

## 2 Rekursive Funktionen

### 2.1 Berechenbarkeit, Entscheidbarkeit, Aufzählbarkeit

Welche der folgenden Aussagen sind wahr? Begründen Sie Ihre Antwort.

- Jede berechenbare Funktion ist Turing-berechenbar.
- Eine Relation  $R$  ist partiell entscheidbar gdw.  $R$  rekursiv aufzählbar ist.
- Ist  $R$  nicht entscheidbar, so ist  $R$  oder  $\bar{R}$  nicht partiell entscheidbar.
- Wenn  $R \subseteq (\Sigma^*)^n$  partiell entscheidbar ist, dann auch  $\bar{R} = (\Sigma^*)^n \setminus R$

### 2.2 Primitiv rekursive Funktionen

- Zeigen Sie, dass die folgenden Funktionen
  - $Prod: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  mit  $Prod(x, y) = x * y$  und
  - $Moddiff: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  mit

$$Moddiff(x, y) = x \dot{-} y = \begin{cases} 0 & x < y \\ x - y & x \geq y \end{cases}$$

primitiv rekursiv sind.

### 2.3 Partiiell rekursive Funktionen

- Zeigen Sie, dass die Funktion  $Partdiff: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  mit

$$Partdiff(x, y) = \begin{cases} x - y & x \geq y \\ \text{nicht definiert} & \text{sonst} \end{cases}$$

partiell rekursiv ist, indem Sie zeigen, dass die Funktion für die definierten Werte primitiv rekursiv ist.

### 2.4 Berechnungsstärke verschiedener Modelle

Welche der folgenden Aussagen sind wahr? Begründen Sie Ihre Antwort.

- Alle primitiv rekursiven Funktionen sind LOOP-berechenbar.
- Ist eine Funktion  $f$  nicht LOOP-berechenbar, dann ist  $f$  nicht total und auch keine berechenbare Funktion.
- Jede Turing-berechenbare Funktion ist auch  $\mu$ -rekursiv.
- Es gibt Funktionen, die nicht berechenbar sind.
- Alle Relationen sind entscheidbar.

## 2.5 Beispiele für das PKP

Sei  $\Sigma = \{0, 1\}$  und seien  $A$  und  $B$  Listen von jeweils 3 Zeichenketten. Hat das PKP für die folgenden Fälle jeweils eine Lösung?

	Liste $A$	Liste $B$
$i$	$w_i$	$x_i$
a) 1	1	111
2	10111	10
3	10	0

	Liste $A$	Liste $B$
$i$	$w_i$	$x_i$
b) 1	10	101
2	011	11
3	101	011