

泛 函 分 析 初 步

[英] I. J. Maddox 著

朱晓亮 张文深 译

人 民 教 育 出 版 社

本书根据英国 Cambridge University Press 1970 年出版的 I. J. Maddox 著 Elements of Functional Analysis 一书译出。它介绍了泛函分析的初步知识以及泛函分析在一个特殊的数学领域——“序列空间中的矩阵变换”上的应用。可作高等学校数学类各专业教学参考之用。

本书不要求读者具备 Lebesgue 积分的知识,没有学过实变函数的读者也可以阅读。

泛 函 分 析 初 步

[英] I. J. Maddox 著

朱晓亮 张文深 译

*

人民教育出版社出版

新华书店北京发行所发行

人民教育出版社印刷厂印装

*

开本 850×1168 1/32 印张 7 75 字数 185,000

1981 年 9 月第 1 版 1983 年 5 月第 1 次印刷

印数 00,001—14,000

书号 13012·0655 定价 1 05 元

目 录

序言

第一章 集论及分析基础	1
§ 1 集与函数	1
§ 2 实数与复数	13
§ 3 函数序列, 连续性, 可微性	19
§ 4 不等式	23
第二章 度量空间与拓扑空间	27
§ 1 度量空间与半度量空间	27
§ 2 完备度量空间	37
§ 3 一些度量和拓扑概念	43
§ 4 度量空间和拓扑空间上的连续函数	54
§ 5 紧致集	66
§ 6 纲和一致有界性	73
第三章 线性空间与线性度量空间	77
§ 1 线性空间	77
§ 2 子空间, 维数, 商空间, 凸集	82
§ 3 线性度量空间, 副范数, 半范数和范数	90
§ 4 基底	96
§ 5 分布	99
第四章 赋范线性空间	104
§ 1 收敛性与完备性	104
§ 2 线性算子和线性泛函	112
§ 3 Banach-Steinhaus 定理	126
§ 4 开映射和闭图定理	131
§ 5 Hahn-Banach 扩张定理	135

§ 6 弱收敛	143
第五章 Banach 代数	147
§ 1 代数和 Banach 代数	147
§ 2 同态与同构	152
§ 3 谱和 Gelfand-Mazur 定理	156
§ 4 Gelfand 表示定理	162
第六章 Hilbert 空间	166
§ 1 内积空间和 Hilbert 空间	166
§ 2 标准正交集	171
§ 3 Hilbert 空间的对偶空间	175
第七章 序列空间中的矩阵变换	178
§ 1 矩阵代数和线性变换	178
§ 2 矩阵代数	198
§ 3 可和性	205
§ 4 Tauber 定理	214
§ 5 供进一步研究的一些问题	219
文献目录	225
索引	228
集和空间的符号	240

第一章 集论及分析基础

§1 集 与 函 数

伟大的德国数学家 G. Cantor(1845—1918) 通常被认为是集论的创立者。本书就采用他关于集的定义作为出发点。这个定义是：“一个集^①是由我们思想中的或者可感知的一些确定的，可以分辨的对象所组成，并被看成一个整体的任意一个集体。”定义中说到的对象称为集的元素或元。通常我们用大写字母表示集，用小写字母表示集的元素。如果 X 是一个集，那么 $x \in X$ 表示 x 是集 X 的一个元素。当 x 不是集 X 的元素时记为 $x \notin X$ 。

下面，我们将使用下列的集而不加解释，它们在整个数学中都会出现：

$N = \{1, 2, 3, \dots\}$, 全体正整数的集；

$Z = \{0, 1, -1, \dots\}$, 全体整数的集；

Q , 全体有理数的集；

R , 全体实数的集；

C , 全体复数的集。

上述记号的来历是： N 来自英文 natural numbers(自然数)， Z 来自德文 Zahlen(整数)， Q 来自英文 quotient(商)。记号 R 和 C 来自英文 real(实的)和 complex(复的)。

通常，在某一个具体的讨论中，我们取定一个固定的集，并且一切讨论仅仅关于它来进行。这时，这个固定的集称为论域。例如，在数论中论域是 Z 。在论域 X 内构成一个集的通常的方法是在 X 中取某一类型的对象，然后考虑所有这样的对象的集。例

① “集”也常译成“集合”——译者注。

如,在 Z 中定义称为素数的对象,于是可以考虑全体素数的集.

在本书中,我们主要是对集作运算,而不是讨论它的更深的性质.为此,我们引进记号和定义,同时讲述一些简单的结果.

