

$\pi \approx 3,141592653589793238462643383279 \dots$

3-14

Happy π -Day!!

Grenzen der Beweisbarkeit

Der erste Gödelsche Unvollständigkeitssatz

Arithmetik

Michael Matzer

Version vom 06.04.2022, 20:06

Inhalt

- 1 Arithmetik
 - Erweiterung des Logiksystems
 - Die Peano-Arithmetik (1889)
 - Die Robinson-Arithmetik (1950)

- 2 Der Fundamentalsatz der Arithmetik
 - Primfaktoren
 - Primzahlexponenten

Inhalt

- 1 Arithmetik
 - Erweiterung des Logiksystems
 - Die Peano-Arithmetik (1889)
 - Die Robinson-Arithmetik (1950)

- 2 Der Fundamentalsatz der Arithmetik
 - Primfaktoren
 - Primzahlexponenten

Neue Individuenkonstante

,0' ist eine Individuenkonstante.

(Alle anderen Individuenkonstanten bleiben.)

Identität

Neue logische Konstante: das zweistellige Prädikat ‚=‘.

$$a = b, F(a) \models F(b)$$

Neue Regeln im Kalkül: (REF), (SUB) (vgl. Leitgeb, S. 279)

$$(REF) \vdash \forall v v = v$$

$$(SUB) \vdash \forall v_1 \forall v_2 (v_1 = v_2 \wedge A[v_1/v_3] \rightarrow A[v_2/v_3])$$

Für die Negation der Identität schreiben wir ‚ \neq ‘.

Funktoren (Funktionssymbole)

Neue außerlogische Konstante: n -stellige Funktoren

(Funktionssymbole) für $n \geq 1$:

häufig $f^1, g^1, h^1, \dots, f^2, g^2, h^2, \dots$, für uns auch interessant:

' (einstellig), + (zweistellig), \cdot (zweistellig)

Erweiterung des Termbegriffs:

- ① Jede Individuenkonstante und jede Variable ist ein Term.
- ② Wenn $\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_n$ Terme sind, und φ ein n -stelliger Funktor ist, dann ist auch $\varphi(\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_n)$ ein Term.

Also sind Terme: a, x (wie bisher), 0 (unsere neue

Individuenkonstante), aber nun auch: $f^1(a), g^2(a, b), g^2(x, x),$

$h^2(f^1(x), g^2(y, z)) \dots$, sowie $'(x), +(0, 0), \cdot(x, y), +'(''(0), '('(0))),$

$\cdot(''(0), +(x, '(y))), \dots$

Funktoren: Postfix-Notation und Infix-Notation

Der einstellige Funktor $'$ wird nachgestellt: $0', 0'', 0''', x', x'', \dots$

Im Falle zweistelliger Funktoren schreiben wir diese manchmal auch zwischen die Argumente:

$$0 + 0, x \cdot y, \dots$$

$$0' + 0'', 0' \cdot (x + y'), \dots$$

Zusammenfassung

Erweiterung des Logiksystems:

- neue Individuenkonstante ,0'
- Identität (=, Negation \neq)
- Funktoren (Funktionssymbole), dazu Termbegriff erweitert

Der einstellige Funktor , ' ' wird nachgestellt: $0', 0'', 0''', x', x'', \dots$

Zweistellige Funktoren werden manchmal zwischen die Argumente gestellt: $0 + 0, x \cdot y, \dots$

Inhalt

- 1 Arithmetik
 - Erweiterung des Logiksystems
 - Die Peano-Arithmetik (1889)
 - Die Robinson-Arithmetik (1950)

- 2 Der Fundamentalsatz der Arithmetik
 - Primfaktoren
 - Primzahlexponenten

Axiom 1

Die Null ist eine natürliche Zahl.

$$\mathbb{Z}(0)$$

Axiom 2

Der Nachfolger jeder natürlichen Zahl ist (wieder) eine natürliche Zahl.

$$\forall x(Z(x) \rightarrow Z(x'))$$

Axiom 3

Die Null ist nicht Nachfolger irgendeiner natürlichen Zahl.

$$\forall x(Z(x) \rightarrow 0 \neq x')$$

Axiom 4

Wenn Funktionswerte der Nachfolgerfunktion gleich sind, so handelt es sich um den Nachfolger ein und derselben natürlichen Zahl.

