

数学分析参考资料

第二册

华南师范学院数学系函数论教研室編

一九七九年四月

目 录

Cantor 与 Dedekind 实数理论的等价性	2
----------------------------------	---

分析基础中几何形式的连续性定理的等价性	26
级数论习题与解答	

第十二章 数项级数

§1. 无穷级数的概念和它的收敛性	31
§2. 收敛级数的一般性质	32
§3. 正项级数	35
§4. 绝对收敛与条件收敛	43
* §5. 无穷级数的项的次序的重排	51
* §6. 几个重要不等式及其应用	55

第十三章 函数级数

§1. 一致收敛性概念	62
§2. 一致收敛性的判别法	66
§3. 函数级数的和的性质	70

第十四章 幂级数

§1. 幂级数的收敛区间	77
§2. 幂级数的性质	81
§3. 泰勒级数	86
§4. 复数项幂级数. 欧拉公式	92
* §5. 幂级数的应用. 发生函数	94

第十五章 傅里叶级数

§1. 简谐振动及其叠加	104
§2. 几个预备定理	104
§3. 傅里叶系数	109
§4. 收敛性定理	113
§5. 正弦尸开与余弦尸开	120
§6. 傅里叶级数的一致收敛性	124
§7. 傅里叶级数的指数形式	126

目 录

Cantor 与 Dedekind 实数理论的等价性	2
----------------------------------	---

分析基础中几何形式的连续性定理的等价性	26
---------------------------	----

级数论习题与解答

第十二章 数项级数	31
-----------------	----

§1. 无穷级数的概念和它的收敛性	31
-------------------------	----

§2. 收敛级数的一般性质	32
---------------------	----

§3. 正项级数	35
----------------	----

§4. 绝对收敛与条件收敛	43
---------------------	----

* §5. 无穷级数的项的次序的重排	51
--------------------------	----

* §6. 几个重要不等式及其应用	55
-------------------------	----

第十三章 函数级数	62
-----------------	----

§1. 一致收敛性概念	62
-------------------	----

§2. 一致收敛性的判别法	66
---------------------	----

§3. 函数级数的和的性质	70
---------------------	----

第十四章 幂级数	77
----------------	----

§1. 幂级数的收敛区间	77
--------------------	----

§2. 幂级数的性质	81
------------------	----

§3. 泰勒级数	86
----------------	----

§4. 复数项幂级数, 欧拉公式	92
------------------------	----

* §5. 幂级数的应用, 发生函数	94
--------------------------	----

第十五章 傅里叶级数	104
------------------	-----

§1. 简谐振动及其叠加	104
--------------------	-----

§2. 几个预备定理	104
------------------	-----

§3. 傅里叶系数	109
-----------------	-----

§4. 收敛性定理	113
-----------------	-----

§5. 正弦开与余弦开	120
-------------------	-----

§6. 傅里叶级数的一致收敛性	124
-----------------------	-----

§7. 傅里叶级数的指数形式	126
----------------------	-----

Cantor 与 Dedekind 实数理论的等价性

§1 引言

Cantor 与 Dedekind 实数理论在一些大学的课本中都有详细的论述。建立实数理论的方法大体上是依据下述的步骤进行的。

- (i) 利用有理数集 $\mathbb{Q}$ 及有理数集 $\mathbb{Q}$ 的性质，定义实数。
- (ii) 定义二个实数的相等，大于，小于，使一致于原来有理数大小的顺序，证明实数集 $\mathbb{R}$ 是有序的，稠密的，连续的。
- (iii) 建立实数的几何表示，实数的小数表示。
- (iv) 定义实数的算术运算，使一致于原来有理数的运算，并证明实数的运算也具有原来有理数运算的规律。

后来人们从代数观点发现到实数集 $\mathbb{R}$ 是一个连续的有序体（或说是阿几米得式的有序完备体），于是采用公理化的形式来定义实数集。公理化形式的定义它把实数集引向到最一般而又最抽象的形式。当然从同构的观点来看，实数集还是唯一的，公理化形式的定义有几种形式。N.B. Пирский 著的“数与多项式”证明了它们都是等价的。

在我们的教学小组运动中，大家一致认为实数理论的教學應該使學生對大學課本中的 Dedekind 實數理論與中學課本中的 Cantor 實數理論的聯繫要有較深入的理解，這樣才能找到教學聯繫中學實際。為了教學的需要，我特別把這兩種理論作一比較，並證明其等价性。最後引一公理化形式的定義，再提高一步，以供今後教學的參考。雖然等价性的證明有些書上亦已提到但有的證明過於冗長，有的敘述不夠全面（如沒有講到運算問題），本文的寫法力求簡練。凡能在一些書上找到證明的定理，只講出處不加證明，凡不影響到文章敘述的一些必要的解釋，都作為附註，以縮短正文的篇幅。