首先,一般地说,没有一个明显地写出集的所有元素的方法.例如,正整数 N 的集按其本性就不能明显地列出它的全部元素.我们不得不满足于写 $N = \{1, 2, 3, \dots\}$; 省略号留下很多想象余地.通常,我们用花括号来记集,在括号中或者是写出集的少数几个元素,然后用省略号表示构成集的元素规则是大家知道的或是明显的; 或者在花括号中写出构成集的元素规则.例如, $\{x | x \in N \text{ 且 } x > 8\}$ 读为“所有 x 的集, x 满足: x 是正整数且 x 大于 8”. x 后面的竖线读为“满足”或“使得”.所以,上面的集也可以写为 $\{9, 10, 11, \dots\}$. 又如 $\{x | x \in R \text{ 且 } x > 0\}$ 表示全体正实数的集. 在这个情形不能明显地写出元素,甚至要把构成集的元素规则表述出来也是不可能的,这是实数的性质.事实上,以后我们将看到,集 $\{x | x \in R \text{ 且 } x > 0\}$ 是不可列的,因此,元素不能写成一个无穷序列 $x_1, x_2, x_3, \dots$. 我们注意,在一个集中元素的顺序一般是没关系的.例如, N 与 $\{2, 1, 4, 3, 6, 5, \dots\}$ 是相同的集.

设 A, B 是集,则记号 $A \subset B$ 表示集 A 的每一个元素也是集 B 的一个元素.如果 $A \subset B$,则称 A 是 B 的一个子集, A 包含在 B 中,亦即 B 包含 A . 记号 $B \supset A$ 看作与 $A \subset B$ 等价.当且仅当 $A \subset B$ 且 $B \subset A$ 时,定义 $A = B$; 当且仅当 $A \subset B$, 但 $A \neq B$ 时称 A 是 B 的一个真子集. 例如,奇数集是 Z 的一个真子集. 注意,有些作者用记号 $A \subseteq B$, 这个记号允许两集相等,而给真子集保留记号 $A \subset B$. 有时我们也说:“严格地 $A \subset B$ ”,意即 A 是 B 的一个真子集.

集的包含 $\subset$ 有两个简单的性质:

(i) $A \subset A$,

(ii) 如果 $A \subset B$ 且 $B \subset C$, 那么 $A \subset C$.

如果 A 是一个给定的集, 我们考虑 A 的子集 $\{x \in A | x \neq x\}$. 这个集没有元素, 称为空集. 空集用符号 $\emptyset$ 表示, 它有性质: 对每个集 A , $\emptyset \subset A$. 每个集 $A \neq \emptyset$, 至少有两个明显的子集: A 与 $\emptyset$. 如果 A 仅有这样两个子集, 那么 A 一定是一个单元素集, 比如说 $A = \{a\}$, 这里 a 是 A 的唯一元素. $\emptyset$ 没有元素, 但是单元素集 $\{\emptyset\}$ 是不空的.

集的并与交 给定集 A, B , 用它们构成两个新的集:

$$A \cup B = \{x | x \text{ 至少属于 } A \text{ 与 } B \text{ 中之一}\},$$

$$A \cap B = \{x | x \in A \text{ 且 } x \in B\}.$$

我们称集 $A \cup B$ 为集 A 与集 B 的并, 称集 $A \cap B$ 为集 A 与集 B 的交①. 例如,

$$\{1, 2, 3\} \cup \{1, 4, 3\} = \{1, 2, 3, 4\},$$

$$\{2, 3\} \cap \{1, 3, 2\} = \{2, 3\}.$$

对任意的集 A 和 B , 显然 $A \cap B \subset A \subset A \cup B$. 如果 $A \cap B = \emptyset$, 那么称 A 与 B 不相交.

我们经常需要构造一类(或族)集的并或交. 假定 $\mathcal{S}$ 是由一些集 A 所成的一个集类(集族). 我们定义

$$\bigcup \{A | A \in \mathcal{S}\} = \{x | x \in A, \text{ 至少对于一个 } A \in \mathcal{S}\},$$

$$\bigcap \{A | A \in \mathcal{S}\} = \{x | x \in A, \text{ 对于所有 } A \in \mathcal{S}\}.$$

有时我们写 $\bigcup A_\alpha, \bigcap A_\alpha$, 这里, 我们认为 α 取遍某一个指标集. 如果 α 取遍 N , 通常写为

$$\bigcup \{A_n | n \in N\} = \bigcup_{n=1}^{\infty} A_n,$$

类似地有 $\bigcap_{n=1}^{\infty} A_n$. 记号中的 ∞ 是按惯例写的, 引入它即使不说造成混乱, 但也是多余的. 要特别指出, 在族 $\{A_n | n \in N\}$ 中并没有

① 集的“并”、“交”也常叫“并集”、“交集”——译者注.

