

Semantik:

- Jede Variable kann eine natürliche Zahl aufnehmen (idealisiert: beliebig groß).
- Zuweisung: wie üblich.
- “;”: wie üblich (Nacheinanderausführung).
- **loop** x **do** P **enddo** : P wird so oft nacheinander ausgeführt, wie der Wert der Variablen x zu Beginn der Schleife angibt.

Bemerkungen

1. Die Programmiersprache LOOP ist sehr einfach, mächtigere Konstruktionen sind programmierbar, z.B. (x, y, z Variablen, $c \in \mathbb{N}_0$):

- $x_1 := c$; $\underbrace{x_1 := x_1 + 1; \dots; x_1 := x_1 + 1}_{c\text{-mal}}$
- $x_1 := x_1 \div 1$; $y := 0$; $z := 0$; **loop** x_1 **do** $y := z$; $z := z + 1$ **enddo**; $x_1 := y$
- $x_1 := x_2 \div c$; $x_3 := c$; $x_1 := x_2$; **loop** x_3 **do** $x_1 := x_1 \div 1$ **enddo**
- $x_1 := x_2 + x_3$; $x_1 := x_2$; **loop** x_3 **do** $x_1 := x_1 + 1$ **enddo**
- **if** $y = 0$ **then** P_1 **else** P_2 **endif**;
 $z_1 := 1 \div y$; $z_2 := 1 \div z_1$; **loop** z_1 **do** P_1 **enddo**; **loop** z_2 **do** P_2 **enddo**

2. Jedes LOOP-Programm stoppt nach endlicher Zeit.

Definition. Eine Funktion $f : \mathbb{N}_0^k \rightarrow \mathbb{N}_0$ heißt **LOOP-berechenbar**, wenn es ein LOOP-Programm P gibt, das f in folgendem Sinn berechnet: Wird P in einem Zustand gestartet, in dem die Variablen x_1, \dots, x_k mit n_1, \dots, n_k und alle übrigen Variablen mit 0 belegt sind, so hat die Variable x_0 nach Beendigung des Programms den Wert $f(n_1, \dots, n_k)$.

Bemerkungen

1. Alle “üblichen” Funktionen (Prädikate) sind LOOP-berechenbar:
 $x + y, x * y, x^y, \max(x, y), \min(x, y), x \text{ div } y, x \text{ mod } y, x^1, \dots$
 $x = y, x < y, x | y, \dots$
2. Alle LOOP-berechenbaren Funktionen sind total.

Die Paarfunktion

Sei $pair^2 : \mathbb{N}_0^2 \rightarrow \mathbb{N}_0$ definiert durch: $pair^2(x, y) = x + \sum_{i=1}^{x+y} i$.

Es gilt: $pair^2$ ist bijektiv.

Umkehrfunktionen von $pair^2$: $\pi_1^2(pair^2(x, y)) = x$,
 $\pi_2^2(pair^2(x, y)) = y$.

Allgemeiner (für $k \geq 1$): $pair^k : \mathbb{N}_0^k \rightarrow \mathbb{N}_0$ (bijektiv) definiert durch:

$$pair^1(x) = x,$$

$$pair^k(x_1, \dots, x_k) = pair^2(x_1, pair^2(x_2, pair^2(x_3, \dots, pair^2(x_{k-1}, x_k) \dots)))$$
 für $k > 1$.

Umkehrfunktionen von $pair^k$: π_1^k, \dots, π_k^k .

Es gilt: $pair^k, \pi_1^k, \dots, \pi_k^k$ sind LOOP-berechenbar (für $k \geq 1$).

Die Ackermannfunktion

$$ack(0, y) = y + 1,$$

$$ack(x + 1, 0) = ack(x, 1),$$

$$ack(x + 1, y + 1) = ack(x, ack(x + 1, y)).$$

Lemma 2.1.1 Die Ackermannfunktion ack hat folgende Eigenschaften (für alle $x, y \in \mathbb{N}_0$):

- a) $y < ack(x, y)$.
- b) $ack(x, y) < ack(x, y + 1)$.
- c) $ack(x, y + 1) \leq ack(x + 1, y)$.
- d) $ack(x, y) < ack(x + 1, y)$.

Satz 2.1.2 Zu jeder LOOP-berechenbaren Funktion $f : \mathbb{N}_0^k \rightarrow \mathbb{N}_0$ gibt es $l \in \mathbb{N}_0$ mit $f(z_1, \dots, z_k) < ack(l, \max(z_1, \dots, z_k))$.

Satz 2.1.3 Die Ackermannfunktion ist nicht LOOP-berechenbar.

Programmiersprache WHILE

$\langle \text{Programm} \rangle ::= \langle \text{Anweisung} \rangle \mid \langle \text{Anweisung} \rangle ; \langle \text{Programm} \rangle$
 $\langle \text{Anweisung} \rangle ::= \langle \text{Zuweisung} \rangle \mid \langle \text{Schleife} \rangle$
 $\langle \text{Zuweisung} \rangle ::= \langle \text{Variable} \rangle := \langle \text{Ausdruck} \rangle$
 $\langle \text{Ausdruck} \rangle ::= 0 \mid \langle \text{Variable} \rangle \mid \langle \text{Variable} \rangle + 1$
 $\langle \text{Schleife} \rangle ::= \text{loop } \langle \text{Variable} \rangle \text{ do } \langle \text{Programm} \rangle \text{ enddo} \mid$
 $\text{while } \langle \text{Variable} \rangle \neq 0 \text{ do } \langle \text{Programm} \rangle \text{ enddo}$
 $\langle \text{Variable} \rangle ::= x_0 \mid x_1 \mid x_2 \mid \dots \mid y_0 \mid \dots \mid z_0 \mid \dots$

Semantik der **while**-Schleife:

$\langle \text{Programm} \rangle$ wird so lange wiederholt, wie der Wert von $\langle \text{Variable} \rangle$ nicht 0 ist.