

7. Stunde

Thursday, April 29, 2010

14:11

Lemma: TFAE (the following are equivalent):

- (1) A r.e. Coll. : $\exists B \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ rel., $A = \{x : \exists y \langle x, y \rangle \in B\}$
- (2) $\exists g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ part. rel. $A = \text{dom}(g) = \{x \in \mathbb{N} : g(x) \text{ def.}\}$
- (3) $\exists f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ part. rel. $A = f''\mathbb{N} = \{f(x) : x \in \text{dom}(f)\}$
- (4) $A = \emptyset$ oder $\exists f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ total rel. $A = f''\mathbb{N}$
- (5) A endl. oder $\exists f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ total, inj., rel. $A = f''\mathbb{N}$

Bew: (5) \rightarrow (4) und (4) \rightarrow (3) klar

(3) \rightarrow (2) $A = f''\mathbb{N} = \{y : \exists \langle x, z \rangle : T(m, x, z) \ \& \ y = \langle z \rangle_0\}$
 (dabei ist in der Code einer Maschine die f berechnet),

$$g(y) := \mu k : T(m, \langle k \rangle_0, \langle k \rangle_1) \ \& \ y = \langle \langle k \rangle_1 \rangle_0$$

$$g(y) \text{ def. gdw } f(y) \text{ def. gdw } y \in A$$

(2) \rightarrow (1) $A = \text{dom}(g) = \{x : \exists y T(m, x, y)\}$ ist

Proj. einer rel. (sogar: prim. rel.) TTM von $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$

(1) \rightarrow (5) Sei A unendl. und die Projektion von B .

$$P_0(s, y) := \exists m < \langle y \rangle_0 : \langle y \rangle_0 \neq \langle s \rangle_m \text{ ist prim. rel.}$$

$$h_0: S \mapsto \mu z : z = \langle x, y \rangle, \langle x, y \rangle \in B, P_0(s, y)$$

ist also rel., und (weil A unendl.) total.

$$h_1(\langle e_0, e_1, \dots, e_n \rangle) := \langle e_0, e_1, \dots, e_n, h_0(\langle e_0, \dots, e_n \rangle) \rangle$$

ist tot./rel., (weil die "append" Fkt rek. ist),

$$f(0) := (h_1(0))_0 \in A$$

$$f(1) := (h_1(h_1(0)))_1 = \langle f(0), h_0(\langle f(0) \rangle) \rangle_1 =$$

$$h_0(\langle f(0) \rangle) \text{ ist in } A \text{ und ungleich } f(0).$$

Allgemein:

$$f(n) = (h_1^{n+1}(0))_n \text{ ist MA, vgl. } f(0), \dots, f(n-1)$$

$\Rightarrow f$ ist die gesuchte Fkt:

total, inj. und $f''\mathbb{N} \in A$ nach Konstruktion

$$f''\mathbb{N} = A: \text{ Sei } x \in A. \text{ Dann gibt es } y \text{ s.d. } \langle x, y \rangle \in B$$

Sei q sol $(x, y) \in D$ und $\langle x, y \rangle$ min. mit
dieser Eig. Es gibt nur endlich viele $z < \langle x, y \rangle$,
 h_1 nimmt also irgendwann den Wert $\langle x, y \rangle$ an,
damit ist q im Bild von f .