A_∞ . 还要注意, 上面叙述中没有涉及极限过程. 因此, 比如说 $x \in \bigcup_{n=1}^{\infty} A_n$, 意即存在一个正整数 p 使得 $x \in A_p$.

例 1 设 A_n 是实数直线上的区间 $\left[0, 1 + \frac{1}{n}\right)$, 即

$$A_n = \left\{ x \in R \mid 0 \leq x < 1 + \frac{1}{n} \right\}, \quad n=1, 2, \dots$$

那么 $\bigcap_{n=1}^{\infty} A_n = [0, 1] = \{x \in R \mid 0 \leq x \leq 1\}$.

为了证明它, 我们首先证明 $[0, 1] \subset \bigcap_{n=1}^{\infty} A_n$, 其次证明 $\bigcap_{n=1}^{\infty} A_n \subset [0, 1]$. 设 $x \in [0, 1]$, 那么有 $0 \leq x \leq 1 < 1 + \frac{1}{n}$ 对一切 $n \in N$ 成立, 就是说对一切 $n \in N$, $x \in A_n$, 即 $x \in \bigcap A_n$. 反过来, 若对一切 $n \in N$, $x \in A_n$, 则有 $0 \leq x < 1 + \frac{1}{n}$, 由此 $0 \leq x \leq 1$. (令 $n \rightarrow \infty$ 即得; 或假定 $x > 1$, 这与 $x < 1 + \frac{1}{n}$ 对一切 $n \in N$ 成立矛盾.)

集的覆盖 设 $\mathcal{S}$ 是一些集 A 所成的一个集类, 当且仅当

$$X \subset \bigcup \{A \mid A \in \mathcal{S}\}$$

时, 称 $\mathcal{S}$ 为集 X 的一个覆盖. 如果 $\mathcal{S}$ 的某一子类也覆盖 X , 那么称它为 $\mathcal{S}$ 的一个子覆盖.

在第二章, 关于紧致集要用到开覆盖的概念. 这里“开”是指覆盖中的集是拓扑意义下的开集. 目前我们只举一个很简单的覆盖例子.

例 2 (i) 设 I_n 是实数直线上的开区间

$$(n, n+1) = \{x \in R \mid n < x < n+1\},$$

那么集族 $\{I_n \mid n \in Z\}$ 不是 R 的一个覆盖, 因为整数不属于 $\bigcup \{I_n \mid n \in Z\}$.

(ii) 设 $J_n = \{x \in R \mid n \leq x < n+1\} = [n, n+1)$, 那么集族 $\{J_n \mid n \in Z\}$ 是 R 的一个覆盖.

(iii) 设 $S[a, r] = \{z \in O \mid |z - a| \leq r\}$, 其中 $a \in O, r > 0$. 那么 $S[a, r]$ 是复平面上以 a 为圆心、以 r 为半径的闭圆盘. 显然集族 $\{S[m + in, 1] \mid m, n \in Z\}$ 是 O 的一个覆盖.

余集 设 X 是论域, $A, B \subset X$, 定义

$$A \sim B = \{x \in X \mid x \in A, x \notin B\},$$

我们称集 $A \sim B$ 是集 B 关于集 A 的余集. 用 $\sim A$ 表示 $X \sim A$, 并称 $\sim A$ 为 A 的余集. 显然 $A \sim B = A \cap (\sim B)$, $\sim(\sim A) = A$, 和 $A \subset B$ 等价于 $\sim B \subset \sim A$.

关于余集的下列两个结果通常称为 De Morgan 法则:

$$\sim \bigcup A_\alpha = \bigcap (\sim A_\alpha); \quad \sim \bigcap A_\alpha = \bigcup (\sim A_\alpha).$$

作为例子. 我们证明第一个法则. 只须注意对一切 $\alpha, x \in \sim A_\alpha$ 等价于对任一 $\alpha, x \notin A_\alpha$.

容易证明并和交的另外一些性质:

(i) $\bigcap A_\alpha \subset A_\alpha \subset \bigcup A_\alpha$, 对任何 α 成立,

(ii) $A \cup (\bigcap A_\alpha) = \bigcap (A \cup A_\alpha)$,

(iii) $A \cap (\bigcup A_\alpha) = \bigcup (A \cap A_\alpha)$.

