

# Analysis I

WS 18/19

Homepage der Vorlesung:

[www.math.uni-leipzig.de/~eisner/anal.html](http://www.math.uni-leipzig.de/~eisner/anal.html)

Tanja Eisner: [eisner@math.uni-leipzig.de](mailto:eisner@math.uni-leipzig.de)

Übungsaufgaben: Abgabe Di vor 11:10

Getauscht, Name, Matrikelnummer, <sup>11</sup>Gruppe

I. Einführung:  
Aussagen, Mengen, Abbildungen,  
Relationen und Zahlen

## 1. Aussagenlogik

Anfang: Aristoteles

Def. 1.1 eine Aussage ist ein Sachverhalt (Satz), der entweder wahr ( $w$ , true,  $1$ ) oder falsch ( $f$ , false,  $0$ ) ist.  
"Wahr" und "falsch" heißen Wahrheitswerte.

**Bsp**

- Bach war ein Komponist: W
- Leipzig liegt in Italien: F
- Wie spät ist es? – keine Aussage
- Geld ist besser als blau ✓
- Diese Aussage ist falsch ✓

**Def. 1.2**

von denen der Wahrheitswert abhängt, nennt man sie eine Aussageform.

z.B.:

$$A(x): x + 1 = 2$$

$$A(1): w,$$

$$A(17): f,$$

$$A(\text{Mund}): f$$

# Operationen mit Aussagen (Junktoren)

Wie bildet man neue Aussagen?

1. Verneinung / Negation:  $\bar{A}$  oder  $\neg A$  (nicht-A)

Die Verneinung einer Aussage A ist eine Aussage, die

- wahr ist, wenn A falsch ist
- falsch ist, wenn A wahr ist

$\bar{A}$  ist also durch die Wahrheitstabelle gegeben.

Bsp A: "Alle Autos sind blau"

A	$\bar{A}$
w	f
f	w

$\dot{:=}$  heißt "ist definiert durch"

$\bar{A} =$  "Es ist nicht der Fall, dass alle Autos blau sind"  
 $=$  "Es gibt (mindestens) ein Auto, das nicht blau ist"

Quantoren (Operatoren der Logik)

$\forall$   $:=$  "für alle", "für jedes/s/n"

$\exists$   $:=$  "es existiert ein/e", "es gibt ein/e/n"

$\exists!$   $:=$  "es gibt genau ein/e/n"

Bsp 1.3

Sei  $A(x)$  eine Aussageform, z. B.

$A(x) :=$  "x ist blau",

wobei x für "Auto" steht.

Dann gilt für

$$B := \forall x A(x)$$

(A x gilt A(x))

dass

$$\bar{B} = \exists x : \overline{A(x)}$$

so dass

D.h.,

$$\overline{\forall x A(x)} = \exists x : \overline{A(x)}$$

(d.h.) A wird zu  $\exists$  + Negation

Analog:

$$\overline{\exists x : A(x)} = \forall x \overline{A(x)}$$

(d.h.)  $\exists$  wird zu  $\forall$  + Negation

Daraus folgen verschiedene Beweismethoden:

Direkter Beweis: Zeige  $A$ !  
Indirekter Beweis / Widerspruchsbeweis: Zeige, dass  $\bar{A}$  falsch ist.

Bsp 1.4  $\sqrt{2}$  ist irrational.

Beweis Ang., nicht, d.h.,  $\sqrt{2}$  ist rational:  $\sqrt{2} = \frac{p}{q}$   
für  $p, q$  teilerfremd:  $\frac{(p, q) = 1}{\cancel{q^2}} = 1$ . Dann gilt

Daraus folgt, dass  $2: p^2$ , also  $2: p$ , also gilt

$4: p^2$ , also  $4: 2q^2$ , d.h.,  $2: q^2$ . Daraus folgt

$2: q$   
 $\swarrow$  Widerspruch (p und q sind doch teilerfremd)  $\blacksquare$

Bsp 1.5  $\exists$   $\infty$ -viele Primzahlen.  
*unendlich*

Beweis Ang., falsch, d. h.  $\exists$  nur endlich viele Primzahlen

$p_1, \dots, p_r$ , Dann ist

$$p_1 \cdot \dots \cdot p_r + 1$$

auch eine Primzahl (da durch kein  $p_i$  teilbar - warum?)

