

Ingo Blechschmidt Curry Club Augsburg

14. April 2016

#### Was sind und was sollen die Zahlen?

### Richard Dedekind Technische Hochschule Braunschweig

#### 1893

#### §1 Mengen.

1. Im folgenden verstehe ich unter einem **Ding** jeden Gegenstand unseres Denkens. Um bequem von den Dingen sprechen zu können, bezeichnet man sie durch Zeichen, z. B. durch Buchstaben, und man erlaubt sich, kurz von dem Ding a oder gar von a zu sprechen, wo man in Wahrheit das durch a bezeichnete Ding, keineswegs den Buchstaben a selbst meint. Ein Ding ist vollständig bestimmt durch alles das, was von ihm ausgesagt oder gedacht werden kann. Ein Ding a ist dasselbe wie b (identisch mit b), und b dasselbe wie a, wenn alles, was von b gilt, auch von a gedacht werden kann. Daß a und b nur Zeichen oder Namen für ein und dasselbe Ding sind, wird durch das Zeichen a = b und ebenso durch b = a angedeutet. Ist außerdem b = c, ist also c ebenfalls, wie a, ein Zeichen für das mit b bezeichnete Ding, so ist auch a = c. Ist die obige Übereinstimmung des durch a bezeichneten Dinges mit dem durch b bezeichneten Dinge nicht vorhanden, so heißen diese Dinge a, b Richard Dedelfind was sollen die Zahlen?

1 Vorgeschichte

2 Mengenlehre

**3** Extensionale Typtheorie

4 Intensionale Typtheorie

### Was sind Grundlagen?

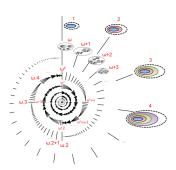
- Grundlagen liefern den logischen Rahmen für Mathe.
- Ihre Details spielen oft keine Rolle.
- Aber ihre wesentlichen Konzepte schon.





Aus dem Paradies, das Cantor uns geschaffen, soll uns niemand vertreiben können.

- David Hilbert, 1926



### **Paradoxa**

- Paradox von Richard
- Paradox von Curry
- Die Russellsche Antinomie

Was ist all diesen Paradoxa gemein?



### **Paradoxa**

- Paradox von Richard
- Paradox von Curry
- Die Russellsche Antinomie

Was ist all diesen Paradoxa gemein? **Selbstbezüglichkeit.** 

Lösungsvorschläge: Mengenlehre, Typtheorie.