§2. Cantor 实数理论简介

方法一（单边形式）

定义1：实数 α 是指一个形如下面的有理数列：

$$d_n (n=1, 2, \dots), \text{ 其中: } d_n = a_0, a_1, a_2, \dots, a_n \equiv a_0 + \frac{a_1}{10} + \frac{a_2}{10^2} + \dots + \frac{a_n}{10^n}$$

a_0 是整数（正负或零）， a_i 是 $0, 1, 2, \dots, 9$ 九个数字中之一。

为了方便起见用无尽小数 $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots$ 表示上述的有理数列，记实数 α ：

$$\alpha = a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots$$

从近似值观点出发，每一有理数 γ 可以看作一个无尽循环小数 $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots$ 。反之也对，我们约定有理数 γ 与对应的无尽循环小数 $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots$ 是同一的。

定义2，无尽循环小数称为有理数，无尽不循环小数称为无理数，（以后约定无尽循环小数不以零为循环节，这时实数的表示法是唯一的）

定义3，任意实数 $\alpha = a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots$ ， $\beta = b_0, b_1, b_2, \dots, b_n, \dots$ 称 α 与 β 相等是指 $a_k = b_k, k=0, 1, 2, \dots$ 记 $\alpha = \beta$ 。称 α 小于 β ，是指 $a_0 < b_0$ ；或存在自然数 l 使

$$a_i = b_i, (0 \leq i < l), a_l < b_l, \text{ 记 } \alpha < \beta \text{ (}\alpha \text{ 小于 } \beta \text{)}$$

亦称 β 大于 α ，亦可记 $\beta > \alpha$ ）

定理1^{注2} 用方法一定义的实数的全体（记 Z_1 ），具有性质：

i) 有序性：任意 $\alpha, \beta \in Z_1$ ，必成立且只成立三种关系 $\alpha = \beta, \alpha < \beta, \alpha > \beta$ 之一，若 $\alpha, \beta, \gamma \in Z_1, \alpha > \beta, \beta > \gamma$ ，则 $\alpha > \gamma$ 。

ii) 稠密性：任意 $\alpha, \beta \in Z_1$ ，且设 $\alpha < \beta$ 。

则存在 $\gamma \in R$ （有理数集）使 $\alpha < \gamma < \beta$ 。

这种用无尽小数定义实数的方法，比较直观，容易被中学生

所接受但直接在 Z_1 中定义实数的运算与通过 Z_1 中的数来揭露实数集 Z_1 的连续性虽然也有办法^{注5}，可是比较复杂，要克服这些缺点需要引进区间套来解，下面叙述区间套形式的实数定义。

方法二（双边形式）

定义4 实数 α 是指一串以有理数为端点且退缩的闭区间（简称区间套）：

$$(a_1, b_1) \supset (a_2, b_2) \supset \cdots \supset (a_n, b_n) \supset \cdots$$

这儿注意：依区间的涵义^{注4} 对于任 n 有 $a_n < b_n$ 。

依包含的涵义有 $a_1 \leq a_2 \leq \cdots \leq a_n \leq \cdots$
 $\leq b_2 \leq b_1$

退缩的涵义是：对于任 ε 正有理数，可求自然数 N ，使当 $n > N$ 有 $b_n - a_n < \varepsilon$ 。

为方便起见，一串区间，简记 $\{a_n | b_n\}$ 于是记实数 $\alpha : \alpha = \{a_n | b_n\}$ 。

定义5 任给二实数 $\alpha = \{a_n | b_n\}$ ， $\alpha' = \{a'_n | b'_n\}$

α 与 α' 相等的涵义是：对于任 n 有 $b_n = a'_n$ ，且 $b_n = a_n$ 记 $\alpha = \beta$ 。

α 小于 α' 的涵义是：至少有 m 使 $b_m < a_m$ （注意这时对于任 n 仍有 $a_n < b'_n$ ）记 $\alpha < \alpha'$ 。

（ α 小于 α' 亦称 α' 大于 α 亦可记 $\alpha' > \alpha$ ）

若 $r \in R$ 约定 $r = \{r | b_n\}$ 其中 $a_1 = a_2 = \cdots = r$ ，（或 $r = \{a_n | r\}$ ）。

定义6 若存在 $\{r | b'_n\}$ 使 $\{a_n | b_n\} = \{r | b'_n\}$ 称 $\{a_n | b_n\}$ 为有理数。

若不存在 $\{r | b'_n\}$ 使 $\{a_n | b_n\} = \{r | b'_n\}$ 称 $\{a_n | b_n\}$ 为无理数。

定理2^{注5}：用方法二定义的实数的全体记 Z_2 只有性质：

i) 有序性 ii) 稠密性 iii) 连续性：设 $\{a_n | b_n\}$ 是以实数为端点的区间套，则必存在唯一的实数 r 使 $a_n \leq r \leq b_n$

$(n=1, 2, \cdots)$

现在定义 Z_2 中实数的算术运算及导出运算的性质

定义7^{注6}：任给 $\alpha = \{a_n | b_n\} \in Z_2$ ， $\alpha' = \{a'_n | b'_n\} \in Z_2$ ：

加法: $\alpha + \alpha' = [a_n + a'_n | b_n + b'_n]$

推论: 任意 $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{Z}_2$ 具有 $\alpha + \beta = \beta + \alpha$, $\alpha + (\beta + \gamma) = (\alpha + \beta) + \gamma$
 $\alpha + 0 = \alpha$, 若 $\alpha > \beta$, 则 $\alpha + \gamma > \beta + \gamma$