Wir haben eine neue Primzahl

*warum?*

② Implikation:  $A \rightarrow B$ ,  $A \Rightarrow B$  (aus  $A$  folgt  $B$ ;  $A$  impliziert  $B$ .)

wenn  $A$ , dann  $B$ ;  $A$  ist eine hinreichende Bedingung für  $B$ ;

$B$  ist eine notwendige Bedingung für  $A$ )



$A \rightarrow B$  (bzw.  $A \Rightarrow B$ ) ist durch  
die Wahrheitstabelle definiert

	A	B	$A \rightarrow B$
w	w	w	w
w	w	f	f
w	f	w	w
w	f	f	w

Achtung: Aus Falschem  
folgt Beliebiges!

Bsp.: Wenn es regnet, ist die Straße nass.

$A =$  "Es regnet",  $B =$  "Die Straße ist nass"

$$A \Rightarrow B$$

Äquivalenz:  $A \Leftrightarrow B$ ,  $A \Leftrightarrow B$  (genau dann  $A$ , wenn  $B$ )  
 $A$  genau dann, wenn  $B$ ;  $A$  dann und nur dann, wenn  $B$ )

$A \Leftrightarrow B$  (bzw.  $A \Leftrightarrow B$ ) ist durch die W-Tabelle

A	B	$A \Leftrightarrow B$
w	w	w
w	f	f
f	w	f
f	f	w

gegeben.  $A$  und  $B$  sind also äquivalent, wenn

sie den gleichen Wahrheitswert haben

**Bsp** •  $A =$  "es regnet",  $B =$  "Die Straße ist nass"

$A \Leftrightarrow B$

(Es kann sein, dass  $B$  richtig ist und  $A$  falsch)

heute ist Dienstag  $(\Leftrightarrow)$  gestern war Montag

Wir schreiben auch  
Beobachtung

$A \Rightarrow B \equiv \overline{B} \Rightarrow \overline{A}$   
 $A \Rightarrow B \equiv \overline{B} \Rightarrow \overline{A}$

Beweis durch Wahrheitstabelle:

A	B	$A \Rightarrow B$	$\overline{B}$	$\overline{A}$	$\overline{B} \Rightarrow \overline{A}$
w	w	w	f	f	w
w	f	f	w	f	f
f	w	w	f	w	w
f	f	w	w	w	w

hier gleichen W'werte



Dadurch erhalten wir weitere Beweismethoden

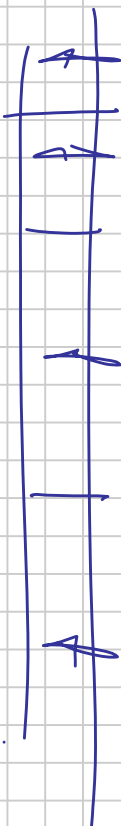
- direkter Beweis:  $A \Rightarrow B$
- indirekter Beweis (Kontraposition):  $\overline{B} \Rightarrow \overline{A}$  <sup>zeige</sup>

③ Konjunktion ("und"), Disjunktion ("oder"), "nicht ausschließendes oder"

"A und B" (schreibe  $A \wedge B$ ) und "A oder B"  
(schreibe  $A \vee B$ )

und durch

A	B	$A \wedge B$	$A \vee B$
w	w	w	w
w	f	f	w
f	w	f	w
f	f	f	f



definiert.

A und B genau dann wahr, wenn beide wahr  
 A oder B  $\neg$  — , wenn mindestens eine  
 der Aussagen wahr.

Bsp 1.7

• "Mein Auto ist blau"  
 $\equiv$  "ich habe (genau) ein Auto" und  
 "Dieses Auto ist blau"

Negation: "Ich habe kein Auto oder ich habe  
 (genau) ein Auto, welches nicht blau ist.  
 oder ich habe mehrere Autos"

## Beobachtung

$$A \Leftrightarrow B \equiv (A \Rightarrow B) \text{ und } (B \Rightarrow A)$$

Beweis: Wahrheitstabelle  $\textcircled{11}$

insb. gilt:

$$A \not\Rightarrow B \equiv (A \Rightarrow B) \text{ oder } (B \not\Rightarrow A)$$