(„Die Nachfolgerfunktion ist injektiv.“)

$$\forall x \forall y ((Z(x) \wedge Z(y)) \rightarrow (x' = y' \rightarrow x = y))$$

Alternativ: Verschiedene natürliche Zahlen haben verschiedene Nachfolger.

$$\forall x \forall y ((Z(x) \wedge Z(y)) \rightarrow (x \neq y \rightarrow x' \neq y'))$$

Axiom 5

Wenn

- die Null eine bestimmte Eigenschaft Φ hat, und
- sich die Eigenschaft Φ von jeder natürlichen Zahl auf ihren Nachfolger „überträgt“,

dann haben alle natürlichen Zahlen die Eigenschaft Φ .

$$\forall \Phi((\Phi(0) \wedge \forall x(Z(x) \rightarrow (\Phi(x) \rightarrow \Phi(x')))) \rightarrow \forall x(Z(x) \rightarrow \Phi(x)))$$

Peano-Arithmetik: *Principia Mathematica*, Gödel

Vokabular: $\{0, '\}$

Axiome:

- ① $Z(0)$
- ② $\forall x(Z(x) \rightarrow Z(x'))$
- ③ $\forall x(Z(x) \rightarrow 0 \neq x')$
- ④ $\forall x \forall y((Z(x) \wedge Z(y)) \rightarrow (x' = y' \rightarrow x = y))$
- ⑤ $\forall \Phi((\Phi(0) \wedge \forall x(Z(x) \rightarrow (\Phi(x) \rightarrow \Phi(x')))) \rightarrow \forall x(Z(x) \rightarrow \Phi(x)))$

Definitionen:

$$\forall x x + 0 = x$$

$$\forall x \forall y x + y' = (x + y)'$$

$$\forall x x \cdot 0 = 0$$

$$\forall x \forall y x \cdot y' = (x \cdot y) + x$$

Inhalt

- 1 Arithmetik
 - Erweiterung des Logiksystems
 - Die Peano-Arithmetik (1889)
 - Die Robinson-Arithmetik (1950)

- 2 Der Fundamentalsatz der Arithmetik
 - Primfaktoren
 - Primzahlexponenten

Axiome 1–3

Die Nachfolgerfunktion ist injektiv.

$$\forall x \forall y (x' = y' \rightarrow x = y)$$

Die Null ist nicht Nachfolger irgendeiner natürlichen Zahl.

$$\forall x 0 \neq x'$$

Jede natürliche Zahl außer der Null ist Nachfolger einer natürlichen Zahl.

$$\forall x (x \neq 0 \rightarrow \exists y x = y')$$

Axiome 4–7

rekursive Definition der Addition

$$\forall x \ x + 0 = x$$

$$\forall x \forall y \ x + y' = (x + y)'$$

rekursive Definition der Multiplikation

$$\forall x \ x \cdot 0 = 0$$

$$\forall x \forall y \ x \cdot y' = (x \cdot y) + x$$

Robinson-Arithmetik: einfacher

Vokabular: $\{0, ', +, \cdot\}$

Axiome:

- 1 $\forall x \forall y (x' = y' \rightarrow x = y)$
- 2 $\forall x 0 \neq x'$
- 3 $\forall x (x \neq 0 \rightarrow \exists y x = y')$
- 4 $\forall x x + 0 = x$
- 5 $\forall x \forall y x + y' = (x + y)'$
- 6 $\forall x x \cdot 0 = 0$
- 7 $\forall x \forall y x \cdot y' = (x \cdot y) + x$

Inhalt

- 1 Arithmetik
 - Erweiterung des Logiksystems
 - Die Peano-Arithmetik (1889)
 - Die Robinson-Arithmetik (1950)

- 2 Der Fundamentalsatz der Arithmetik
 - Primfaktoren
 - Primzahlexponenten

Der Fundamentalsatz der Arithmetik

Jede natürliche Zahl ≥ 1 ist eindeutig in Primfaktoren zerlegbar.

Zu jeder natürlichen Zahl $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 1$ gibt es Primzahlen p_1, p_2, \dots, p_k , sodass

$$\prod_{i=1}^k p_i = (p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_k) = n$$

Die p_i sind, bis auf ihre Reihenfolge, eindeutig bestimmt.

Beispiele

$$2 = 2$$

$$3 = 3$$

$$4 = 2 \cdot 2$$

$$5 = 5$$

$$6 = 2 \cdot 3$$

$$7 = 7$$

$$8 = 2 \cdot 2 \cdot 2$$

$$9 = 3 \cdot 3$$

$$10 = 2 \cdot 5$$

$$11 = 11$$

$$12 = 2 \cdot 2 \cdot 3$$

$$13 = 13$$

$$14 = 2 \cdot 7$$

$$15 = 3 \cdot 5$$

$$16 = 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2$$

$$17 = 17$$

$$18 = 2 \cdot 3 \cdot 3$$

$$19 = 19$$

$$20 = 2 \cdot 2 \cdot 5$$

$$21 = 3 \cdot 7$$

$$22 = 2 \cdot 11$$

$$23 = 23$$

$$24 = 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 3$$

$$25 = 5 \cdot 5$$

$$26 = 2 \cdot 13$$

$$27 = 3 \cdot 3 \cdot 3$$

$$28 = 2 \cdot 2 \cdot 7$$

$$29 = 29$$

$$30 = 2 \cdot 3 \cdot 5$$

$$31 = 31$$

Inhalt

- 1 Arithmetik
 - Erweiterung des Logiksystems
 - Die Peano-Arithmetik (1889)
 - Die Robinson-Arithmetik (1950)