α 的异号的数: $-\alpha = [-b_n | -a_n]$

推论: 具有 $-(-\alpha) = \alpha$, $\alpha + (-\alpha) = 0$

减法: $\alpha - \alpha'$ 是满足条件 $x + \alpha' = \alpha$ 的数 x

推论: 容易得证 $\alpha - \alpha' = \alpha + (-\alpha')$ 且是唯一的

乘法:
$$\alpha \times \alpha' = \begin{cases} (a_n \times a'_n | b_n \times b'_n), & \text{当 } \alpha > 0, \alpha' > 0, (\text{可以认为 } a_n > 0, \\ & a'_n > 0, n=1, 2, \dots) \\ -(\alpha) \times (-\alpha'), & \text{当 } \alpha > 0, \alpha' < 0 \\ (-\alpha) \times (-\alpha'), & \text{当 } \alpha < 0, \alpha' < 0 \\ 0, & \text{当 } \alpha, \alpha' \text{ 之一为 } 0 \end{cases}$$

推论: 任意 $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{Z}_2$ 具有 $\alpha \times \beta = \beta \times \alpha$, $\alpha \times (\beta \times \gamma) = (\alpha \times \beta) \times \gamma$

$\alpha \times (\beta + \gamma) = (\alpha \times \beta) + (\alpha \times \gamma)$, $\alpha \times 1 = \alpha$

若 $\alpha > \beta, \gamma > 0$, 则 $\alpha \times \gamma > \beta \times \gamma$

推论: (阿几米得公理)^{注7} 若 $\alpha > 0, \beta > 0$, 存在自然数 n 使 $n\alpha > \beta$

$\alpha \neq 0$ 的倒数:
$$\frac{1}{\alpha} = \begin{cases} (\frac{1}{b_n} | \frac{1}{a_n}), & \text{当 } \alpha > 0 (\text{可以认为任 } -a_n > 0) \\ -(\frac{1}{b_n} | \frac{1}{a_n}), & \text{当 } \alpha < 0 \end{cases}$$

推论: 具有 $\frac{1}{\frac{1}{\alpha}} = \alpha$, $\alpha \times \frac{1}{\alpha} = 1$

除法: $\alpha \div \alpha'$ 是满足条件 $x \times \alpha' = \alpha$ 的数 x
(其中 $\alpha' \neq 0$)

推论: 容易得证 $\alpha \div \alpha' = \alpha \times \frac{1}{\alpha'}$ 且是唯一的.

用区间套的方法定义实数可以证明实数集的连续性, 便于定义实数的运算, 有效地处理实数的近似值, 再把它改变一下得证“基本有理数列”形式的实数定义用基本有理数列来定义实数, 对于定义实数的运算, 实数集的极限, 极为方便, 但本文的目的在于

更为了阐述 Dedekind 理论与中学课本中 Cantor 理论的关系，为了不把问题弄得过广，这儿不谈 Cantor 定义实数的方法——用基本有理数列定义实数^{注8}。

Cantor 定义实数的各种方法都是用有理数列（单列形式，双列形式，或一般形式）因此用 Cantor 定义的实数研究一些理论性的问题，免不了要涉及一大堆的有理数，不如用 Dedekind 定义的实数简洁。例如在极限论中 Cauchy 收敛原理的证明，Dedekind 的方法比较简便一些。

§3 Dedekind 实数理论简介

定义 8：实数 α 是有理数集 R 的一个分割 (A, B) 记 $\alpha = (A, B)$ （所谓 R 的一个分割 (A, B) 是把 R 分为二个子集 A, B 使其满足条件：

- i) A, B 非空
- ii) 每一 $r \in R$ 属于且只属于 A, B 之一。
- iii) 存在 $a \in A, b \in B$ ，有 $a < b$ ）

可以证明 R 的分割 (A, B) 有且只有三种类型：

第一类型： A 有最大的有理数， B 无最小的有理数。

第二类型： A 无最大的有理数， B 有最小的有理数。

第三类型： A 无最大的有理数， B 无最小的有理数。

并约定若第一类型的分割 (A, B) ， A 中最大的有理数是 r ，（或第二类型的分割 (A, B) ， B 中有最小的有理数是 r ）就认为分割 (A, B) 与 r 是同一的。

定义 9：有理数集 R 的第一、第二类型分割称为有理数，第三类型分割称为无理数。

（从后约定有理数用第一类型的分割表示，则实数的表示法是唯一的）。

定义 10：任意二个实数 $\alpha = (A, B)$ ， $\alpha' = (A', B')$ 称 α 与 α' 相等：是指 $A = A'$ ，（这时显然有 $B = B'$ ）记 $\alpha = \alpha'$ 称 α 小于 α' ：是指 $A \subset A'$ ，但 $A \neq A'$ 记 $\alpha < \alpha'$ 。

（ α 小于 α' 亦称 α' 大于 α 亦可记 $\alpha' > \alpha$ ）

定理 3^{注9}：用 Dedekind 的方法（有理数集 R 的分割的方法）

定义的实数的全体记 Z_3 具有性质:

i) 有序性; ii) 稠密性; iii) 连续性. 实数集 Z_3 的一个分割 (X, Y) 只可能是下面两种类型:

a) X 有最大的实数, Y 无最小的实数

b) X 无最大的实数, Y 有最小的实数

之一.