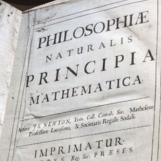


8

WHITEHEAD RUSSELL

> Principia Mathematic QA W5x

Principia Mathematica



S. P.E. P.Y. S. Rg. Sir. P.R. E.S.E.S. Juli 5. 1686.

LONDINI

Julia Sonania Rome ac Typis Juliphi Streater. Profitat apud pluces Bibliopolat. Assa MDCLXXXVII.

```
*54.42. \vdash :: \alpha \in 2.0: \beta \subseteq \alpha.\pi! \beta.\beta + \alpha. \equiv .\beta \in i^{\alpha}\alpha
       Dem.
\vdash .*54.4. \supset \vdash :: \alpha = \iota'x \cup \iota'y . \supset :
                          \beta \subset \alpha. \exists : \beta = \Lambda. \forall . \beta = \iota' x. \forall . \beta = \iota' y, \forall . \beta = \alpha : \exists ! \beta:
 [*24·53·56.*51·161]
                                                  \equiv : \beta = \iota'x \cdot v \cdot \beta = \iota'y \cdot v \cdot \beta = \alpha
+.*54.25. Transp. *52.22. \supset +: x \neq y. \supset .\iota'x \cup \iota'y \neq \iota'x .\iota'x \cup \iota'y \neq \iota'y:
[*13·12] \supset \vdash : \alpha = \iota'x \cup \iota'y \cdot x + y \cdot \supset \cdot \alpha + \iota'x \cdot \alpha + \iota'y
\vdash .(1).(2). \supset \vdash :: \alpha = \iota^{\epsilon}x \cup \iota^{\epsilon}y. x + y. \supset :.
                                                              \beta \subset \alpha \cdot \exists ! \beta \cdot \beta + \alpha \cdot \equiv : \beta = \iota' x \cdot \lor \cdot \beta = \iota' y :
[*51·235]
                                                                                                    \equiv : (\forall z) \cdot z \in \alpha \cdot \beta = \iota^{\epsilon}z :
 *37.6]
                                                                                                    = : B e ι"α
                                                                                                                                   (3)
F.(3).*11·11·35.*54·101.⊃ F. Prop
*54.43. \vdash :. \alpha, \beta \in 1. \supset : \alpha \cap \beta = \Lambda . \equiv . \alpha \cup \beta \in 2
       Dem
             \vdash .*54.26. \supset \vdash :. \alpha = \iota^{\iota}x . \beta = \iota^{\iota}y . \supset : \alpha \cup \beta \in 2. \equiv . x \neq y.
              *51.2311
                                                                                                   \equiv \cdot t'x \cap t'y = \Lambda.
             [*13:121]
                                                                                                  = \cdot a \cap \beta = \Lambda
                                                                                                                                   (1)
             F.(1).*11.11.35.3
                      \vdash : . \ ( \exists x,y) \ . \ \alpha = \iota^{\epsilon}x \ . \ \beta = \iota^{\epsilon}y \ . \ \supset : \alpha \cup \beta \in 2 \ . \ \equiv . \ \alpha \cap \beta = \Lambda
             F.(2).*11.54.*52·1.⊃ F. Prop
      From this proposition it will follow, when arithmetical addition has been
defined, that 1 + 1 = 2.
*54.44. \vdash :: z, w \in \iota^{\iota} x \cup \iota^{\iota} y . \supset_{z,w} . \phi(z,w) := . \phi(x,x) . \phi(x,y) . \phi(y,x) . \phi(y,y)
      Dem
             F. *51·234. *11·62. ⊃ F:. z, w ∈ ι'w ∪ ι'y . ⊃zw . φ(z, w) : ≡ :
                                                            z \in t'x \cup t'y \cdot D_z \cdot \phi(z,x) \cdot \phi(z,y):
             [*51.234.*10.29] \equiv : \phi(x, x) \cdot \phi(x, y) \cdot \phi(y, x) \cdot \phi(y, y) :. \exists f. Prop.
*54.441. \vdash :: z, w \in \iota'x \cup \iota'y \cdot z + w \cdot D_{z,w} \cdot \phi(z, w) : \exists : x = y : v : \phi(x, y) \cdot \phi(y, x)
      Dem
\vdash .*5^{\cdot}6. \supset \vdash :: z.w \in \iota'x \cup \iota'y.z + w. \supset_{z.w} . \phi(z,w) : \equiv :.
                         z, w \in \iota^{\iota} x \cup \iota^{\iota} y . \supset_{z,w} : z = w . v . \phi(z, w) :.
                          \equiv : x = x \cdot \mathbf{v} \cdot \phi(x, x) : x = y \cdot \mathbf{v} \cdot \phi(x, y) :
*54.44
                                                                           y = x \cdot \mathbf{V} \cdot \phi(y, x) : y = y \cdot \mathbf{V} \cdot \phi(y, y) :
[*13.15]
                          \equiv : x = y \cdot \mathbf{v} \cdot \phi(x, y) : y = x \cdot \mathbf{v} \cdot \phi(y, x) :
[*13\cdot16.*4\cdot41] \equiv : x = y \cdot v \cdot \phi(x, y) \cdot \phi(y, x)
      This proposition is used in #163.42, in the theory of relations of mutually
exclusive relations.
*54 442. ⊢ :: x + y . ⊃ :. z, w ∈ t'x ∪ t'y . z + w . ⊃<sub>z,w</sub> . φ (z, w) : ≡ . φ (x, y) . φ (y, x)
                                                                                                                           [*54·441]
```

### Mengenlehre

Alles ist eine Menge.

