

Lemma 3.31 (Gödel's β -Funktion) Es gibt eine
 $*$ -rekursive Fkt $\beta(a, b, i)$ mit folgender Eigenschaft:
 Für jede endl. Folge c_0, \dots, c_{n-1} gibt es a und b s.d.
 $\beta(a, b, i) = c_i$ für $i = 0, \dots, n-1$ gilt.

Bew.: Betrachte die $*$ -rekursive Fkt

$$\beta(a, b, i) = \mu z \quad z \equiv a \pmod{b(i+1)+1}$$

Seien c_0, \dots, c_{n-1} gegeben. Wähle $b \in \mathbb{N}$ mit
 $n! \mid b$ und $b > c_i$ f.a. $i = 0, \dots, n-1$.

Beh.: $b \cdot 1 + 1, \dots, b \cdot n + 1$ sind paarweise
 teilerfremd.

Bew. der Beh.: Sei p prim mit $p \mid b \cdot i + 1$
 $\Rightarrow p \nmid b$. Ang. $p \mid (b \cdot j + 1)$ für ein $j > i$.
 (mit $0 < i, j \leq n$)

$$\Rightarrow p \mid b(j-i) \Rightarrow p \mid (j-i) \text{ bzw. } (j-i) \mid b. \quad \square_{\text{Beh.}}$$

Sei a eine gemeinsame Lsg. der Kongruenzen
 $a \equiv c_0 \pmod{b \cdot 1 + 1}$

\vdots

$$a \equiv c_{n-1} \pmod{b \cdot n + 1}$$

\Rightarrow existiert nach dem chin. Restsatz.

Wg. $c_i < b(i+1) + 1$ ist c_i die kleinste
 natürliche Zahl, die zu a kongruent modulo
 $b(i+1) + 1$ ist. \square

Bew. von Satz 3.29.

klar: ~~Rekur~~ $*$ -rekursive Fkt. sind rekursiv.

\exists : $*$ -rekursive Fkt. sind abh. unter prim. Rek. (R2),
 d.h. für g, h $*$ -rek. und f gegeben durch

$$f(\bar{x}, 0) = g(\bar{x}), \quad f(\bar{x}, y+1) = h(\bar{x}, y, f(\bar{x}, y))$$

ist f auch $*$ -rekursiv.

Wir betrachten die $*$ -rek. Relation

$$R(x, y, a, b) \Leftrightarrow [\beta(a, b, 0) = g(\bar{x}) \wedge \forall i < y$$

$$\beta(a, b, i+1) = h(\bar{x}, i, \beta(a, b, i))]$$

Es gilt $\forall \bar{x}, y \exists a, b R(\bar{x}, y, a, b)$ nach 3.30

Also ist

$$S(\bar{x}, y) = \mu s \exists a, b \leq s R(\bar{x}, y, a, b)$$

$*$ -rekursiv. Dann ist

$$f(\bar{x}, y) = \mu z \exists a, b \leq S(\bar{x}, y) (R(\bar{x}, y, a, b) \wedge z = \beta(a, b, y))$$

ebenfalls $*$ -rekursiv.

□

§3.6 Gödelnummern von Formeln

Sei $L = \{\lambda_1, \dots, \lambda_n\}$ eine endl. Sprache

Wir ordnen den Zeichen, die in L-Fml vorkommen, Gödelnummern zu (d.h. inj. Abb. Zeichen $\rightarrow \mathbb{N}$)

Ziel: φ L-Fml \leadsto $\ulcorner \varphi \urcorner$ Gödelnummer

$\{\ulcorner \varphi \urcorner : \varphi \text{ L-Fml.}, \vdash \varphi\}$ ist r.a.

Zuordnung: $\ulcorner \equiv \urcorner = \langle 0, 0 \rangle$

$\ulcorner V_0 \urcorner = \langle 1, 0 \rangle$

$\ulcorner \wedge \urcorner = \langle 0, 1 \rangle$

$\ulcorner V_1 \urcorner = \langle 2, 0 \rangle$

$\ulcorner \neg \urcorner = \langle 0, 2 \rangle$

\vdots

$\ulcorner (\urcorner = \langle 0, 3 \rangle$

$\ulcorner V_i \urcorner = \langle i+1, 0 \rangle$

$\ulcorner) \urcorner = \langle 0, 4 \rangle$

für $i \in \mathbb{N}$

$\ulcorner \exists \urcorner = \langle 0, 5 \rangle$

$\ulcorner \lambda_1 \urcorner = \langle 0, 6 \rangle$

\vdots

$\ulcorner \lambda_n \urcorner = \langle 0, 5+n \rangle$

Sei nun $\phi = y_1 \dots y_m$ eine Zeichenreihe aus den obigen Symbolen. Setze $\ulcorner \phi \urcorner = \langle \ulcorner y_1 \urcorner, \dots, \ulcorner y_m \urcorner \rangle$.