现在定义 Z_3 中实数的算术运算及符号运算的性质

定义 II: 任意 $\alpha = (A, B) \in Z_3$ $\alpha' = (A', B') \in Z_3$

加法: $\alpha + \alpha' = (A_1, B_1)$, 其中 $B_1 = \{r; r > a + a', \text{ 任意 } a \in A, a' \in A'\}$ $A_1 = C_R B_1$

α 的异号的数: $-\alpha = (-B, -A)$, 其中 $-A = \{r; r = -a, \text{ 任意 } a \in A\}$

$-B = \{r; r = -b, \text{ 任意 } b \in B\}$

减法: $\alpha - \alpha'$ 是满足条件 $x + \alpha' = \alpha$ 的数 x
(可见 $\alpha - \alpha' = \alpha + (-\alpha')$ 且是唯一的)

乘法:

$$\alpha \times \alpha' = \begin{cases} (A_2, B_2) \text{ 其中 } B_2 = \{r; r > a \cdot a', \text{ 任意 } 0 < a \in A, 0 < a' \in A'\} \\ \text{当 } \alpha > 0, \alpha' > 0 \\ A_2 = C_R B_2 \\ -(\alpha \times (-\alpha')) & \text{当 } \alpha > 0, \alpha' < 0 \\ (-\alpha) \times (-\alpha') & \text{当 } \alpha, \alpha' \text{ 之一为 } 0 \\ 0 & \text{当 } \alpha, \alpha' \text{ 之一为 } 0 \end{cases}$$

$$\alpha \neq 0 \text{ 的倒数 } \frac{1}{\alpha} = \begin{cases} (B^{-1}, A^{-1}) \text{ 其中 } B^{-1} = \{r; r \leq 0 \text{ 或 } r = \frac{1}{b}, \text{ 任意 } b \in B\} \\ \text{当 } \alpha > 0 \\ A^{-1} = \{r; r = \frac{1}{a}, \text{ 任意 } 0 < a \in A\} \\ -\frac{1}{(-\alpha)} & \text{当 } \alpha < 0 \end{cases}$$

除法: $\alpha \div \alpha'$ 是满足条件 $x \times \alpha' = \alpha$ 的数 x
(其中 $\alpha' \neq 0$)

(可见 $\alpha \div \alpha' = \alpha \times \frac{1}{\alpha'}$, 且是唯一的)

运算性质同 Z_2 中运算性质这儿省略。

用分割的方法定义实数，对于研究理论性的问题有其方便之处，但也有缺点，比如说这个定义要用到一些集合论知识，不容易为中学生所接受，运算也比较抽象，不便于实用。例如

如果定义 $\sqrt{2} = (A_1, B_1)$ ，其中 $B_1 = \{r: r > 0, r^2 > 2\}$, $A_1 = C_R B_1$

$\sqrt{3} = (A_2, B_2)$ 其中 $B_2 = \{r: r > 0, r^2 > 3\}$, $A_2 = C_R B_2$

$\sqrt{4} = (A_3, B_3)$ 其中 $B_3 = \{r: r^3 > 4\}$, $A_3 = C_R B_3$

依加法的定义 $\sqrt{2} + \sqrt{3} = (A, B)$ 其中 $B = \{r: r > a_1 + a_2, \text{在 } Z_2$
 $a_1 \in A_1, a_2 \in A_2\}$, $A = C_R B$

这个 (A, B) 就比较抽象。

$(\sqrt{2} + \sqrt{3}) \times \sqrt[3]{4}$ 将是什么呢？就更加抽象些，

然而用区间套的方法，虽然 $(\sqrt{2} + \sqrt{3}) \times \sqrt[3]{4}$ ，也要经过繁长的计算，但从近似值观点，可以得出满意的结果。

§4. Z_1 与 Z_2 一一对应且具有相同的大小顺序

称 Z_1 中的实数为甲种实数，称 Z_2 中的实数为乙种实数，称 Z_3 中的实数为丙种实数。

定理 4 Z_1 与 Z_2 一一对应，且具有相同的大小顺序。

(I) 存在从 Z_1 到 Z_2 的函数 φ

$$\alpha = m, c_1, c_2, \dots, c_n, \dots \xrightarrow{\varphi} \beta = \{a_n | b_n\}$$

$$\text{规定 } a_n = m + \frac{c_1}{10} + \dots + \frac{c_n}{10^n}$$

$$b_n = m + \frac{c_1}{10} + \dots + \frac{c_{n+1}}{10^n}$$

$$(n = 1, 2, \dots)$$

显然 $\{a_1, b_1\} \supset \{a_2, b_2\} \supset \dots \supset \{a_n, b_n\} \supset \dots$ 且是退缩的。

