

46. Zeige, dass gilt:

$$\text{PA} \vdash \text{coprime}(x, y) \leftrightarrow \forall z < s x(z \mid x \wedge z \mid y \rightarrow z = 1)$$

Lösung:

Gemäss Vorlesung bezeichnen wir mit  $\text{coprime}(x, y)$ , dass gilt:

$$\forall w (x \mid yw \rightarrow x \mid w)$$

‘ $\rightarrow$ ’ Kontraposition:

$$\exists z \leq x (z \mid x \wedge z \mid y \wedge z \neq 1) \rightarrow \exists m, n (mz = x \wedge nz = y \wedge m < x \wedge n < y),$$

woraus folgt, dass  $x \mid ym \wedge x \nmid m$ , also  $\neg \text{coprime}(x, y)$ .

‘ $\leftarrow$ ’ *Wie in der Vorlesung erwähnt, müsste man hier zuerst die Division mit Rest einführen um diese Implikation zu zeigen.*

47. Sei  $\psi_2(y)$  die  $\mathcal{L}_{\text{PA}}$ -Formel

$$\psi_2(y) \equiv y = ss0.$$

Zeige mit Hilfe der logischen Axiomen und der Tautologien, dass gilt:

$$\text{PA} \vdash \exists y (\psi_2(y) \wedge (\forall x (\psi_2(x) \rightarrow x = y)))$$

Das heisst:  $\text{PA} \vdash \exists! y \psi_2(y)$ .

Beweis:

$$\text{L}_{14} \quad \psi_2(ss0) \equiv (ss0 = ss0)$$

$$\text{(A.1)} \quad \psi_2(x) \rightarrow \psi_2(x) \equiv \psi_2(x) \rightarrow (x = ss0)$$

$$(\forall) \quad \forall x (\psi_2(x) \rightarrow (x = ss0))$$

$$\text{L}_5 + \text{MP} + \text{MP} \quad \psi_2(ss0) \wedge \forall x (\psi_2(x) \rightarrow (x = ss0))$$

$$\text{L}_{11} + \text{MP} \quad \exists y (\psi_2(y) \wedge \forall x (\psi_2(x) \rightarrow (x = y)))$$

48. Wir erweitern die Sprache der Peano Arithmetik durch Hinzufügen des Konstantensymbols “2”, welches wie folgt definiert ist:

$$2 := s s 0$$

- (a) Erweitere nun diese Sprache nochmals durch Hinzufügen des 1-stelligen Funktionssymbols “quad( $x$ )”, welches als “Quadrieren” definiert ist.

- (b) Transformiere den Satz

$$\neg \exists x (\text{quad}(x) = 2)$$

in die Sprache der Peano Arithmetik.

Lösung:

(a)  $\text{quad}(x) := x \cdot x$

(b)  $\neg \exists x \exists w_2 (\psi_2(w_2) \wedge x \cdot x = w_2)$