

## ***Berechenbarkeitstheorie***

### Aufgabenblatt 4

#### **Aufgabe 1**

Beweisen Sie Proposition 18:

Die Relationen  $P$  und  $Q$  sind primitiv rekursiv.

Dabei sind  $P$  und  $Q$  wie folgt definiert:

$$P(e, s, \vec{x}, z) :\Leftrightarrow \phi_{e,s}(\vec{x}) \simeq z,$$

$$Q(e, s, \vec{x}, z) :\Leftrightarrow \phi_{e,s}(\vec{x}) \downarrow.$$

#### **Aufgabe 2**

Die Funktion  $f(x_1, x_2)$  sei partiell rekursiv. Finden Sie eine rekursive (d.h. total rekursive) Funktion  $g(x_1, x_2)$ , so daß gilt:

$$\phi_{g(e_1, e_2)}(x_1) = f(\phi_{e_1}(x_1), \phi_{e_2}(x_1)).$$

#### **Aufgabe 3**

Zeigen Sie, daß eine primitiv rekursive Funktion  $g(x_1, x_2, x_3)$  existiert, so daß gilt:

$$\phi_e^{(3)}(x_1, x_2, x_3) = \phi_{g(x_1, x_2, x_3)}^{(1)}(e)$$

#### **Aufgabe 4**

Zeigen Sie, daß keine rekursive Funktion  $f(x)$  existiert, so daß gilt:

$$\phi_e(e) \downarrow \Rightarrow f(e) = \phi_e(e) + 1.$$

#### **Aufgabe\* 5**

Eine partiell rekursive Funktion  $g(x)$  heißt genau dann *erweiterbar* („extendable“), wenn eine total rekursive Funktion  $f(x)$  existiert, so daß  $g(x) \downarrow \Rightarrow f(x) = g(x)$  gilt.

Zeigen Sie unter Benutzung der Aussage von Aufgabe 4):

Es existiert keine rekursive Funktion  $f(x)$ , so daß gilt:

$$f(e) = \begin{cases} 1, & \text{wenn } \phi_e(x_1) \text{ erweiterbar ist.} \\ 0, & \text{sonst.} \end{cases}$$

**Hinweis:** Finden Sie eine erweiterbare Funktion  $k(x)$ , so daß  $h(x, t)$  partiell rekursiv ist, wobei  $h(x, t)$  definiert ist durch

$$h(x, t) = \begin{cases} \phi_e(x) + 1, & \text{wenn } \phi_t(t) \downarrow. \\ k(x), & \text{sonst.} \end{cases}$$

Homepage der Vorlesung:

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

Newsgroup: [uni-bonn.math.logik](mailto:uni-bonn.math.logik)