(II) 证明：对于任一 $\beta = \{a_n | b_n\} \in Z_2$ 可找 $\alpha \in Z_1$ ，使 $\varphi(\alpha) = \beta$ 。

注意 $a_1 \leq a_2 \leq \dots \leq a_n \leq \dots < b_1$

首先把所有的有理数 a_n ，在甲种实数的意义下，把它们作成无尽循环小数。

因为所有的 $a_n < b_1$ ，(即 $a_n, n=1, 2, 3, \dots$ 是有界的)，仿照注3的推理。

有自然数 n_0 ，当 $n \geq n_0$ ， a_n 的整数下分都相等。

取 a_{n_0} 的整数下分 m 作为 α 的整数下分。

同理有 $n_1 > n_0$ ，当 $n \geq n_1$ ， a_n 的第一位小数都相等。

取 a_{n_1} 的第一位小数 C_1 作为 α 的第一位小数。

同理有 $n_2 > n_1$ ，当 $n \geq n_2$ ， a_n 的第二位小数都相等。

取 a_{n_2} 的第二位小数 C_2 作为 α 的第二位小数。

如此继续进行，得到甲种实数 $\alpha = m, C_1, C_2, \dots, C_K, \dots$ (显然 $m,$

$C_1, C_2, \dots, C_K, \dots$ 不从零为循环节)

设 $\varphi(\alpha) = [a'_k | b'_k]$

$$\therefore a'_k = m + \frac{C_1}{10} + \dots + \frac{C_K}{10^K} < a_{n_K} < b_k$$

$$b'_k = m + \frac{C_1}{10} + \dots + \frac{C_{K+1}}{10^K} \geq a_{n_K} > a_k \quad (\because n_K > k)$$

上式对于任何 K 都成立，按乙种实数相等的定义有

$$[a_k | b_k] = [a'_k | b'_k]$$

(III) 证明若 $\alpha = C_0, C_1, C_2, \dots, C_\ell, \dots, C_{\ell+K}, \dots < C'_0, C'_1, C'_2, \dots, C'_\ell, \dots, C'_{\ell+K} = \alpha'$
则 $\varphi(\alpha) < \varphi(\alpha')$

设 $\varphi(\alpha) = [a_n | b_n]$ $\varphi(\alpha') = [a'_n | b'_n]$

依甲种实数大小的定义，有自然数 ℓ 使

$$C_K = C'_K \quad (K=0, 1, 2, \dots, \ell-1)$$

$$C_\ell < C'_\ell$$

再注意甲种实数是无尽不循环小数 (即不从 0 为循环节)，

$\therefore$ 有自然数 K 使 $C'_{\ell+K} \neq 0$

$$\begin{aligned} \text{于是: } a'_{\ell+K} &= C'_0 + \frac{C'_1}{10} + \dots + \frac{C'_{\ell-1}}{10^{\ell-1}} + \frac{C'_\ell}{10^\ell} + \dots + \frac{C'_{\ell+K}}{10^{\ell+K}} \\ &> C'_0 + \frac{C'_1}{10} + \dots + \frac{C'_{\ell-1}}{10^{\ell-1}} + \frac{C'_\ell}{10^\ell} \end{aligned}$$

$$\geq C_0 + \frac{C_1}{10} + \dots + \frac{C_{l-1}}{10^{l-1}} + \frac{C_{l+1}}{10^l}$$

$$\geq C_0 + \frac{C_1}{10} + \dots + \frac{C_{l-1}}{10^{l-1}} + \frac{C_l}{10^l} + \dots + \frac{C_{l+k} + 1}{10^{l+k}} = b_{l+k}$$

$$\therefore (a'_n | b'_n) > (a_n | b_n)$$

$$\text{即 } \varphi(\alpha) > \varphi(\alpha')$$

由 (I) (II) (III) 证明了 Z_1 与 Z_2 一一对应, 又由 (III) 证明了 Z_1 与 Z_2 有相同的大小顺序.

§5 Z_2 与 Z_3 一一对应, 且具有相同的大小顺序

定理 5: Z_2 与 Z_3 一一对应, 且具有相同的大小顺序.

(I') 存在从 Z_2 到 Z_3 的函数 ψ :

$$B = (a_n | b_n) \xrightarrow{\psi} \gamma = (A \cdot B)$$

规定 $B = \{\gamma; \gamma \in R, \gamma > a_n, n=1, 2, \dots\}$

$$A = C_R B (= \{\gamma; \gamma \in R, \text{存在 } a_n \text{ 使 } \gamma \leq a_n\})$$

显然 (i) $a_n \in A, b_n \in B, \therefore A, B$ 不空;

(ii) 自然不漏

(iii) 在 $- \gamma \in A$ 依集 A 的定义存在 a_n 使 $\gamma \leq a_n$, 但在 $- \gamma' \in B$ 有 $\gamma' > a_n$

$$\therefore \gamma < \gamma' \therefore \text{不乱}$$

(II') 若 $(a_n | b_n) = (a'_n | b'_n)$ 则在规则 ψ 下有 $(A \cdot B) = (A' \cdot B')$

证明: (i) 若 $(a_n | b_n) = (a'_n | b'_n) = \gamma$ (有理数)