Allgemein gelten De Morgansche Gesetze:

$$\begin{aligned} \overline{A \text{ und } B} &\equiv \overline{A} \text{ oder } \overline{B} \\ \overline{A \text{ oder } B} &\equiv \overline{A} \text{ und } \overline{B} \end{aligned} \quad \textcircled{11}$$

( "und" und "oder" werden vertauscht + Verneinung )

Neben "oder" ( $\vee$ ) gibt es auch ein

"ausschließendes Oder" ( $\dot{\vee}$ ), def. durch

A	B	$A \dot{\vee} B$
w	w	f
w	f	w
f	w	w
f	f	f

Weitere De Morgan'sche Gesetze: siehe in Blatt 1.

$A \dot{\vee} B$  wahr genau dann, wenn genau eine Aussage wahr

"entweder A oder B"

## 2. Mengen, Abbildungen und Relationen

Def. 9.1] (Georg Cantor, 1895) Eine Menge ist eine Zusammenfassung  $M$  von bestimmten wohlunterschiedenen Objekten (welche die Elemente von  $M$  genannt werden) zu einem Ganzen.

Berechnung:  $\bullet x \in M$  (oder  $\neg x \in M$ ), wenn  $x$  ein Element der Menge  $M$  ist

$\bullet x \notin M$  (oder  $\neg x \in M$ ), wenn  $x$  kein Element

Bem. Eine Menge ist eindeutig durch ihre Elemente bestimmt (d.h.)

$$M_1 = M_2 \iff \forall x \text{ gilt } (x \in M_1 \iff x \in M_2)$$



Bsp  $\{x, 0\} = \{0, x\} = \{x, 0, x\}$

Def. 2.2 Die leere Menge ist die Menge, die kein Element enthält. Bezeichnung:  ~~$\emptyset$~~

Bemerkung Wir werden später sehen, dass diese Def. einer Menge "naiv" ist und zu Paradoxen führen kann. Die moderne axiomatische Mengenlehre ist später (1930) entstanden und basiert auf Zermelo-Fraenkel-Axiomen (ZF) bzw. ZF mit dem Auswahlaxiom (ZFC).  
Bei Interesse bitte nachlesen! ~~choice~~

# Relationen und Operationen mit Mengen

## 1 Teilmengen / Obermengen / Komplement

Def. 2.3

Seien  $M, N$  Mengen.  $M$  heißt Teilmenge von  $N$  (schreibe  $M \subset N$  oder  $N \supset M$ ), wenn

$$\forall x (x \in M \Rightarrow x \in N)$$

(D.h.,  $\forall$  Element von  $M$  ist auch Element

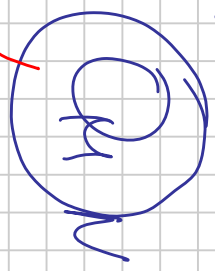
von  $N$ ), in diesem Fall heißt  $N$  eine

Obermenge von  $M$ . Das Komplement von  $M$  in  $N$

(schreibe  $N \setminus M$  oder  $M^c$ )

ohne

komplement



Euler-Diagramm für  $M \subset N$

$f_X : x \in N, x \notin M \} \rightarrow$   
so dass  $\rightarrow$  und



Wir schreiben  $M \subseteq N$ , wenn  $M \subset N$  und  $M \neq N$ , und wir nennen  $M$  eine echte Teilmenge, wenn noch dazu  $M \neq \emptyset$ .

Venn-Diagramm für  $N \setminus M$

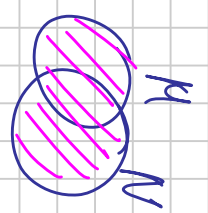
(Manche Bücher benutzen  $M \subset N$  für echte TM und  $M \subseteq N$  für TM).  
Teilmenge

**Bsp**  $\{ \ast \} \subseteq \{ \ast, 0 \}$ ,  $\{ \ast, 0 \} \setminus \{ \ast \} = \{ 0 \}$   
Achtung:  $\emptyset \subset M \forall M$  (aus Fallstrich folgt alles)  
 $M \subset M \forall M$ -klar,

Bem.  $M = N \Leftrightarrow M \subset N$  und  $N \subset M$  (Warum?)

