

Berechenbarkeit und Komplexität

Serie 3

1. Beweis über verschachtelte Induktion:

i) $y < A(x, y)$

- Induktionsanfang: $(x = 0) : y < y + 1 = A(0, y)$, gilt also für $x = 0$

- Induktionsannahme: Behauptung gilt für x und für alle y .

- Induktionsschritt: $(x \rightarrow x + 1)$: zu zeigen ist, daß $y < A(x + 1, y)$
für $x + 1$ und alle y gilt. Ich betrachte dazu die folgende Induktion über y :

- Induktionsanfang: $(y = 0) : 0 \stackrel{(\text{äußere IV})}{<} 1 \stackrel{\text{Def. A}}{<} A(x, 1) = A(x + 1, 0)$

- Induktionsannahme: Behauptung gelte für $x + 1$ und y .

- Induktionsschritt: $(y \rightarrow y + 1)$: zu zeigen ist $(y + 1) < A(x + 1, y + 1)$

Es gilt $A(x + 1, y + 1) \stackrel{\text{Def. A}}{=} A(x, A(x + 1, y))$.

Nach Induktionsannahme der äußeren Induktion gilt:

$A(x + 1, y) \stackrel{(\text{äußere IV})}{<} A(x, A(x + 1, y))$

Nach Induktionsannahme der inneren Induktion gilt:

$A(x + 1, y + 1) > y$

Demnach folgt für $x + 1$ und alle y :

$y < A(x + 1, y)$ für $x + 1$.

Nach Induktionsannahme gilt nun also:

$y < y + 1 \leq A(x + 1, y) < A(x + 1, y + 1)$

Demnach gilt ebenfalls:

$y + 1 < A(x + 1, y + 1)$, woraus folgt

$y < A(x, y)$

ii) $A(x, y) < A(x, y + 1)$

Beweis: für $x = 0$ gilt:

$A(0, y) = y + 1 < y + 2 = A(0, y + 1)$

Sei nun $x > 0$, so gilt nach i):

$A(x, y) < A(x - 1, A(x, y)) = A(x, y + 1)$

Demnach gilt also $A(x, y) < A(x, y + 1)$

iii) $A(x, y + 1) \leq A(x + 1, y)$

Beweis durch Induktion über y :

- Induktionsanfang: $(y = 0) : A(x, 1) \stackrel{\text{Def. A}}{=} A(x + 1, 0)$.

- Induktionsannahme: Behauptung gilt für alle y .

- Induktionsschritt: $(y \rightarrow y + 1)$: nach i) gilt:
 $y + 1 < A(x, y + 1)$, demnach natürlich auch
 $y + 2 \leq A(x, y + 1) \stackrel{i)}{=} A(x + 1, y)$

Unter Verwendung von ii) folgt:

$$A(x, y + 2) \leq A(x, A(x + 1, y)) = A(x + 1, y + 1)$$

Demnach gilt also auch:

$$A(x, y + 1) \leq A(x + 1, y)$$

Unter Verwendung von i), ii) und iii) folgt schließlich, daß für alle x, y aus \mathbb{N} gilt: $y < A(x, y) < A(x, y + 1) \leq A(x + 1, y)$

2. 1. Fall: $x = x', y = y'$

Es gilt trivialerweise: $A(x, y) = A(x', y')$

2. Fall: $x = x', y < y'$

Es gilt nach 1. ii): $A(x, y) < A(x', y')$

3. Fall: $x < x', y = y'$

Es gilt nach 1. ii) und 1. iii): $A(x, y) < A(x', y')$

4. Fall: $x < x', y < y'$

Da nach 1. i) $A(x, y) < A(x + 1, y + 1)$ folgt,

gilt auch: $A(x, y) < A(x', y')$

In 2.-4. Fall ist zu berücksichtigen, daß die Ackermannfunktion monoton wächst, d.h. wenn die gewünschten Eigenschaften bei $x' = x + 1$, bzw. bei $y' = y + 1$ zutreffen, treffen sie auf jeden Fall auch bei $x' = x + n$, bzw. $y' = y + n$ zu.

3. a) Darstellung der Fibonacci-Funktion mittels DPR:

$$F(i) = \text{sub}_2(f, \pi_1^1, \pi_1^1)$$

$$f(n, m) = \text{DPR}(g_0, g_1, h)$$

$$g_0(n) = 0$$

$$g_1(n) = 1$$

$$h(n, f(n, m - 2), f(n, m - 1)) = \text{sub}_2(k, \pi_2^3, \pi_3^3)$$

$$k(n, m) = \text{pr}(d, e)$$

$$d(n) = n$$

$$e(n, m - 1, f(n, m - 1)) = \text{succ}(\pi_3^3)$$