按规则 ψ , 当有理数集 $\{a_n\}$ 有最大的有理数时 (显然这最大的有理数就是 γ), 则 $\gamma \in A$

(当有理数集 $\{a_n\}$ 无最大的有理数时, 则 $\gamma \in B$, (对于 $\{a'_n\}$ 亦有同样的结论))

$\therefore$ 有理数集 R 的分割 (A, B) 与 (A', B') 中的 A 与 A' 至多相差一个有理数 γ , (比喻 $\gamma \in A, \gamma \in B'$) 依约定有 $(A, B) = (A', B') = \gamma$

(ii) 若 $\{a_n | b_n\} = \{a'_n | b'_n\}$ 是无理数, $\beta = (\beta) \cup \beta'$

这时 $\{a_n\}, \{a'_n\}$ 无最大的有理数, $\{b_n\}, \{b'_n\}$ 无最小的有理数, 我们采用反证法, 设 $(A, B) \neq (A', B')$, 不妨设 $(A, B) < (A', B')$, 依 Dedekind 实数大小的定义存在 $r \in R$ 使 $r \in A'$, 而 $r \notin B$. 由 $r \in A'$, 依 A' 的定义存在 a'_k 使 $r \leq a'_k$ (1)

由 $r \notin B$, 注意 $\{a_n | b_n\}$ 是无理数, 显然有 b_j 使 $r \geq b_j$ (否则的话对于任何 n 都有 $a_n < r < b_n$ 得 $\{a_n | b_n\} = \{r | b_n\} = r$, 这与 $\{a_n | b_n\}$ 是无理数的假设矛盾)

又 $\{b_n\}$ 无最小的有理数 $\therefore$ 有 $b_i (i > j)$ 使

$$r \geq b_j > b_i \quad \text{且} \quad r < a'_k$$

注意 $\{a_n | b_n\} = \{a'_n | b'_n\}$ 的定义, 及 $r > b_i$ 推出:

$$\left. \begin{array}{l} \text{当 } i \geq k \text{ 时} \quad r > b_i \geq a'_i \geq a'_k \\ \text{当 } i < k \text{ 时} \quad r > b_i \geq b_k \geq a'_k \end{array} \right\} \text{ 都有 } r > a'_k \quad (2)$$

(1) 与 (2) 矛盾: $\beta = \{a_n | b_n\} > \{a'_n | b'_n\} = \beta$ 当 $\beta = (A, B)$

(III) 注意 $r = (A, B) \in \mathbb{Z}_3$ 可找 $\beta \in \mathbb{Z}_2$ 使 $\psi(\beta) = r$

证明: 在 $r = (A, B)$ (若 r 是有理数规定 $r \in B$)

显然有整数 $m, m+1$ 使 $m < r \leq m+1$ (注10)

继则有: $m + \frac{C_1}{10}, m + \frac{C_1+1}{10}$ 使 $m + \frac{C_1}{10} < r \leq m + \frac{C_1+1}{10}$

$$m + \frac{C_1}{10} + \frac{C_2}{10^2}, m + \frac{C_1}{10} + \frac{C_2+1}{10^2} \text{ 使 } m + \frac{C_1}{10} + \frac{C_2}{10^2} < r \leq m + \frac{C_1}{10} + \frac{C_2+1}{10^2}$$

$$m + \frac{C_1}{10} + \frac{C_2}{10^2} + \frac{C_3}{10^3}, m + \frac{C_1}{10} + \frac{C_2}{10^2} + \frac{C_3+1}{10^3} \text{ 使}$$

$$m + \frac{C_1}{10} + \frac{C_2}{10^2} + \frac{C_3}{10^3} < r \leq m + \frac{C_1}{10} + \frac{C_2}{10^2} + \frac{C_3+1}{10^3}$$

其中: C_k 是 $0, 1, 2, 3, \dots, 9$ 之一.

$$\text{取 } a_n = m + \frac{C_1}{10} + \dots + \frac{C_n}{10^n}, \quad b_n = m + \frac{C_1}{10} + \dots + \frac{C_n+1}{10^n}$$

得乙种实数 $\beta = \{a_n | b_n\}$

设 $\psi(\beta) = (A', B')$ 现在要证 $(A', B') = (A, B)$ (I')