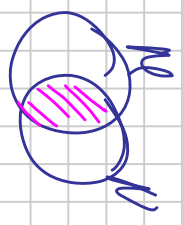
② Dereinigung von  $M$  und  $N$  ist

$$M \cup N := \{x : x \in M \text{ oder } x \in N\}$$



Durchschnitt von  $M$  und  $N$  ist

$$M \cap N := \{x : x \in M \text{ und } x \in N\}$$



Bsp  $\cdot, \neq, \square, \circ, \Delta, \nabla, \cup, \cap, \setminus, \Delta, \nabla$

$$\cdot \quad \text{---} \quad \cap \quad \text{---} \quad = \{ \square \}$$

③  $M \subset N \Rightarrow M \cup N = N, \quad M \cap N = M$

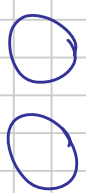
- $\emptyset \cap M = \emptyset$ ,  $\emptyset \cup M = M$

Bem.  $\cup$  entspricht "oder" und  $\cap$  entspricht "und"  
 (auch analoge Regeln zu De Morganschen Gesetzen,  
 siehe in Blatt 1)

**Def**

$M$  und  $N$  heißen disjunkt, wenn  $M \cap N = \emptyset$

(z.B.:  $M$  und  $M^c$  sind disjunkt)



(keine  
gemeinsamen  
Elemente)

③

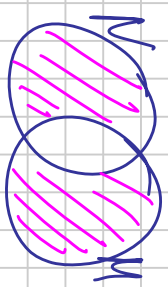
Differenz von  $M$  und  $N$  ist

$$N \setminus M := \{x : x \in N, x \notin M\}$$



(Wenn  $M \subset N$ , dann = Komplement)

# Symmetrische Differenz von $M$ und $N$ :



$$M \Delta N := (M \setminus N) \cup (N \setminus M)$$

(Elemente, die in genau einer Menge liegen)

*fürsadiübung* →



$$M \cap N = (M \cup N) \setminus (M \Delta N)$$

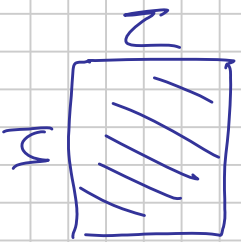
Achtung: Euler/Venn-Diagramme sind sehr hilfreich, aber kein Beweis!

**Bsp**

$$\begin{aligned} \{*, 0\} \setminus \{*, \square\} &= \{0\} \\ \{*, 0\} \Delta \{*, \square\} &= \{0, \square\} \end{aligned}$$

Kartesisches Produkt (oder: Produkt) von  $M$  und  $N$ :

$$M \times N := \{ (x, y) : x \in M, y \in N \}$$



Bsp

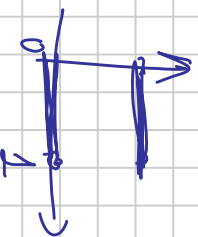
$$\bullet [0, 1]^2 = \{ (x, y) : x, y \in [0, 1] \}$$



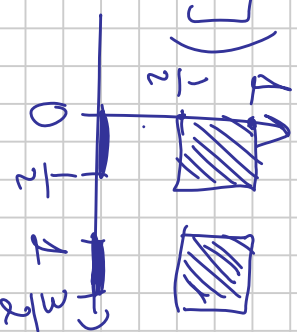
intervall

$$M^2 = M \times M$$

$$\bullet [0, 1] \times \{0, 1\} =$$



$$\bullet ([0, \frac{1}{2}] \cup [1, \frac{3}{2}]) \times ([0, 1] \cup [\frac{1}{2}, 1])$$



⑤ Potenzmenge von  $M$  ist

$\mathcal{P}(M) := \{ N : N \subset M \}$   
(Menge aller Teilmengen von  $M$ )

Bsp

$$\mathcal{P}(\{x, y\}) = \{ \emptyset, \{x, y\} \}$$

$$\mathcal{P}(\{x, y, z\}) = \{ \emptyset, \{x, y\}, \{x, z\}, \{y, z\} \}$$

$$\{1, 2, 3\} \in \mathcal{P}(\{1, 2, 3\})$$

Bem. 1) Wenn  $M$   $n$  Elemente hat, hat  $\mathcal{P}(M)$   $2^n$  Elemente (warum?)

