

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)

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

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

Dann ist $\exists xp(x)$ wahr, $\exists xq(x)$ wahr und $\exists xp(x) \wedge \exists xq(x)$ wahr.
 $\exists xp(x) \wedge q(x)$ 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.

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

□