

## 10.2

$x \div y$

---

```
1 x := x + 1;
2 LOOP x
#   Increase z unless x == 0
3   k := 0;
4   LOOP x DO k := 1 END
5   LOOP k DO z := z + 1 END
#   Subtract divisor from dividend
6   LOOP y DO x := x - 1 END
7 END
8 z := z + 1;
```

---

$x \bmod y$

---

```
# get clones of variables for calculation
1 LOOP x DO a := a + 1 END
2 LOOP y DO b := b + 1 END
3 a := a + 1;
4 LOOP a
#   Increase z unless a == 0
5   k := 0;
6   LOOP a DO k := 1 END
7   LOOP k DO z := z + 1 END
#   Subtract divisor from dividend
8   LOOP b DO a := a - 1 END
9 END
10 z := z + 1;
11 LOOP z DO
12   LOOP y DO
13     j := j + 1;
14   END
15 END
16 LOOP j DO x := x - 1; END
```

---

## 10.3

Sei  $P$  das gegebene Programm und beschreibe  $P_n$  die  $n$ te Programmzeile und  $P_{n,m}$  das Teilprogramm von der  $n$ ten bis zur  $m$ ten Programmzeile, so gilt:

Sei  $k$  der kleinste Wert für den  $pr_1([P_{6,12}]^k(n+1, 0, 1, n, 0)) = 0$  gilt.

$$\begin{aligned}
 [P](n, 0, 0, 0, 0) &= [P_{2,14}](n+1, 0, 0, 0, 0) \\
 &= [P_{3,14}](n+1, 0, 0, 0, 0) \\
 &= [P_{4,14}](n+1, 0, 1, 0, 0) \\
 &= [P_{5,14}](n+1, 0, 1, n, 0) \\
 &= [P_1 4]([P_{5,12}](n+1, 0, 1, n, 0)) \\
 &= [P_1 4]([P_{6,12}]^k(n+1, 0, 1, n, 0))
 \end{aligned}$$

$[P_{6,12}]$  ist hierbei definiert als

$$\begin{aligned}
 [P_{6,12}](n, m, o, p, 0) &= [P_{7,12}](n, m+1, o, p, 0) \\
 &= [P_{8,12}](n, m+1, o, p, 0) \\
 &= [P_{11,12}]([P_9]^{m+1}(n, m+1, o, p, 0)) \\
 &= [P_{11,12}](n, m+1, o, p, o \cdot (m+1)) \\
 &= [P_{12}](n, m+1, o \cdot (m+1), p, o \cdot (m+1)) \\
 &= (n, m+1, o \cdot (m+1), n - o \cdot (m+1), o \cdot (m+1))
 \end{aligned}$$

Insgesamt berechnet  $[P](n)$  das kleinste  $m$  für das gilt  $n \leq m!$ .

## 10.4

Um zu zeigen, dass jede *While*-berechenbare Funktion *While*<sub>0</sub>-berechenbar ist, muss für jede Teilfunktion aus dem *While* Programm, die es nicht in der *While*<sub>0</sub> definition gibt ein äquivalentes Teilprogramm in *While*<sub>0</sub> From gefunden werden.

Zu zeigen ist:

$$X_i := 0 \leftrightarrow X_i := 0 - 1 \quad (1)$$

$$X_i := X_j + X_k \leftrightarrow X_i := X_j; \text{ loop } X_k \text{ begin } X_i := x_i + 1 \text{ end}; \quad (2)$$

$$X_i := X_j - X_k \leftrightarrow X_i := X_j; \text{ loop } X_k \text{ begin } X_i := x_i - 1 \text{ end}; \quad (3)$$

$$X_i := X_j \leftrightarrow X_i := x_j + 1; X_i := X_i - 1; \quad (4)$$

$$\text{loop } X_i \text{ begin } Q \text{ end} \leftrightarrow X_k := X_i; \text{ while } X_k > 0 \text{ do begin } Q; X_k := X_k - 1 \text{ end} \quad (5)$$

Beweis zu 1.:

$$\begin{aligned} x_i := 0 &\leftrightarrow [P](n_1, n_2, \dots) = (n_1, \dots, n_{i-1}, 0, n_{i+1}, \dots) \\ &\leftrightarrow (n_1, \dots, n_{i-1}, 0 - 1, n_{i+1}, \dots) \\ &\leftrightarrow x_i := 0 - 1 \end{aligned}$$

Beweis zu 4.:

Sei  $[Q_1]$  die Funktion die die Semantik von  $x_i := x_j + 1$  und  $[Q_2]$  die Semantik von  $X_i := X_i - 1$  beschreibt.

$$\begin{aligned} X_i := X_j &\leftrightarrow [P](n_1, n_2, \dots) = (n_1, \dots, n_{i-1}, n_j, n_{i+1}, \dots) \\ &= (n_1, \dots, n_{i-1}, n_j + 1 - 1, n_{i+1}, \dots) \\ &\leftrightarrow [Q_2]([Q_1](n_1, n_2, \dots)) \\ &\leftrightarrow X_i := X_j + 1; X_i := X_i - 1 \end{aligned}$$

Beweis zu 5.:

$$\begin{aligned} \text{loop } X_i \text{ begin } Q \text{ end} &\leftrightarrow [P](n_1, n_2, \dots) = [Z]_i^n(n_1, n_2, \dots) \\ &= ([A]([Q](n_1, \dots)))_i^n \\ &= [Z]^n(n_1, n_2, \dots) \text{ f\"ur das kleinste } n \text{ mit } pr_i([Z]^n(n_1, n_2, \dots)) = 0 \end{aligned}$$

da  $n_i$  mal  $n_i - 1 = 0$