2) Analog def. man  $\cup, \cap, \prod$  <sup>Produkt</sup> für



endlich viele Mengen:

$$\bigcap_{j=1}^n M_j := \{x : x \in M_1, x \in M_2, \dots, x \in M_n\}$$
$$= M_1 \cap M_2 \cap \dots \cap M_n$$

*egal, wo man die Klammern setzt*

$$\bigcup_{j=1}^n M_j := \{x : x \in M_1, \text{ oder } \dots, x \in M_n\}$$
$$= M_1 \cup M_2 \cup \dots \cup M_n$$

$$\prod_{j=1}^n M_j := M_1 \times \dots \times M_n := \{(x_1, \dots, x_n) : \begin{matrix} x_1 \in M_1 \\ x_2 \in M_2 \\ \vdots \\ x_n \in M_n \end{matrix}\}$$

Analog def. man  $\cup, \cap, \prod$  für beliebig Familien von Mengen:

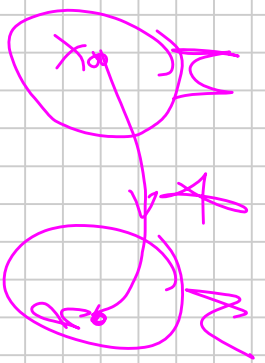
Sei  $I$  eine Indexmenge,  $\forall \alpha \in I$  sei  $M_\alpha$  eine Menge:

$$\bigcup_{\alpha \in I} M_\alpha, \bigcap_{\alpha \in I} M_\alpha, \prod_{\alpha \in I} M_\alpha = \{ (x_\alpha)_{\alpha \in I} : x_\alpha \in M_\alpha \forall \alpha \in I \}$$

$$\mathcal{P}(\mathcal{P}(M)), \mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathcal{P}(M))), \dots$$

**Def. 2.4** Seien  $M, N$  zwei Mengen. Eine Abbildung  $f$  von  $M$  nach  $N$  (schreibe  $f: M \rightarrow N$ )

ist ein Gesetz, das jedem  $x \in M$  genau ein  $y \in N$  zuordnet (schreibe  $x \mapsto y$ ,  $f(x) = y$ ).  
 Dabei ist  $(M, N, f)$  eine Abbildung. Wenn  $M$  und  $N$  klar sind, schreiben wir  $f$ .



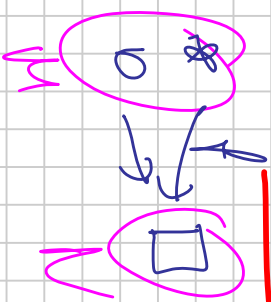
*x wird auf y abgebildet*

$M$  heißt Definitionsmenge von  $f$ ,  $N$  Bildmenge von  $f$ .  
 Wenn  $N$  (und  $M$ ) aus Zahlen bestehen, heißt oder Werte - Bereich

$f$  eine Funktion.

Bsp

1)



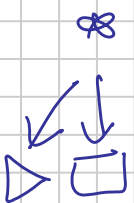
$$f: \{*, 0\} \rightarrow \{0, \square\}, f(*) = f(0) = \square$$

2)



$$f: \{*, 0\} \rightarrow \{0, \square, \triangle\}, f(*) = \square$$

3)



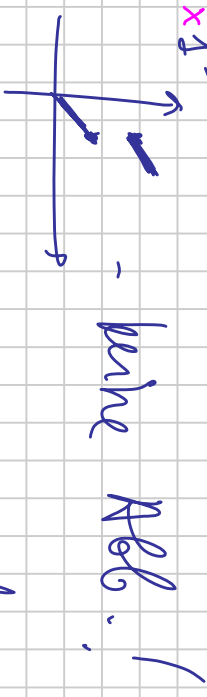
kein Abb.!

