

# Übungen zur Vorlesung Mathematische Logik

## SS 2008, Blatt 3

**Aufgabe 7.** Aus der Vorlesung wissen wir, daß die Menge aller Wörter über einem Alphabet  $\Sigma$  in der lexikographischen Ordnung R-aufzählbar sind. Sei  $r \geq 1$ ; geben Sie eine Ordnung auf der Menge  $(\Sigma^*)^r$  an, in der diese Menge R-aufzählbar ist.

**Aufgabe 8.** Sei  $f$  berechenbar mit  $\text{df}(f) \subseteq \mathbb{N}$  und  $\text{bd}(f) \subseteq \mathbb{N}$ . Zeigen Sie:

- Falls  $f$  injektiv ist, so ist  $f^{-1}$  berechenbar.
- Falls  $f$  monoton ist, so ist  $\text{bd}(f)$  entscheidbar. (Dabei heißt  $f$  *monoton*, falls  $f(k) \leq f(l)$  für alle  $k, l \in \mathbb{N}$  mit  $k < l$ .)

**Aufgabe 9.**

*Are we not drawn onward, we few, drawn onward to new era*

Sei  $\Sigma = \{0, 1\}$ . Für ein Wort  $w = a_1 \dots a_{|w|} \in \Sigma^*$  sei  $w^{-1} = a_{|w|} \dots a_1$ . Ein Wort  $w \in \Sigma^*$  ist ein *Palindrom* gdw.  $w = w^{-1}$ . Geben Sie ein nichtdeterministisches R-Programm an, das die Menge der Palindrome in  $\Sigma^*$  entscheidet.

**Aufgabe 10.** Seien  $\Sigma$  und  $\Pi$  Alphabete und  $V \subseteq (\Sigma^*)^r, W \subseteq (\Pi^*)^s$  mit  $r, s \geq 1$ .

$V$  heißt *auf  $W$  polynomiell reduzierbar* ( $V \leq_p W$ ) gdw. es PTIME - Funktionen  $f_1, \dots, f_s$  von  $(\Sigma^*)^r$  nach  $\Pi^*$  gibt, sodaß für alle  $r$ -Tupel  $\bar{x} \in (\Sigma^*)^r$  gilt:

$$\bar{x} \in V \iff (f_1(\bar{x}), f_2(\bar{x}), \dots, f_s(\bar{x})) \in W.$$

Sei  $\Gamma$  ein weiteres Alphabet und  $U \subseteq (\Gamma^*)^t$  für ein  $t \geq 1$ . Zeigen Sie:

- Ist  $U \leq_p V$  und  $V \leq_p W$ , so ist  $U \leq_p W$ .
- Ist  $V \leq_p W$  und  $W \in \text{PTIME}$ , so ist  $V \in \text{PTIME}$ .
- Ist  $V \leq_p W$  und  $W \in \text{NPTIME}$ , so ist  $V \in \text{NPTIME}$ .

$W \subseteq (\Pi^*)^s$  heißt *NP-vollständig* gdw.  $W \in \text{NPTIME}$  und für alle  $V \in \text{NP}$  gilt  $V \leq_p W$ .  
Folgern Sie:

$$\text{PTIME} = \text{NPTIME} \iff W \in \text{PTIME}.$$

**Aufgabe 11.** Sei  $W \subseteq \mathbb{N}$  und  $a, b \in \mathbb{N}$  mit  $a, b \geq 2$ . Zeigen Sie für  $W_a := \{[n]_a \mid n \in W\}$  und  $W_b := \{[n]_b \mid n \in W\}$ , daß  $W_a \in \text{PTIME}$  gdw.  $W_b \in \text{PTIME}$ .

*Abgabe: Mittwoch, 21. Mai 2008, vor der Vorlesung.*