若 $(A', B') \neq (A, B)$ 不妨设 $(A', B') < (A, B)$ 依

依两种实数稠密性，存在有理数 γ_1, γ_2 使

$$(A', B') < \gamma_1 < \gamma_2 < (A, B)$$

注意 a_n, b_n 的意义有 $(A, B) = r \leq b_n$

再注意函数 ψ 的定义有 $a_n \in A' \therefore a_n \leq (A', B')$

$$\therefore a_n \leq (A', B') < \gamma_1 < \gamma_2 < (A, B) \leq b_n$$

$$\text{于是 } \gamma_2 - \gamma_1 \leq b_n - a_n = \frac{1}{10^n} \leq \gamma$$

上式对于任何 n 都成立，这显然是不可能的事

$$\therefore (A', B') = (A, B)$$

$$\text{即 } \psi(\beta) = r$$

(VI') 若 $\beta = [a_n | b_n] < [a'_n | b'_n] = \beta'$

$$\text{则 } \psi(\beta) = (A, B) < (A', B') = \psi(\beta')$$

证明：为了依两种实数大小的比较能用统一的定义（即

$(A, B) < (A', B')$ ，当 $A \subset A'$ ， $A \neq A'$ ）

若 β, β' （或 β, β' 之一）为有理数时，不失一般性，认为：

$$a_1 = a_2 = \dots = \beta, \quad a'_1 = a'_2 = \dots = \beta'$$

（这时 $(A, B), (A', B')$ 的下类 A, A' 有最大的有理数）

$$\therefore [a_n | b_n] < [a'_n | b'_n]$$

依乙种实数大小的定义，有自然数 K ，使 $b_K < a_K$

于是任 $r \in A$ ，有 $r \leq \text{某} - a_n < b_K < a_K \therefore r \in A' \therefore A \subset A'$

此外 $a'_K \in A'$ ，又 $a'_K > b_K \in B \therefore a'_K \notin A \therefore A \neq A'$

这证明了

$$\psi(\beta) = (A, B) < (A', B') = \psi(\beta')$$

由 (I'), (II'), (III'), (VI') 证明了， Z_2 与 Z_3 一一对应，又

(IV') 证明了 Z_2 与 Z_3 还保持相同的大小顺序。

以上证明了，三种实数集 Z_1, Z_2, Z_3 不但可以互相一一对

应关系^{注11}，而且具有相同的大小顺序。

显然在三种实数集中，有序性，稠密性的意义是一致的。

又乙种实数中连续性的意义（闭区间套定理），与两种实数中连续性的意义（全体实数集的 Dedekind 分割 (X, Y) ，只可能有两种类型）也是一致的，因为当证明了阿几米得公理以后这二定理是等价的。^{注12}

§6. Z_2 与 Z_3 关于加、减、乘、除四种运算是同构的

定理6. Z_2 与 Z_3 之间在 $一一$ 对应 ψ 下（ ψ 是从 Z_2 到 Z_3 的对应规则，前面已证明了 Z_2 与 Z_3 $一一$ 对应， $\therefore \psi^{-1}$ 也存在）关于加、减、乘、除四种运算是同构的。

证明：依前面的对应规则 ψ

$$\{a_n | b_n\} \xrightarrow{\psi} (A, B), \text{ 其中 } B = \{r, r > \text{在 } -a_n\}, A = C_R B.$$

$$\{a'_n | b'_n\} \xrightarrow{\psi} (A', B') \text{ 其中 } B' = \{r, r > \text{在 } -a'_n\}, A' = C_R B'$$

$$(a) \text{ 证明 } \{a_n | b_n\} + \{a'_n | b'_n\} \xrightarrow{\psi} (A, B) + (A', B')$$

依 Z_2, Z_3 中加法的定义，也就是要证：

$$\{a_n + a'_n | b_n + b'_n\} \xrightarrow{\psi} (A_1, B_1) \text{ 其中 } B_1 = \{r, r > a + a', \text{ 任意 } a \in A, a' \in A'\}$$

$$A_1 = C_R B_1$$

$$\text{事实上 } \therefore \{a_n + a'_n | b_n + b'_n\} \xrightarrow{\psi} (\bar{A}_1, \bar{B}_1)$$

$$\text{其中 } \bar{B}_1 = \{r, r > a_n + a'_n, \text{ 任意 } a_n, a'_n\}$$

$$\bar{A}_1 = C_R \bar{B}_1$$

$\therefore$ 只要证 $B_1 = \bar{B}_1$ 就行了

$$(i) \text{ 任 } -r \in B_1, \therefore r > a + a' \text{ (任意 } a \in A, a' \in A')$$

$$\text{注意任 } -a_n \in A, \text{ 任 } -a'_n \in A', \therefore r > a_n + a'_n \text{ (任意 } a_n, a'_n)$$

$$\therefore r \in \bar{B}_1$$

$$\therefore B_1 \subset \bar{B}_1$$

$$(ii) \text{ 任 } -r \in \bar{B}_1, \therefore r > a_n + a'_n \text{ (任意 } a_n, a'_n)$$

对于任意 $a \in A, a' \in A'$, 依集 A, A' 的定义:

$$A = C_R B = \{r, \text{存在 } a_n \text{ 使 } r \leq a_n\}$$

$$A' = C_R B' = \{r, \text{存在 } a'_n \text{ 使 } r \leq a'_n\}$$

$$\text{有 } a_n, a'_n \text{ 使 } a \leq a_n, a' \leq a'_n$$

$$\therefore r > a_n + a'_n \geq a + a' \quad \therefore r \in B, \therefore \bar{B} \subset B,$$

综合 (i), (ii) 得 $B_1 = \bar{B}_1$

$$(b) \text{ 证 } [a_n | b_n] - [a'_n | b'_n] \xrightarrow{\Psi} (A, B) - (A', B') \quad \text{注 13}$$

