## FORMALE SPRACHEN UND AUTOMATEN

MTV: Modelle und Theorie Verteilter Systeme

21.04.2025 - 27.04.2025

# Zusatzaufgaben 1

#### Aufgabe 1: Aussagenlogik

- 1.a) Beweise nur mit Hilfe von Äquivalenzumformungen, dass  $(p \to \neg q) \land \neg (p \land r)$  und  $\neg ((q \lor r) \land p)$  logisch äquivalent sind.
- 1.b) Beweise oder widerlege mit Hilfe einer Wahrheitstabelle:

$$(p \to q) \land (p \lor \neg q) \equiv \neg (\neg p \leftrightarrow q)$$

- 1.c) Beweise oder widerlege:  $(p \land q) \lor r \equiv (p \land r) \lor (q \land r)$ .
- 1.d) Beweise oder widerlege mithilfe einer Wahrheitstabelle, dass  $(q \land (\neg q \lor p)) \rightarrow p$  allgemeingültig ist.
- 1.e) Beweise oder widerlege mithilfe einer Wahrheitstabelle, dass  $(p \land (q \lor \neg r)) \leftrightarrow p$  ist erfüllbar.
- 1.f) Beweise oder widerlege mithilfe einer Wahrheitstabelle, dass  $(p \to q) \leftrightarrow p \land \neg q$  erfüllbar ist.

#### Aufgabe 2: Prädikatenlogik, Widerspruch und Kontraposition

- 2.a) Beweise:  $\forall y . \forall z . (\exists! x . P(x)) \land (P(y) \land P(z)) \rightarrow y = z$  für das einstellige Prädikat P.
- 2.b) Beweise:  $(\exists x : P_1(x) \to P_2(x)) \to ((\forall y : P_1(y)) \to \exists z : P_2(z))$  für die einstelligen Prädikate  $P_1$  und  $P_2$ .
- 2.c) Beweise:  $(\forall x \in \mathbb{N} . P(x) \to P(x+1)) \land (\exists n \in \mathbb{N} . P(n)) \to \exists y \in \mathbb{N} . P(y) \land P(y+1)$  für das einstellige Prädikat P über natürlichen Zahlen.
- 2.d) Beweise per Widerspruch: Es gibt unendlich viele Primzahlen.
- 2.e) Beweise per Widerspruch:  $\sqrt{2}$  ist irrational. Hinweis: Eine Zahl r ist rational, falls es einen vollständig gekürzten Bruch  $\frac{n}{m}$  gibt mit  $r = \frac{n}{m}$ .
- 2.f) Beweise per Kontraposition: Für aussagenlogische Formeln  $\psi$ ,  $\chi$  gilt:

$$\neg (\neg (\chi \to \bot) \land (\psi \to \bot)) \equiv \top \Rightarrow (\chi \equiv \bot \text{ oder } \psi \not\equiv \bot)$$

2.g) Beweise per Kontraposition:

$$\begin{split} (\exists x \in \mathbb{Z} \;.\; \neg \, P_1(x) \land \neg \, P_2(x)) \to \\ (\exists y \in \mathbb{Z} \;.\; \neg \, (P_1(y-1) \lor P_2(y))) \lor (\exists z \in \mathbb{Z} \;.\; \neg \, (P_2(z) \to P_2(z-1))) \end{split}$$

für die einstelligen Prädikate P<sub>1</sub> und P<sub>2</sub> über ganzen Zahlen.

### **Aufgabe 3: Induktion**

3.a) Gegeben sei die Funktion fib :  $\mathbb{N} \to \mathbb{N}$  zur Berechnung der Fibonacci Folge mit:

$$\label{eq:fib} fib(n) \triangleq \begin{cases} 1 & \text{, falls } n=0 \\ 1 & \text{, falls } n=1 \\ fib(n-2) + fib(n-1) & \text{, sonst} \end{cases}$$

Beweise per Induktion:  $\forall n \in \mathbb{N} . \sum_{k=0}^{n} fib(k) = fib(n+2) - 1$ 

- 3.b) Sei  $\mathbb{N}_{*3} \triangleq \{ n \in \mathbb{N} \mid n \mod 3 = 0 \}$ . Beweise per Induktion:  $\forall n \in \mathbb{N}_{*3}$ . (fib(n+2) mod 2 = 0) Hinweis:  $\forall x, y, z$ . (x+y) mod z = ((x mod z) + (y mod z)) mod z (H2)
- 3.c) Beweise per Induktion die Aussage  $\forall x \in \mathbb{Z}$  . f(x) = -x, wobei:

$$f(x) = \begin{cases} f(x+1) + 1 & \text{falls } x < 0\\ 0 & \text{falls } x = 0\\ f(x-1) - 1 & \text{falls } x > 0 \end{cases}$$