4)  $f(x) = x$ ,  $f: [0,1] \rightarrow [0,1]$

Intervall: alle  $x$  mit  $0 \leq x \leq 1$



Aber



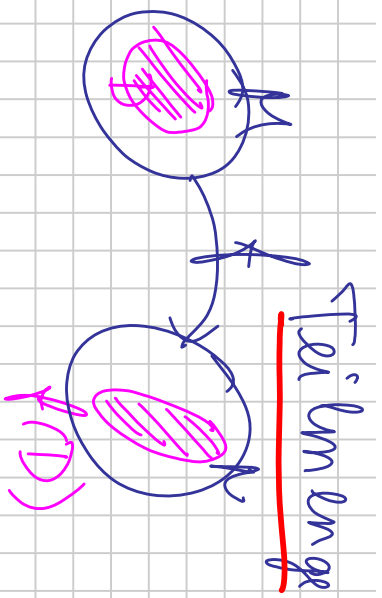
- keine Abb.!

**Def 2.5**

Der Graph einer Abb.  $f: M \rightarrow N$  ist die Menge

$$G_f := \{ (x, y) : x \in M, y \in N, f(x) = y \}$$

Das Bild von  $x \in M$  ist  $f(x)$ . Das Bild einer



Teilmenge  $D \subset M$  ist def. durch

$$f(D) := \{ f(x) : x \in D \} \subset N$$

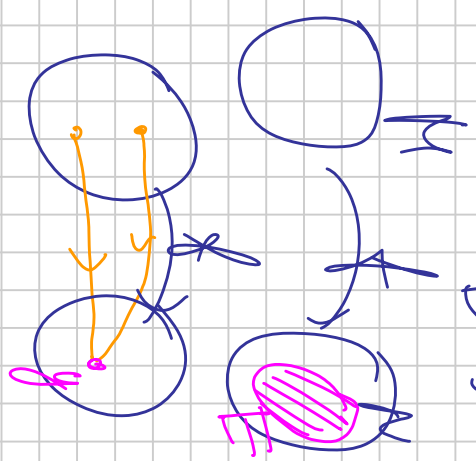
Das Bild von  $f$  ist  $f(M) \subset N$ .

Das Urbild von  $E \subset N$  ist

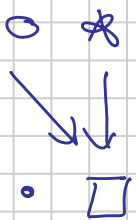
$$f^{-1}(E) := \{ x \in M : f(x) \in E \}$$

Das Urbild von  $y \in N$  ist

$$f^{-1}(y) := f^{-1}(\{y\}) = \{ x \in M : f(x) = y \} \subset M$$



**Bsp** Sei  $f: \{x, 0\} \rightarrow \{0, 1\}$  mit



Dann gilt  $f(x) = 0$ ,  $f^{-1}(0) = \{x, 0\}$ , also:

$$f^{-1}(f(x)) = \{x, 0\} \supsetneq \{x\}$$

(iv) Allgem. Regeln:

$$\left. \begin{array}{l} A \subseteq B \text{ gilt } f^{-1}(f(A)) \supseteq A \\ A \subseteq N \text{ gilt } f^{-1}(f(A)) \subseteq A \end{array} \right\}$$

Bsp oben  $f^{-1}(\{0, 1\}) = \{x, 0\}$

$$f^{-1}(f(\{0, 1\})) = \{0, 1\} \neq \{0, 1\}$$

Bemerkung Urbilder verhalten sich besser als Bilder bzgl.

$\cup, \cap$ , Komplementbildung:

Proposition 2.6

Sei  $f: M \rightarrow N$ . Dann gelten:

$$\begin{aligned} f^{-1}(A \cap B) &= f^{-1}(A) \cap f^{-1}(B) \quad \forall A, B \subset N \\ f^{-1}(A \cup B) &= f^{-1}(A) \cup f^{-1}(B) \\ f(A \cap B) &\subset f(A) \cap f(B) \\ f(A \cup B) &= f(A) \cup f(B) \quad \forall A, B \subset M \end{aligned}$$

Beweis: Erste Behauptung: für  $\forall x \in M$  gilt:

$$x \in f^{-1}(A \cap B) \iff f(x) \in A \cap B \iff$$

Def. aus Urbildes Def. von  $\cap$

$$\Leftrightarrow f(x) \in A \text{ und } f(x) \in B$$

$$\Leftrightarrow x \in f^{-1}(A) \text{ und } x \in f^{-1}(B)$$

Def. des Urbildes

$$\Leftrightarrow x \in f^{-1}(A) \cap f^{-1}(B)$$

Def. des  $N$

Rest:  $(\text{iii})$

Bsp  $f(A \cap B) \neq f(A) \cap f(B)$  im Allg.



$$A = \{*, 0\}$$

$$B = \{*, 0\}$$

$$f(\{*\}) \cap f(\{0\}) = \{*\}$$

$$f(\{*\} \cap \{0\}) = \emptyset$$

im Allg.  $f, A, B$  mit  $\neq$ .