- 2 Der Fundamentalsatz der Arithmetik
 - Primfaktoren
 - Primzahlexponenten

Die Teilbarkeitsrelation, vgl. Gödel, Nr. 1

$$x \leq y \equiv \exists z \ x + z = y$$

$$x/y \equiv \exists z(z \leq x \wedge x = y \cdot z)$$

So gilt beispielsweise: $6/3$, da $\exists z(z \leq 6 \wedge 6 = 3 \cdot z)$, nämlich die 2.
Ebenso gilt: $12/2$, $12/4$, $39/13$, etc.

Es gilt nicht: $12/7$, $12/8$, $25/2$, $37/12$, etc.

Die Primzahleigenschaft

$$\text{Prim}(x) \equiv \neg \exists z (z \leq x \wedge z \neq 1 \wedge z \neq x \wedge x/z) \wedge x > 1$$

(vgl. Gödel, Nr. 2)

Damit sind die Primzahlen auch aufzählbar: $Pr(1) = 2$, $Pr(2) = 3$,
 $Pr(3) = 5$, $Pr(4) = 7$, ...

(vgl. Gödel, Nr. 5)

Eindeutigkeit des größten Primzahlexponenten

$$12 = 2 \cdot 2 \cdot 3 = 2^2 \cdot 3.$$

Klarerweise gilt: $12/2$, d.h. $12/2^1$.

Es gilt aber auch: $12/4$, d.h. $12/2^2$.

Nicht gilt: $12/2^3$, also $12/8$ (oder allgemein $12/2^k$ für irgendein $k > 2$).

Es gilt also, für die Primzahlen 2 und 3:

- $12/2^2$, aber nicht $12/2^{2+1}$. Die 2 ist also der größte Exponent der Primzahl 2 in der 12.
- $12/3^1$, aber nicht $12/3^{1+1}$. Die 1 ist also der größte Exponent der Primzahl 3 in der 12.

Noch ein Beispiel

Betrachten wir die Zahl $4050 = 2 \cdot 3 \cdot 3 \cdot 3 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 5 = 2^1 \cdot 3^4 \cdot 5^2$.

$4050/2^1$, aber nicht $4050/2^{1+1}$.

$4050/3^4$, aber nicht $4050/3^{4+1}$.

$4050/5^2$, aber nicht $4050/5^{2+1}$.

Also gilt:

Der größte Exponent der Primzahl 2 in 4050 ist 1.

Der größte Exponent der Primzahl 3 in 4050 ist 4.

Der größte Exponent der Primzahl 5 in 4050 ist 2.

Mit Gödels Funktionen

$Pr(1) = 2, Pr(2) = 3, Pr(3) = 5, \dots$ — „ $Pr(n)$ ist die n -te Primzahl (der Größe nach).“ (Gödel, Nr. 5)

$$4050 = 2^1 \cdot 3^4 \cdot 5^2.$$

Der größte Exponent der $2 = Pr(1)$ in 4050 ist 1.

$$1 \text{ Gl } 4050 = 1$$

Der größte Exponent der $3 = Pr(2)$ in 4050 ist 4.

$$2 \text{ Gl } 4050 = 4$$

Der größte Exponent der $5 = Pr(3)$ in 4050 ist 2.

$$3 \text{ Gl } 4050 = 2$$

(vgl. Gödel, Nr. 6)

Und wozu das Ganze?

So kann man die Zahlen 1, 4, 2 in eine Ordnung bringen, und sowohl die Zahlen als auch ihre Anordnung durch eine einzige Zahl repräsentieren: 4050.

Man kann die Zahlen 1, 4, 2 in dieser Reihenfolge aus der 4050 auch wieder zurückgewinnen, da sie die größten Exponenten der ersten drei Primzahlen in 4050 sind: $1 \mid 4050 = 1$, $2 \mid 4050 = 4$, $3 \mid 4050 = 2$.

Auf diese Weise *codiert* die Zahl 4050 die Zahlenreihe 1, 4, 2.

Das wird ab der nächsten Einheit und für den Rest unseres Semesters höchst wichtig werden!