

# Aufgabenblatt 2

Ben Engelhard

Sarah Walden

1) a) (i)

$$\neg \forall x p(x) \equiv \exists x \neg p(x) \quad (1)$$

”p(x) gilt nicht für alle x” ist logisch äquivalent zu ”es gibt ein x für das p(x) falsch ist”

(ii)

$$\neg \exists x p(x) \equiv \forall x \neg p(x) \quad (2)$$

”Es gibt kein x bei dem p(x) wahr ist” ist logisch äquivalent zu ”für alle x ist p(x) falsch”

b)

$$\begin{aligned} & \neg \forall x \in X \exists y \in Y : p(x, y) \wedge q(x, y) \\ & \equiv \exists x \in X \neg (\exists y \in Y : p(x, y) \wedge q(x, y)) \\ & \equiv \exists x \in X \forall y \in Y : \neg (p(x, y) \wedge q(x, y)) \\ & \equiv \exists x \in X \forall y \in Y : \neg p(x, y) \vee \neg q(x, y) \end{aligned} \quad (3)$$

c) (i)

$$\exists x p(x) \vee \exists x q(x) \equiv \exists x p(x) \vee q(x) \quad (4)$$

*Proof.*

$$\begin{aligned} & \exists x p(x) \vee \exists x q(x) \equiv \exists x p(x) \vee q(x) \\ & \Leftrightarrow \neg (\exists x p(x) \vee \exists x q(x)) \equiv \neg (\exists x p(x) \vee q(x)) \\ & \Leftrightarrow \forall x \neg p(x) \wedge \forall x \neg q(x) \equiv \forall x \neg p(x) \wedge \neg q(x) \end{aligned}$$

” $\Rightarrow$ ”

$$\begin{aligned} & \forall x \neg p(x) \wedge \forall x \neg q(x) \\ & \Rightarrow \neg p(x), \neg q(x) \\ & \Rightarrow \forall x \neg p(x) \wedge \neg q(x) \end{aligned}$$

” $\Leftarrow$ ”

$$\begin{aligned} & \forall x \neg p(x) \wedge \neg q(x) \\ & \Rightarrow \neg p(x), \neg q(x) \\ & \Rightarrow \forall x \neg p(x) \wedge \forall x \neg q(x) \end{aligned}$$

□

(ii)

$$\exists x p(x) \wedge \exists x q(x) \equiv \exists x p(x) \wedge q(x) \quad (5)$$

*Widerlegen durch Gegenbeispiel.* Sei  $M = \{a, b\}$  und  $p(a) = w$ ,  $q(a) = f$ ,  $p(b) = f$ ,  $q(b) = w$

Dann ist  $\exists x p(x)$  wahr,  $\exists x q(x)$  wahr und  $\exists x p(x) \wedge \exists x q(x)$  wahr.  
 $\exists x p(x) \wedge q(x)$  ist aber falsch, da entweder immer  $p(x)$  oder  $q(x)$  für jedes Element falsch ist.

d.h. die beiden Seiten der Aussage sind nicht äquivalent  $\square$

- 2) a)  $A \cup B = \{a, b, c, d\}$   
b)  $A \cap B = \{b, c\}$   
c)  $A \setminus B = \{a\}$   
d)  $(A \cup B) \setminus (A \cap B) = \{a, d\}$   
e)  $A \times B = \{(a, b), (a, c), (a, d), (b, b), (b, c), (b, d), (c, b), (c, c), (c, d)\}$   
f)  $P(A) = \{\{a, b, c\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \emptyset\}$   
g)  $A \cap C = \emptyset$   
h)  $P(\emptyset) = \{\emptyset\}$

3) a)

$$P(A \cap B) = P(A) \cap P(B) \quad (6)$$

*Beweis durch Fallunterscheidung.* Fall 1:  $A \cap B = \emptyset$

$$P(A) \cap P(B) = \{\emptyset\}$$

$$P(A \cap B) = \{\emptyset\}$$

✓

Fall 2:  $A = B$

$$A \cap B = A = B$$

$$P(A \cap B) = P(A) = P(B) = P(A) \cap P(B)$$

✓

Fall 3:  $(A \cap B) \subset A \wedge (A \cap B) \subset B$

$$P(A \cap B) = \{C \mid C \subset A \cap B\}$$

$$P(A) = \{A^* \mid A^* \subset A\}$$

$$P(B) = \{B^* \mid B^* \subset B\}$$

$\square$

b)

$$P(A \cup B) = P(A) \cup P(B) \quad (7)$$

*Widerlegen durch Gegenbeispiel.* Sei  $A=\{1\}$  und  $B=\{2\}$   
Dann ist:

$$P(A \cup B) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2\}\}$$

$$P(A) = \{\emptyset, \{1\}\}$$

$$P(B) = \{\emptyset, \{2\}\}$$

$$P(A) \cup P(B) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}\}$$

$$P(A \cup B) \neq P(A) \cup P(B) \quad \square$$

4)

$$\exists p^* T(p^*) \Rightarrow \forall p T(p) \quad (8)$$

*Widerlegen durch Gegenbeispiel.*

$A$	$B$	$A \Rightarrow B$
$w$	$w$	$w$
$w$	$f$	$f$
$f$	$w$	$w$
$f$	$f$	$w$

**Fall 1: Alle  $p \in P$  trinken:**

$$\exists p^* T(p^*) = \text{wahr}$$

$$\forall p T(p) = \text{wahr}$$

$$\exists p^* T(p^*) \Rightarrow \forall p T(p) = \text{wahr}$$

✓

**Fall 2: Eine  $p \in P$  trinkt nicht:** Wenn  $\exists p \in P$  nicht trinkt, ist  $\forall p \in P$  falsch, obwohl  $\exists p^* T(p^*)$  immer noch wahr ist.

$$\exists p^* T(p^*) \not\Rightarrow \forall p T(p) \quad (9)$$

□