)}{(2n+1)(2n+3)} = \frac{n+1}{2n+3} = \boxed{\frac{n+1}{2(n+1)+1}} \quad \checkmark A(n+1) \text{ wahr.} \end{aligned}$$

Ziel 2: Wir müssen $A(n+1)$ "erkennen" $\frac{n+1}{2(n+1)+1}$ weil

$$\sum_{k=1}^n \frac{1}{(2k-1)(2k+1)} = \frac{n}{2n+1}$$

\Rightarrow Mit dem Prinzip der vollst. Induktion gilt die Aussage $\forall n \in \mathbb{N}$.

Bsp: ①A (n=1) $\sum_{k=1}^1 x_k^2 = x_1^2 = 1 = 1 \cdot 1 = x_1 \cdot x_2 \quad \checkmark$

Aufgabe 1.Die Fibonacci-Folge $\{x_k\}$ ist durch

$$x_1 := 1, \quad x_2 := 1, \quad x_k := x_{k-1} + x_{k-2}$$

rekursiv definiert. Zeigen Sie mit vollständiger Induktion, dass

$$\sum_{k=1}^n x_k^2 = x_n x_{n+1}$$

gilt.

④ Schaut man sich x_k^2 an:

$$\sum_{k=1}^{n+1} x_k^2 = \sum_{k=1}^n x_k^2 + x_{n+1}^2$$

$$\stackrel{\text{④}}{=} x_n \cdot x_{n+1} + x_{n+1}^2$$

$$= x_{n+1} \cdot (x_n + x_{n+1})$$

$$\stackrel{\text{Def.}}{=} x_{n+1} \cdot x_{n+2} \quad \checkmark$$

\Rightarrow Mit dem (s.o.)

(4)

Bsp : Zeigen Sie dass $\forall n \in \mathbb{N}, n \geq 3$ gilt: $n \cdot \sqrt{n} \geq n + \sqrt{n}$

(IA) $n=3$: $3 \cdot \sqrt{3} = 2 \cdot \sqrt{3} + \sqrt{3} = \sqrt{4} \cdot \sqrt{3} + \sqrt{3} \geq \sqrt{3} \cdot \sqrt{3} + \sqrt{3} = 3 + \sqrt{3} \quad \checkmark$

\rightarrow Why $n \geq 3$? $\boxed{n=1}$: $1 \cdot \sqrt{1} = 1 < 1 + \sqrt{1}$ gilt nicht.
 $\boxed{n=2}$: $2 \cdot \sqrt{2} = \cancel{\sqrt{2}} + \sqrt{2} < 2 + \sqrt{2}$ gilt nicht.

(IV) $n \cdot \sqrt{n} \geq n + \sqrt{n}$ gilt für bel. aber feste $n \in \mathbb{N}$ mit $n \geq 3$.

(IS) ($n \rightarrow n+1$) : $(n+1) \sqrt{n+1} = n \sqrt{n+1} + \sqrt{n+1}$

Monotonie Wurzelfunktion.

 $\begin{aligned} &> n \cdot \sqrt{n} + \sqrt{n+1} \\ &\stackrel{(IV)}{\geq} n + \sqrt{n} + \sqrt{n+1} \\ &\stackrel{n \geq 3}{>} n + 1 + \sqrt{n+1} \quad \checkmark \end{aligned}$

\Rightarrow Aussage gezeigt mit dem Prinzip der vollst. Induktion.