Ende des Beweises  
 oder: q.e.d.  
 qed erat  
 demonst. vandum  
 "was zu beweisn war"





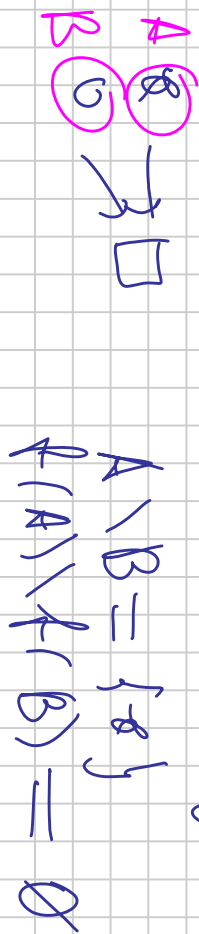
Analog gelten:

$$\boxed{\begin{aligned} f^{-1}(A \setminus B) &= f^{-1}(A) \setminus f^{-1}(B) \\ f(A \setminus B) &\supseteq f(A) \setminus f(B) \end{aligned}}$$

Hörseal-  
übung

Konvention:  $f(\emptyset) = \emptyset$

**Bsp**  $f(A \setminus B) \neq f(A) \setminus f(B)$  im Allg. - wie oben:



**Def. 2.7** Sei  $f: M \rightarrow N$ . Dann heißt  $f$

- surjektiv, wenn  $\forall y \in N \exists x \in M: f(x) = y$ .





• injektiv, wenn  $\forall x_1, x_2 \in M$

$$f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$$

d.h., verschiedene Elemente aus  $M$  werden auf verschiedenen Elementen aus  $N$  abgebildet.

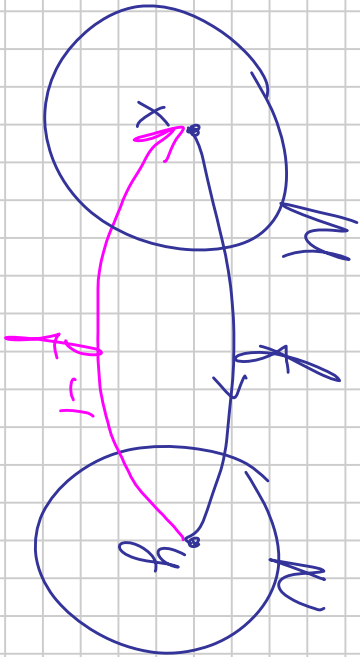
• bijektiv, wenn surj. und inj., d.h.,

$$\forall y \in N \exists ! x \in M \text{ mit } f(x) = y$$

Im diesem Fall heißt die Abb.

$$f^{-1}: N \rightarrow M \text{ mit } f^{-1}(y) := x,$$

wobei  $x$  das eindeutig Urbild von  $y$  unter  $f$  ist,



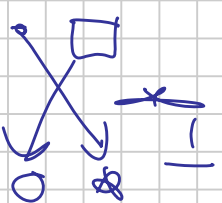
die Umkehrabbildung (bzw. Umkehrfunktion)

von  $f$ .

surj, nicht inj, nicht bij.

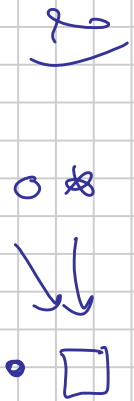
weder surj noch inj

bij, Umkehrabb.



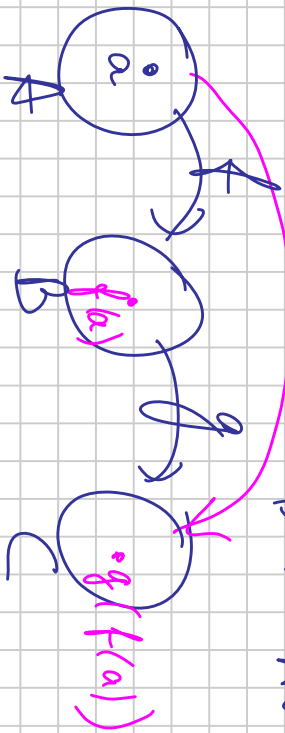
inj, nicht surj, nicht bij.

