

# Analysis I (WS 2014/15) — Blatt 1

[...] *Thus mathematics may be defined as the subject in which we never know what we are talking about, nor whether what we are saying is true.*  
(Bertrand Russell; 1872-1970)

## Aufgaben zur schriftlichen Abgabe in der Übung

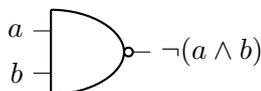
1.1. Sei  $(A_i)_{i \in I}$  eine Familie von Mengen und  $B$  eine weitere Menge. Zeigen Sie, dass

$$(a) \quad B \setminus \left( \bigcap_{i \in I} A_i \right) = \bigcup_{i \in I} (B \setminus A_i), \quad (b) \quad B \setminus \left( \bigcup_{i \in I} A_i \right) = \bigcap_{i \in I} (B \setminus A_i).$$

1.2. Ein Logikgatter ist ein elektronisches Bauteil, welches logische Operationen wie z.B.  $\wedge$ ,  $\vee$  oder  $\neg$  realisiert. Wir betrachten in dieser Aufgabe ein NAND-Gatter (**N**ot **A**ND) welches durch folgende Wahrheitstabelle gegeben ist:

a	b	$a \text{ NAND } b$
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Zur Darstellung des entsprechenden Bauteils in Schaltplänen verwenden wir folgendes Symbol:



- (a) Realisieren Sie allein durch Hintereinanderschaltung von NAND-Gattern die logischen Ausdrücke  $\neg a$ ,  $a \wedge b$  und  $a \vee b$ . Dies zeigt bereits das sich auch jeder komplexere logische Ausdruck allein mit Hilfe des NAND-Gatters realisieren lässt.
- (b) Realisieren Sie allein unter Verwendung von NAND-Gattern die Ausdrücke  $\neg a \vee b$  und  $(\neg a \vee b) \wedge (\neg b \vee a)$ . Versuchen sie dabei mit möglichst wenigen Bauteilen auszukommen.

## Votieraufgaben

1.3. Beweisen Sie die Implikation (a) und mindestens zwei der Äquivalenzen (b)-(f):

- (a)  $(p \wedge (p \rightarrow q)) \rightarrow q$   
(b)  $(p \rightarrow q) \Leftrightarrow (\neg q \rightarrow \neg p)$   
(c)  $((p \rightarrow q) \wedge (p \rightarrow \neg q)) \Leftrightarrow \neg p$   
(d)  $(p \wedge \neg q \rightarrow f) \Leftrightarrow (p \rightarrow q)$   
(e)  $\neg(p \vee q) \Leftrightarrow (\neg p \wedge \neg q)$   
(f)  $\neg(p \wedge q) \Leftrightarrow (\neg p \vee \neg q)$

$f$  bezeichnet dabei diejenige Aussage, welche stets den Wahrheitswert "falsch" annimmt. Aus welchen der Tautologien werden *direkter Beweis*, *Fallunterscheidung*, *Kontraposition* und *Widerspruch* abgeleitet?

- 1.4.** Wir schreiben  $a \mid b$  (sprich  $a$  teilt  $b$ ) für  $a, b \in \mathbb{N}$ , falls es ein  $n \in \mathbb{N}$  mit  $a \cdot n = b$  gibt. Für folgenden Beweis ist leider die Formulierung des zugehörigen Satzes verloren gegangen. Formulieren Sie also selbst einen Satz, welcher durch die folgende Argumentation bewiesen wird.

*Beweis.* Ist  $a$  gerade, dann folgt  $2 \mid a$ , und es existiert ein  $n \in \mathbb{N}$  mit  $2 \cdot n = a$ . Damit ist aber

$$a^2 = (2 \cdot n)^2 = 2 \cdot (2n^2)$$

mit  $2n^2 \in \mathbb{N}$ .

Ist  $a^2$  gerade, dann folgt  $2 \mid a^2$ . Angenommen  $a$  ist ungerade, so gibt es ein  $n \in \mathbb{N}$  mit  $a = 2 \cdot n + 1$ . Damit ist aber

$$a^2 = (2n + 1)^2 = 2 \cdot (2n^2 + 2n) + 1$$

mit  $2n^2 + 2n \in \mathbb{N}$  im Widerspruch zu  $2 \mid a^2$ . □

- 1.5. (a)** Auf  $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}$  sei durch

$$(a, b) \sim (c, d) \quad :\Leftrightarrow \quad ad = bc$$

eine Relation gegeben.

Zeigen Sie, dass  $\sim$  eine Äquivalenzrelation ist. Beschreiben Sie die zugehörigen Äquivalenzklassen.

- (b)** Sei  $M$  eine Menge mit Potenzmenge  $\mathcal{P}(M)$ . Für  $M_1, M_2 \in \mathcal{P}(M)$  setzen wir

$$M_1 \prec M_2 \quad :\Leftrightarrow \quad M_1 \subseteq M_2.$$

Zeigen Sie, dass  $(\mathcal{P}(M), \prec)$  eine teilweise geordnete Menge ist. Ist  $(\mathcal{P}(M), \prec)$  auch geordnet?

- 1.6.** Untersuchen Sie die folgenden Abbildungen auf Injektivität, Surjektivität und Bijektivität:

- (a)**  $f : [0, \infty[ \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto \sqrt{x}$ ,      **(b)**  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto x(x-1)(x-2)$ ,  
**(c)**  $f : \mathbb{R} \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto 1/x$ ,      **(d)**  $f : [-\pi, \pi] \rightarrow [-\pi, \pi], x \mapsto \sin(x)$ .

### Zusatzaufgaben

- 1.7.** Lernen Sie die Buchstaben des griechischen Alphabets, Sie werden diese noch oft benötigen.

Alpha	Beta	Gamma	Delta	Epsilon	Zeta	Eta	Theta	Iota	Kappa	Lambda	My	Ny	Xi	Omikron	Pi	Rho	Sigma	Tau	Ypsilon	Phi	Chi	Psi	Omega
$\alpha$	$\beta$	$\gamma$	$\delta$	$\epsilon, \epsilon$	$\zeta$	$\eta$	$\theta, \theta$	$\iota$	$\kappa$	$\lambda$	$\mu$	$\nu$	$\xi$	$\omicron$	$\pi$	$\rho$	$\sigma, \sigma$	$\tau$	$\upsilon$	$\phi, \phi$	$\chi$	$\psi$	$\omega$
A	B	Γ	Δ	E	Z	H	Θ	I	K	Λ	M	N	Ξ	O	Π	P	Σ	T	Υ	Φ	X	Ψ	Ω