Lemma 3.32: Die folgenden Mengen sind rekursiv

[sogar p.v., aber das benötigen wir nicht in dieser VL]

1. $TERM_L = \{\ulcorner t \urcorner : t \text{ L-Term}\}$

2. $FML_L = \{\ulcorner \phi \urcorner : \phi \text{ L-Fml}\}$

Bew: Möglichkeit 1: Churchsche These

\leadsto beide Mengen offensichtlich intuitiv berechenbar

Möglichkeit 2: Explizit, per prim. Rek.

Wir zeigen nur 1. explizit (2. ähnlich).

Erinnerung (1.1) Für L-Terme tritt genau einer der folgenden drei Fälle ein:

- (a) t ist eine Variable
- (b) t ist eine Konstante
- (c) $t = f t_1 \dots t_n$ mit $f \in L$ n -stell. Fkt. Zeichen und t_1, \dots, t_n L-Terme.

Hierbei sind f und t_1, \dots, t_n eindeutig bestimmt.

Zum Beweis:

Wir zeigen per prim. Rek.: Die zweistellige Rel.

$$\tau(x, n) = \{ (x, n) : x = 't' \text{ L-Term, } \lg('t') \leq n \}$$

ist p.v.

(charakteristische Fkt. für $n=1$:

$KON_L = \{ 'a' : a \in L \text{ konst. Symbol} \}$ ist p.v. da endl.

$VAR_L = \{ x \in IV : \exists i < x : x = \langle i, 0 \rangle \}$ ist p.v.

da $\langle \cdot, \cdot \rangle : IV^2 \rightarrow IV$ p.v. und $(x)_1$ p.v. und $(x)_1 < x$ für $x \neq 0$ gilt.

$$\Rightarrow * \tau(x, 1) = KON_L \cup VAR_L$$

~~(oder $\tau(x, 1) = KON_L \cup VAR_L$)~~

Für $n \rightsquigarrow n+1$ per prim. Rek:

Betrachte für $m \in IV$ $FUN(x, m) = \{ (f, m) : f \in L \text{ m-stell. Fkt. Symb.} \}$

\Rightarrow p.v., da L endl.

Nun gilt

$$\chi_{\tau(x, n+1)} = \begin{cases} 1 & \text{falls } \chi_{\tau(x, n)} = 1 \text{ oder } \lg(x) = n+1 \\ & \text{und } \exists m \leq n, \exists 1 \leq i_1 < \dots < i_m = n \text{ mit} \\ & \chi_{\tau(\langle x_{i_1}, \dots, x_{i_m} \rangle, n)} = 1 \wedge \dots \wedge \chi_{\tau(\langle x_{i_{m-1}+1}, \dots, x_n \rangle, n)} = 1 \\ 0 & \text{sonst.} \end{cases}$$

Also $x \in TERM_L \Leftrightarrow \exists m \leq \lg(x) : x \in \tau(x, m) \quad \square$

Lemma 3.33: Die folgenden Mengen sind rekursiv
(sogar prim. rek.).

(1.) $\{ \langle \ulcorner t \urcorner, n \rangle : t \text{ ist L-Term, } v_n \text{ kommt in } t \text{ nicht vor} \}$

$\{ \langle \ulcorner t \urcorner, n \rangle : t \text{ ist L-Term, } v_n \text{ kommt in } t \text{ vor} \}$

(2.) $\{ \langle \ulcorner \varphi \urcorner, n \rangle : \varphi \text{ ist L-Fml, } v_n \text{ kommt in } \varphi \text{ vor} \}$

und genauso für: "v_n kommt in φ nicht vor"

"v_n kommt mind. 1x frei vor"

"kommt nicht frei vor"

"kommt mind. 1x gebunden vor"

"kommt nicht vor"

(3.) $\{ \ulcorner \varphi \urcorner : \varphi \text{ ist L-Aussage} \}$

Bew: Wahlweise Churchsche These oder per Hand.

Zu (1.): Zeige $\text{Var}_{\neq n} = \{ \langle x, n \rangle : x \in \text{VAR}_L \wedge x \neq \ulcorner v_n \urcorner \}$

$= \{ \langle x, n \rangle : \exists i < x \ x = \langle i, 0 \rangle \wedge$

$x \neq \langle n, 0 \rangle \}$ ist p.v.

[...]

□

Erinnerung: x Variable, s, t L-Terme, ϕ L-Fml.

$t \xrightarrow{s} \sim$ ersetze alle Vorkommen von x durch s

$\phi \xrightarrow{s} \sim$ ersetze alle freien Vorkommen von x durch s.

Lemma 3.34: Es gibt rek. (sogar prim. rek.) Fkt. subst_T

und $\text{subst}_F: \mathbb{N}^3 \rightarrow \mathbb{N}$, s.d. f.ä. $n \in \mathbb{N}$ gilt:

Wenn t, s L-Terme, ϕ L-Fml., dann

$\text{subst}_T(n, \ulcorner s \urcorner, \ulcorner t \urcorner) = \ulcorner t \xrightarrow{s} \urcorner$

$\text{subst}_F(n, \ulcorner s \urcorner, \ulcorner \phi \urcorner) = \ulcorner \phi \xrightarrow{s} \urcorner$

Bew: Churchsche These oder mühselig per Hand □