依 Z_2 中减法的定义及推论 $[a_n | b_n] - [a'_n | b'_n]$ 是满足条件

$$x + [a'_n | b'_n] = [a_n | b_n] \text{ 的唯一之数 } x \in Z_2 \text{ 由 (a) 有}$$

$$x + [a'_n | b'_n] = [a_n | b_n] \xrightarrow{\Psi} \bar{x} + (A', B') = (A, B)$$

$$(B_1) = (\text{这儿设 } x \xrightarrow{\Psi} \bar{x} \in Z_3)$$

这就是说 $\bar{x} \in Z_3$ 满足条件 $\bar{x} + (A', B') = (A, B)$ 依 Z_3 中减法的定义及推论, 满足上述条件的数是唯一的, 且就是 $(A, B) - (A', B')$

$$\therefore x \xrightarrow{\Psi} \bar{x} \text{ 就是 } [a_n | b_n] - [a'_n | b'_n] \xrightarrow{\Psi} (A, B) - (A', B')$$

$$(c) \text{ 证 } [a_n | b_n] \times [a'_n | b'_n] \xrightarrow{\Psi} (A, B) \times (A', B')$$

不失普遍性, 假定 $[a_n | a_n] > 0, [a'_n | b'_n] > 0$ (这时 $(A, B) > 0, (A', B') > 0$) 来证明本问题 (在一般情形下可用符号规则及注 13 来证明)

依 Z_2, Z_3 中乘法的定义也就是要证:

$$[a_n \cdot a'_n | b_n \cdot b'_n] \xrightarrow{\Psi} (A_2, B_2) \text{ 其中 } B_2 = \{r, r > a \cdot a' \text{ 任意 } 0 < a \in A,$$

$$0 < a' \in A'\}$$

$$A_2 = C_R B_2$$

事实上

$$\therefore [a_n \cdot a'_n | b_n \cdot b'_n] \xrightarrow{\Psi} (\bar{A}_2, \bar{B}_2) \text{ 其中 } \bar{B}_2 = \{r, r > a_n \cdot a'_n \text{ 任意 } a_n, a'_n\} \bar{A}_2 =$$

$$C_R \bar{B}_2$$

$\therefore$ 只要证 $B_2 = \bar{B}_2$ 就行了

$$(i) \text{ 任 } -r \in B_2, \therefore r > a \cdot a' \text{ (任意 } a \in A, a' \in A')$$

在 $-Q_n \in A$ 在 $-Q_n \in A'$ $\therefore r > a_n \cdot a'_n \therefore r \in B_2 \therefore B_2 \subset B'_2$

ii) 任 $-r \in B_2$; $\therefore r > a_n \cdot a_n$ (任 $a_n \cdot a_n$)

对于任意的 $Q \in A$, $Q' \in A'$ 依集合 A, A' 的定义,

$$A = C_R B = \{r \mid \text{存在 } a_n \text{ 使 } r \leq a_n\}$$

$$A' = C_R B' = \{r \mid \text{存在 } a'_n \text{ 使 } r \leq a'_n\}$$

$\therefore$ 有 a_n, a'_n 使 $a \leq a_n, a' \leq a'_n$

$$r > a_n \cdot a'_n \geq a \cdot a' \therefore r \in B_2 \therefore B_2 \subset B'_2$$

综合 (i) (ii) 有 $B_2 = B'_2$

$$(d) \text{ 证 } \{a_n | b_n\} \div \{a'_n | b'_n\} \xrightarrow{\Psi} (A, B) \div (A', B')$$

(其中 $\{a'_n | b'_n\} \neq 0$, 当然 $(A', B') \neq 0$)

依 Z_2 中除法的定义及推论, $\{a_n | b_n\} \div \{a'_n | b'_n\}$ 是满足条

件:

$$x \times \{a'_n | b'_n\} = \{a_n | b_n\}$$

的唯一之数 $x \in Z_2$ 由 (C) 有

$$x \times \{a'_n | b'_n\} = \{a_n | b_n\} \xrightarrow{\Psi} \bar{x} \times (A', B') = (A, B)$$

(这儿设 $x \xrightarrow{\Psi} \bar{x} \in Z_3$)

这就是说 $\bar{x} \in Z_3$ 满足条件 $\bar{x} \times (A', B') = (A, B)$, 依 Z_3 中除法的定义及推论, 满足上述条件的数是唯一的, 且就是 $(A, B) \div (A', B')$

$$\therefore x \xrightarrow{\Psi} \bar{x} \text{ 就是 } \{a_n | b_n\} \div \{a'_n | b'_n\} \xrightarrow{\Psi} (A, B) \div (A', B')$$

§7. 实数的公理化定义

我们从有理数集出发, 利用有理数集及有理数集的性质建立了 Cantor 和 Dedekind 实数理论, 并证明了这两种理论是等价的. 此外我们也可以从另一个角度出发——即从公理出发, 来定义实数, 用公理法定义实数的基本论点是“把实数集看作连续的有序体”. 下面是实数的公理化定义:

定义 12 一个集合 Z 叫做实数体: 对于任意 $a, b \in Z$, 有