

Bonn, den 19.06.2002

Berechenbarkeitstheorie

Aufgabenblatt 8

Aufgabe 1

(a) Beweisen Sie, daß die Menge

$$\{\langle e, \sigma, x, y, s \rangle \mid \varphi_{e,s}^\sigma(x) = y\}$$

rekursiv ist.

(b) Beweisen Sie, daß die Menge

$$L_1 = \{\langle e, \sigma, x, y \rangle \mid \varphi_e^\sigma(x) = y\}$$

rekursiv abzählbar ist.

Aufgabe 2

Seien A und B beliebige Mengen. Beweisen Sie die Äquivalenz folgender Aussagen:

1. Es gilt $B \leq_T A$.
2. Es existieren rekursive Funktionen f und g , so daß gilt:

$$x \in B \quad \Leftrightarrow \quad \exists \sigma [\sigma \in W_{f(x)} \wedge \sigma \subset A],$$

$$x \notin B \quad \Leftrightarrow \quad \exists \sigma [\sigma \in W_{g(x)} \wedge \sigma \subset A].$$

Hinweis: Benutzen Sie Aufgabe 1 mit $\varphi_e^A = \chi_B$ und $y = 1$ bzw $y = 0$, um f und g zu finden. Für die andere Richtung verwenden Sie den Komplementierungs-Satz („Complementation-Theorem“).

Aufgabe 3

Beweisen Sie: $[A \oplus B]_T$ ist die kleinste obere Schranke („least upper bound“) der Grade („degrees“) $\underline{a} = [A]_T$ und $\underline{b} = [B]_T$. Zu zeigen ist also:

Es sei $\underline{a} \cup \underline{b} = [A \oplus B]_T$, dann gilt

1. $\underline{a} \leq_T (\underline{a} \cup \underline{b})$.
2. $\underline{b} \leq_T (\underline{a} \cup \underline{b})$.
3. $\forall \underline{c} [\underline{a} \leq_T \underline{c} \wedge \underline{b} \leq_T \underline{c} \Rightarrow (\underline{a} \cup \underline{b}) \leq_T \underline{c}]$.

Homepage der Vorlesung:

<http://www.math.uni-bonn.de/people/logic/Lectures/SoSe2002/Welch.html>

Newsgroup: uni-bonn.math.logik