

Rekurrenzsätze

- **Polynomieller Rekurrenzsatz:** Seien r, g Funktionen $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_+$ und n_0, k, s natürliche Zahlen mit $s \geq 1$. Dann gilt:

$$\left. \begin{array}{l} r(n) = r(n-s) + g(n) \text{ für alle } n \geq n_0 \\ O(g) = O(n^k) \end{array} \right\} \Rightarrow O(r) = O(n^{k+1})$$

- **Exponentieller Rekurrenzsatz:** Seien r, g Funktionen $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_+$ und b, n_0, k natürliche Zahlen mit $b \geq 2$. Dann gilt:

$$\left. \begin{array}{l} r(n) = b \cdot r(n-1) + g(n) \text{ für alle } n \geq n_0 \\ O(g) \subseteq O(n^k) \end{array} \right\} \Rightarrow O(r) = O(b^n)$$

Rekurrenzsätze

- **Logarithmischer Rekurrenzsatz:** Seien r, g Funktionen $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_+$ und b, n_0 natürliche Zahlen. Sei r monoton wachsend und $b \geq 2$. Dann gilt:

$$\left. \begin{array}{l} r(b \cdot n) = r(n) + g(n) \text{ für alle } n \geq n_0 \\ O(g) = O(1) \end{array} \right\} \Rightarrow O(r) = O(\log n)$$

- **Linear-logarithmischer Rekurrenzsatz:** Seien r, g Funktionen $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_+$ und b, n_0 natürliche Zahlen. Sei r monoton wachsend und $b \geq 2$. Dann gilt:

$$\left. \begin{array}{l} r(b \cdot n) = b \cdot r(n) + g(n) \text{ für alle } n \geq n_0 \\ O(g) = O(n) \end{array} \right\} \Rightarrow O(r) = O(n \cdot \log n)$$

Abstrakte Syntax von F

$z \in \mathbb{Z}$

$c \in Con = false \mid true \mid z$

$x \in Id = \mathbb{N}$

$t \in Ty = bool \mid int \mid t \rightarrow t$

$o \in Opr = + \mid - \mid * \mid \leq$

$e \in Expr =$

c

$| x$

$| e o e$

$| if e then e else e$

$| fn x : t \Rightarrow e$

$| e e$

```
datatype con = False | True
              | IC of int
type id = string
datatype ty = Bool | Int
           | Arrow of ty * ty
datatype opr = Add | Sub
             | Mul | Leq
datatype exp =
    Con of con
  | Id of id
  | Opr of opr * exp * exp
  | If of exp * exp * exp
  | Abs of id * ty * exp
  | App of exp * exp
```