Bsp



**Def. 2.8**

Seien  $A, B, C$  Mengen,  $f: A \rightarrow B$ ,  $g: B \rightarrow C$ .  
 Die Abb.  $h: A \rightarrow C$  mit



$$h(a) = g(f(a)) \quad \forall a \in A$$

heißt Verbettung (oder Composition)

von  $f$  und  $g$ .

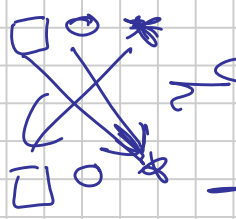
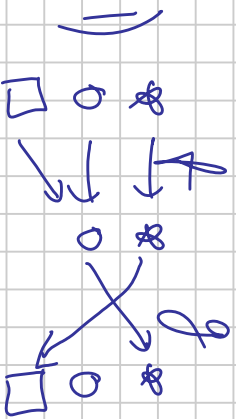
Schreibweise:

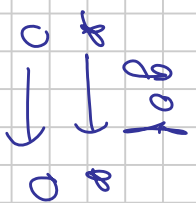
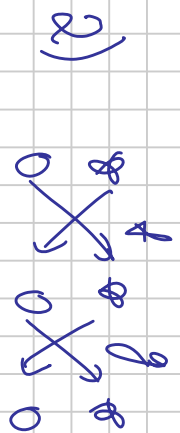
$$h = g \circ f$$

"  $g$  nach  $f$  "

(Achtung: Reihenfolge wie in  $g(f(a))$ .)

**Bsp**





Die Umkehrabb. ist

$$(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}, \text{ sobald } (M)$$

Aber  $g \circ f$  kann bij sein, und  $f$  und  $g$  nicht:



(ii)

Es gelten Implikationen:



Bem. Seien  $M, N$  endliche Mengen (endl. viele Elemente) und

$|M| :=$  Anzahl der Elemente von  $M$

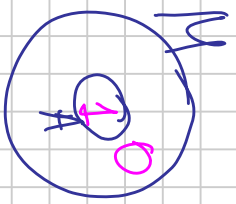
( $|M|$  analog). Dann gelten für  $f: M \rightarrow N$

- $f$  surj  $\Rightarrow |N| \leq |M|$
- $f$  inj  $\Rightarrow |N| \geq |M|$
- $f$  bij  $\Rightarrow |N| = |M|$

(Warum?)

Bem. Die Menge aller Abb. von  $M$  nach  $N$  bezeichnet man mit  $N^M := \{f: M \rightarrow N\}$

( $M$  und  $N$  endlich  $\Rightarrow |N^M| = |N|^{|M|}$  — warum?)



**Bsp** Sei  $M$  eine Menge. Dann entspricht  $\forall TM \quad A \subset M$  einer Funktion  $f: M \rightarrow \{0,1\}$  mit

$$f(x) := \begin{cases} 1, & \text{wenn } x \in A \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$$

$\chi_A$  heißt charakteristische Funktion von  $A$ )

Man schreibt deshalb auch  $2^M$  statt  $\mathcal{P}(M)$

$$(\equiv \{0,1\}^M)$$

Es gilt auch  $|2^M| = 2^{|M|}$  für endlichs  $M$ .

**Def. 2.9**

Seien  $M, N$  beliebige Mengen. Sie haben gleiche Kardinalität (oder Mächtigkeit), wenn es eine bij. Abb.  $f: M \rightarrow N$  gibt.

Dann heißen  $M$  und  $N$  gleichmächtig.

Schreibweise:

$$|M| = |N|$$

Bsp

1)  $M, N$  endlich.

$\Leftrightarrow$  Dann sind sie gleichmächtig.  
 $\Leftrightarrow$  Die Anzahl der Elemente <sup>ist</sup> gleich.

2)  $\{1, 2, 3, \dots, n\} = \{2, 3, 4, \dots, n\}$

Nimm  $f(n) = n+1$

(Hilbertsches Hotel)