

Operationen auf Funktionen

• Einsetzung E

Gegeben $f : \mathbb{N}_0^n \rightarrow \mathbb{N}_0$, $g_1 : \mathbb{N}_0^k \rightarrow \mathbb{N}_0$, \dots , $g_n : \mathbb{N}_0^k \rightarrow \mathbb{N}_0$.
 $E(f, g_1, \dots, g_n) : \mathbb{N}_0^k \rightarrow \mathbb{N}_0$ ('Einsetzung der g_i in f '),
 $E(f, g_1, \dots, g_n)(x_1, \dots, x_k) = f(g_1(x_1, \dots, x_k), \dots, g_n(x_1, \dots, x_k))$.

• Primitive Rekursion PR

Gegeben $f : \mathbb{N}_0^k \rightarrow \mathbb{N}_0$, $g : \mathbb{N}_0^{k+2} \rightarrow \mathbb{N}_0$.
 $PR(f, g) : \mathbb{N}_0^{k+1} \rightarrow \mathbb{N}_0$,
 $PR(f, g)(x_1, \dots, x_k, 0) = f(x_1, \dots, x_k)$,
 $PR(f, g)(x_1, \dots, x_k, y+1) = g(x_1, \dots, x_k, y, PR(f, g)(x_1, \dots, x_k, y))$.

Induktive Definition der primitiv-rekursiven Funktionen

1. Die Funktionen C^k, S , U_i^k ($1 \leq i \leq k$), $k \in \mathbb{N}_0$, sind primitiv-rekursiv.
2. Sind f, g_1, \dots, g_n primitiv-rekursive Funktionen, so ist $E(f, g_1, \dots, g_n)$ eine primitiv-rekursive Funktion.
3. Sind f, g primitiv-rekursive Funktionen, so ist $PR(f, g)$ eine primitiv-rekursive Funktion.

Es gilt:

Eine Funktion $f : \mathbb{N}_0^k \rightarrow \mathbb{N}_0$ ist genau dann primitiv-rekursiv, wenn sie LOOP-berechenbar ist.

Bemerkungen

1. Alle "üblichen" Funktionen (Prädikate) sind primitiv-rekursiv:

$$\begin{aligned} &x + y, x * y, x^y, \max(x, y), \min(x, y), x \text{ div } y, x \text{ mod } y, x!, \dots \\ &x = y, x < y, x | y, \dots. \end{aligned}$$

2. Weitere primitiv-rekursive Funktionen (falls f primitiv-rekursiv):

$$\sum_{i=x}^y f(x_1, \dots, x_k, i), \prod_{i=x}^y f(x_1, \dots, x_k, i).$$

Die Kodierungsfunktion γ

Für $i = 1, 2, 3, \dots$ sei p_i die i -te Primzahl ($p_1 = 2, p_2 = 3, p_3 = 5, \dots$).

Sei $\gamma : \bigcup_{k=0}^{\infty} \mathbb{N}_0^k \rightarrow \mathbb{N}_0$ definiert durch:

$$\gamma(x_1, \dots, x_k) = \begin{cases} 0, & \text{falls } k = 0 \\ 2^{x_1} * 3^{x_2} * \dots * p_k^{x_k}, & \text{sonst.} \end{cases}$$

Es gilt:

- γ ist primitiv-rekursiv.

- Zu jedem $m \in \mathbb{N}_0$, $m \neq 0$, gibt es eine Primfaktorzerlegung

$$m = 2^{m_1} * 3^{m_2} * \dots * p_n^{m_n}$$

(eindeutig bis auf eventuell weitere Faktoren $p_{n+1}^0, l > 0$).

- Es gibt primitiv-rekursive Funktionen $gpr : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ und $exp : \mathbb{N}_0^2 \rightarrow \mathbb{N}_0$ mit

$gpr(x) = \text{größtes } n, \text{ so dass } x \text{ durch } p_n \text{ teilbar ist}$
 $(\text{falls } x > 1, \text{ sonst } 0)$,

$exp(x, y) = \text{Exponent von } p_x \text{ in der Primfaktorzerlegung von } y$
 $(\text{falls } x, y > 0, \text{ sonst } 0)$.

Induktive Definition der primitiv-rekursiven Funktionen

1. Die Funktionen C^k, S , U_i^k ($1 \leq i \leq k$), $k \in \mathbb{N}_0$, sind primitiv-rekursiv.
2. Sind f, g_1, \dots, g_n primitiv-rekursive Funktionen, so ist $E(f, g_1, \dots, g_n)$ eine primitiv-rekursive Funktion.
3. Sind f, g primitiv-rekursive Funktionen, so ist $PR(f, g)$ eine primitiv-rekursive Funktion.

Es gilt:

In der Praxis sind oft weitere Rekursionsformen gebräuchlich, die sich alle durch PR ausdrücken lassen und somit nicht aus der Klasse der primitiv-rekursiven Funktionen herausführen. Z.B.: (Schreibweise: $\vec{x} = x_1, \dots, x_k$)

Bemerkung

In der Praxis sind oft weitere Rekursionsformen gebräuchlich, die sich alle durch PR ausdrücken lassen und somit nicht aus der Klasse der primitiv-rekursiven Funktionen herausführen. Z.B.: (Schreibweise: $\vec{x} = x_1, \dots, x_k$)

- *Wertverlaufsrekursion*

$$\begin{aligned} h &= WVR(f, g), \\ h(\vec{x}, 0) &= f(\vec{x}), \\ h(\vec{x}, y+1) &= g(\vec{x}, y, h(\vec{x}, 0), \dots, h(\vec{x}, y)). \end{aligned}$$

- *Simultane Rekursion*

$$\begin{aligned} \text{Für } i &= 1, \dots, n: \\ h_i &= SR(f_1, \dots, f_n, g_1, \dots, g_n), \\ h_i(\vec{x}, 0) &= f_i(\vec{x}), \\ h_i(\vec{x}, y+1) &= g_i(\vec{x}, y, h_1(\vec{x}, y), \dots, h_n(\vec{x}, y)). \end{aligned}$$

Weitere Operationen auf Funktionen:

• Minimalisierung (μ -Operator) μ

Gegeben $f : \mathbb{N}_0^{k+1} \rightarrow \mathbb{N}_0$.
Sei $M = \{y \in \mathbb{N}_0 \mid f(x_1, \dots, x_k, y) \text{ ist definiert für alle } y' \leq y$ und $f(x_1, \dots, x_k, y) = 0\}$.

$$\mu(f) : \mathbb{N}_0^k \rightarrow \mathbb{N}_0, \quad \mu(f)(x_1, \dots, x_k) = \begin{cases} \min(M), & \text{falls } M \neq \emptyset \\ \text{undefiniert sonst.} \end{cases}$$