



## Übungsblatt 1

Schriftliche Abgabe: Dienstag 23. Oktober 2018

Schreiben Sie auf jede Lösung bitte ihren Namen, ihre Matrikelnummer und ihre Übungsgruppe  
 (Wochentag + Übungsleiter + ev. Zeit)

**Aufgabe 1.1** (2+3 Punkte) Wir betrachten die folgenden Aussagen:

$\mathcal{A}$ : Wenn das Wetter schön ist, fährt Luise an den See und geht baden.

$\mathcal{B}$ : Das Wetter ist schön.       $\mathcal{C}$ : Luise fährt an den See.       $\mathcal{D}$ : Luise geht baden.

- Drücken Sie  $\mathcal{A}$  durch  $\mathcal{B}, \mathcal{C}, \mathcal{D}$  und geeignete logische Verknüpfungen aus. Stellen Sie eine Wahrheitstabelle für  $\mathcal{A}$  in Abhängigkeit von den verschiedenen Wahrheitswerten für  $\mathcal{B}, \mathcal{C}$  und  $\mathcal{D}$  auf.
- Drücken Sie die Negation  $\neg \mathcal{A}$  durch  $\mathcal{B}, \mathcal{C}, \mathcal{D}$  und logische Verknüpfungen aus, wobei das Zeichen  $\neg$  nur noch unmittelbar vor  $\mathcal{B}, \mathcal{C}$  oder  $\mathcal{D}$  auftreten soll, nicht jedoch vor zusammengesetzten Aussagen. Formulieren Sie die Negation von  $\mathcal{A}$  auch in gutem Deutsch.

**Aufgabe 1.2** (1+2+2 Punkte)

Die folgende Wahrheitstabelle definiert eine neue logische Verknüpfung  $*$

$\mathcal{A}$	$\mathcal{B}$	$\mathcal{A} * \mathcal{B}$
$w$	$w$	$f$
$w$	$f$	$f$
$f$	$w$	$f$
$f$	$f$	$w$

- Welche einfache logische Operation liefert  $\mathcal{C} * \mathcal{C}$ ?
- Zeigen Sie mit einer Wahrheitstabelle, dass  $*$  eine logische Verknüpfung "Nicht-Oder" ("nor"=not or) ist:  $\mathcal{A} * \mathcal{B} \iff \neg(\mathcal{A} \vee \mathcal{B})$ .
- Folgern Sie, dass sich alle in der Vorlesung eingeführten Verknüpfungen ausschließlich durch  $*$  darstellen lassen. Geben Sie konkret die Darstellung von  $\mathcal{A} \wedge \mathcal{B}$  an. Bitte formulieren Sie ihre Beweise in klarem Deutsch, damit man zwischen dem Beweis und dem Gegenstand des Beweises unterscheiden kann.

**Aufgabe 1.3** (3+3 Punkte)

Seien  $M, N$  und  $X$  Mengen.

- Beweisen Sie, dass die folgenden Aussagen gelten:

$$\begin{array}{ll} \text{i) } (M \cap N) \setminus X = (M \setminus X) \cap (N \setminus X) & \text{ii) } (M \cup N) \times X = (M \times X) \cup (N \times X) \\ \text{iii) } (M \setminus N) \times X = (M \times X) \setminus (N \times X) & \end{array}$$

- Untersuchen Sie, ob die folgenden Aussagen gelten und beweisen Sie ihre Resultate (falls die Aussage falsch ist, reicht auch die Angabe eines Gegenbeispiels).

$$\begin{array}{ll} \text{i) } (M \setminus X) \cup X = M & \text{ii) } (M \cup X) \setminus X = M \\ \text{iii) } \text{Wenn } M \cap N \cap X \text{ leer ist, so ist mindestens eine der Mengen } M \cap N, M \cap X, N \cap X & \\ \text{leer.} & \end{array}$$

Die folgenden Aufgaben werden teilweise in den Übungen besprochen.

### Aufgabe

Seien  $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}$  beliebige Aussagen. Zeigen Sie die Äquivalenz der folgenden Aussagen:

- a)  $\neg(\neg\mathcal{A})$  ist äquivalent zu  $\mathcal{A}$ ,
- b)  $\neg(\mathcal{A} \vee \mathcal{B})$  ist äquivalent zu  $(\neg\mathcal{A}) \wedge (\neg\mathcal{B})$ ,
- c)  $\mathcal{A} \wedge (\mathcal{B} \vee \mathcal{C})$  ist äquivalent zu  $(\mathcal{A} \wedge \mathcal{B}) \vee (\mathcal{A} \wedge \mathcal{C})$ .
- d)  $\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}$  ist äquivalent zu  $\neg(\mathcal{A} \wedge \neg\mathcal{B})$  (indirekter Beweis)

Zeigen Sie, dass die folgenden Aussagen immer wahr sind

- a)  $(\mathcal{A} \wedge (\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B})) \Rightarrow \mathcal{B}$  (logische Reduktion)
- b)  $[(\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}) \wedge (\mathcal{B} \Rightarrow \mathcal{C})] \Rightarrow (\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{C})$  (Regel vom Kettenschluss)

### Aufgabe

- a) Formalisieren Sie folgende Aussagen mit Hilfe von Quantoren, verneinen Sie die Aussagen und übersetzen Sie die verneinten Aussagen in gutes Deutsch.
  - a) “Auf jedem Übungsblatt gibt es eine Aufgabe, die alle Studenten lösen können.”
  - b) “In jedem Jahr gibt es einen Monat, sodass an allen Tagen dieses Monats mindestens eine Stunde lang die Sonne scheint”.
- b) Wann ist es erlaubt in quatisierten Aussagen die Reihenfolge zu ändern? Betrachten Sie dazu folgende Beispiele: Seien  $A, B \subset \mathbb{N}$  und

$$\mathcal{S} := (\forall a \in A \exists b \in B : a < b), \quad \mathcal{T} := (\exists b \in B \forall a \in A : a < b).$$

Gilt  $\mathcal{S} \Rightarrow \mathcal{T}$ ? Gilt  $\mathcal{T} \Rightarrow \mathcal{S}$ ? Beweis oder Gegenbeispiel!

### Aufgabe

Seien  $\mathcal{A}$  und  $\mathcal{B}$  Aussagen. Formulieren Sie mit Hilfe der Verknüpfungen  $\neg, \wedge$  und  $\vee$  eine Aussage, die genau dann wahr ist, wenn **entweder**  $\mathcal{A}$  **oder**  $\mathcal{B}$  wahr ist.