- $0 := \emptyset, \quad 1 := \{0\}, \quad 2 := \{0, 1\}, \quad \dots$
- $(x, y) := \{\{x\}, \{x, y\}\}$  (Kuratowski-Paarung)
- (x, y, z) := (x, (y, z))
- Abbildungen sind Tupel (X, Y, R) mit  $R \subseteq X \times Y$  und ...
- Eingeschränktes Mengenkomprehensionsprinzip.

### Mengenlehre?

#### Mengentheoretische Grundlagen ...

- spiegeln nicht die typisierte mathematische Praxis wieder,
- respektieren nicht Äquivalenz von Strukturen und
- benötigen komplexe Kodierungen von höheren Konzepten – zum Nachteil interaktiver Beweisumgebungen.

### **Extensionale Typtheorie**

- In Typtheorie gibt es Werte und Typen.
- Jeder Wert ist von genau einem Typ.
- Es gibt kein globales Gleichheitsprädikat.

Aus meiner Sicht beschreibt extensionale Typtheorie genau die Vorstellung von Mathematikerinnen.

Wie spezifiert man ein Typsystem?



## **Intensionale Typtheorie**

- Intensionale Typtheorie ist wie extensionale Typtheorie, nur ohne das Konzept von Aussagen.
- Homotopietyptheorie ist intensionale Typtheorie plus das Univalenzaxiom.



# Gleichheitstypen

Sei X eine Menge und seien  $x, y \in X$  Elemente.

■ Dann ist "x = y" eine **Aussage**.

Sei X ein Typ in intensionaler Typtheorie und seien x, y : X Werte.

- Es gibt einen Gleichheitstyp  $Id_X(x, y)$  or  $(x =_X y)$ .
- Um "x = y" nachzuweisen, gib einen Wert von (x = y) an.
- Wir haben  $\operatorname{refl}_x : (x = x)$ .
- Gleichheitstypen können Null oder viele Werte enthalten!

Intuition: (x = y) ist der Typ der Beweise von "x = y".

## Gleichheitstypen

Sei X eine Menge und seien  $x, y \in X$  Elemente.

■ Dann ist "x = y" eine **Aussage**.

Sei X ein Typ in intensionaler Typtheorie und seien x, y : X Werte.

- Es gibt einen Gleichheitstyp  $Id_X(x, y)$  or  $(x =_X y)$ .
- Um "x = y" nachzuweisen, gib einen Wert von (x = y) an.
- Wir haben  $\operatorname{refl}_x : (x = x)$ .
- Gleichheitstypen können Null oder viele Werte enthalten!

Intuition: (x = y) ist der Typ der **Beweise** von "x = y". Intuition: (x = y) ist der Typ der **Pfade**  $x \rightsquigarrow y$ .

### **Induktive Definitionen**

Der Kreislinie  $S^1$  wird erzeugt von

- einem Punkt base : S¹ und
- $\blacksquare$  einem Pfad loop : (base = base).

Die **Kugeloberfläche**  $S^2$  wird erzeugt von

- einem Punkt base : *S*<sup>2</sup> und
- einem 2-Pfad surf :  $(refl_{base} = refl_{base})$ .

Der Torus  $T^2$  wird erzeugt von

- einem Punkt  $b: T^2$ ,
- einem Pfad p:(b=b),
- einem Pfad q:(b=b) und
- $\blacksquare$  einem 2-Pfad  $t:(p \cdot q = q \cdot p)$ .

### **Pfadinduktion**

(Based) path induction sagt aus: Gegeben

- $\blacksquare$  ein Wert a eines Typs A,
- lacksquare eine Typfamilie  $C:\prod_{x:A}((a=x) o\mathcal{U})$  und
- einen Wert  $c : C(a, refl_a)$ ,

dann gibt es eine Funktion

$$f: \prod_{x:A} \prod_{p:(a=x)} C(x,p)$$

$$\min f(a, \operatorname{refl}_a) \equiv c.$$