

## Übungen zur Vorlesung „Mathematische Logik“

**Aufgabe 29.** (4 Punkte). Die Binärdarstellung positiver natürlicher Zahlen  $\mathbb{P}$  sei durch die Konstruktoren  $1$ ,  $S_0$  (verdoppeln) und  $S_1$  (verdoppeln +1) gegeben. Wir definieren  $\text{NP}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{P}$  und  $\text{PN}: \mathbb{P} \rightarrow \mathbb{N}$  durch

$$\text{NP}(0) = \text{NP}(S(0)) = 1, \quad \text{NP}(S(S(n))) = \begin{cases} S_0(\text{NP}(S(H(n)))) & \text{falls } E(n) \\ S_1(\text{NP}(S(H(n)))) & \text{sonst} \end{cases}$$

$$\text{PN}(1) = S(0), \quad \text{PN}(S_0(p)) = D(\text{PN}(p)), \quad \text{PN}(S_1(p)) = S(D(\text{PN}(p))).$$

Beweisen Sie informal

- (a)  $\text{NP}(\text{PN}(p)) = p$ ,
- (b)  $\text{PN}(\text{NP}(S(n))) = S(n)$ .

Die Funktionen  $H$  ( $n \mapsto \lfloor n/2 \rfloor$ ),  $D$  ( $n \mapsto 2n$ ) und  $E$  ( $n \mapsto$  „ $n$  ist gerade“) und ihre Eigenschaften dürfen ohne Beweis verwendet werden. Hinweis. (a). Induktion über  $p$ . Ohne Beweis dürfen verwendet werden:

$$\text{NPDouble} : 0 < n \rightarrow \text{NP}(D(n)) = S_0(\text{NP}(n)),$$

$$\text{NPSuccDouble} : 0 < n \rightarrow \text{NP}(S(D(n))) = S_1(\text{NP}(n)).$$

- (b). Induktion über  $n$ . Ohne Beweis darf verwendet werden:

$$\text{CVInd} : \forall n (\forall_{m < n} us(m) \rightarrow us(n)) \rightarrow \forall n us(n)$$

mit  $us$  eine Variable vom Typ  $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}$ .

**Aufgabe 30.** (4 Punkte). Beweisen Sie

- (a) Für jede subelementare Funktion  $f: \mathbb{N}^r \rightarrow \mathbb{N}$  gibt es eine natürliche Zahl  $k$  so daß für alle  $\vec{n} = n_1, \dots, n_r$  gilt

$$f(\vec{n}) < 2^{k(\max(\vec{n}, 1))}.$$

- (b) Die Funktion  $n \mapsto 2^{n \cdot n}$  ist nicht subelementar.

**Aufgabe 31.** (4 Punkte). Definieren Sie die folgenden Programme durch explizite Angabe von Instruktionen, d.h. Basisinstruktionen und den in der Vorlesung (Abschnitt 2.1.2) definierten Programmkonstrukten.

- (a)  $P(x; y)$  berechnet  $2^x$ .
- (b)  $H(x; y)$  berechnet  $\lfloor \frac{x}{2} \rfloor$ , d.h. die größte Zahl  $\leq \frac{x}{2}$ .
- (c)  $L(x; y)$  berechnet den ganzzahligen Logarithmus zur Basis 2, d.h. für  $0 < x$  die Zahl  $y$  mit  $2^y \leq x < 2^{y+1}$ .

**Aufgabe 32.** (4 Punkte). Formalisieren Sie die Beweise aus Aufgabe 29 (siehe ueb08.scm).

**Abgabe.** Mittwoch, 10. Dezember 2025 um 8:00, über Uni2work.