有序对 设 x, y 是任何对象. 那么定义有序对 (x, y) 为集 $\{\{x\}, \{x, y\}\}$. 容易验证有序对的基本性质: $(x, y) = (u, v)$ 当且仅当 $x = u, y = v$. 更一般地, 我们可以类似地定义一个有序 n 元组 $(x_1, x_2, \dots, x_n)$, 它具有性质: $(x_1, \dots, x_n) = (y_1, \dots, y_n)$ 当且仅当 $x_1 = y_1, \dots, x_n = y_n$.

关系 一个关系 ρ 定义为由有序对所成的集. 例如, $\rho = \{(1, 2), (a, b)\}$ 是一个关系.

与 $(x, y) \in \rho$ 等价的记号是 $x\rho y$. 于是, 上例中可以写 $1\rho 2$ 代替 $(1, 2) \in \rho$.

一类重要的关系是

Descartes 乘积 设 X, Y 是给定的集, 那么称

$$X \times Y = \{(x, y) | x \in X, y \in Y\}$$

为 X 与 Y 的 Descartes 乘积.

另一个重要关系是

等价关系 设 X 是一个给定的集. X 上的一个关系 ρ 称为 X 上的一个等价关系, 当且仅当它满足 (i) 自反性, 即对所有 $x \in X$, 有 $x\rho x$; (ii) 对称性, 即若 $x\rho y$, 那么 $y\rho x$; (iii) 传递性, 即若 $x\rho y, y\rho z$, 那么 $x\rho z$. 通常用 $\sim$ 而不用 ρ 表示等价关系, 这样表示几乎没有与余集混淆的危险.

例 3 (i) 相等显然是任何集上的一个等价关系.

(ii) 设 $X = \{(x, y) | x, y \in N\}$. 如果定义 $(x, y) \sim (u, v)$ 是指 $xv = yu$, 那么 $\sim$ 是集 X 上的一个等价关系. 例如, 我们验证传递性: 设 $(x, y) \sim (u, v)$, $(u, v) \sim (z, w)$, 那么 $xv = yu, uw = vz$, 由此 $xvwu = yuvz$, 从而 $xw = yz$, 即 $(x, y) \sim (z, w)$.

(iii) 如果定义 $x \sim y$ 是指 $x - y$ 能被 2 除尽. 容易验证 $\sim$ 是集 Z 上的一个等价关系.

我们回到一般的关系. 关系的定义域是它的元素的所有第一个坐标的集, 关系的值域是它的元素的所有第二个坐标的集. 如果 $\sim$ 是集 X 上的一个等价关系, 那么我们定义 $E_x = \{y \in X | y \sim x\}$, 并称 E_x 为含元素 x 的等价类. 例如, 在例 3(iii) 中, 我们有

$$E_0 = \{0, \pm 2, \pm 4, \dots\}.$$

一般, 容易验证: 当且仅当 $x \sim y$ 时, $E_x = E_y$, 而且还可验证: 如果 $E_x \neq E_y$, 那么 $E_x \cap E_y = \emptyset$. 显然, 集类 $\{E_x | x \in X\}$ 构成集 X 的一个划分, 即 X 是这些不相交的 $E_x (x \in X)$ 的并. 例如在例 3(iii) 中, 我们有

$$Z = \{0, \pm 2, \pm 4, \dots\} \cup \{\pm 1, \pm 3, \pm 5, \dots\}.$$

数学中出现的最重要的一类关系或许就是所谓函数关系. 有些分析书广泛地使用函数而实际上没有定义函数, 对于习惯于这

样的分析书的那些人,下列函数的定义似乎是相当古怪的.

函数 函数 f 定义为一个关系,它满足: 如果 $(x, y) \in f$, $(x, z) \in f$, 那么 $y = z$. 函数的另外四个术语是映象, 映射, 算子, 变换.

我们这个作为一定的有序对的集的函数概念, 有些人称它为函数的图. 因为通常他们定义函数是一个法则或者类似的东西. 有时, 当用“函数的图”的术语看来能更好表达时, 我们将使用它, 然而, 对我们来说, 函数和它的图完全是同一回事.

例 4 (i) $\{(1, 2), (2, 2)\}$ 和 $\{(z, z+1) | z \in O\}$ 是函数.

(ii) $\{(1, 2), (1, 4)\}$ 和 $\{(x^2, x) | x \in R\}$ 不是函数. 例如 $(1, 1)$ 和 $(1, -1)$ 都在第二个集中.

(iii) $\{(x^2, x) | x \in R^+\}$ 是一个函数. 其中 $R^+ = \{x \in R | x > 0\}$. 在这个情形, 如果第一个坐标是相等的, 即 $x^2 = y^2$, 那么 $(x-y)(x+y) = 0$, 所以 $x = y$, 即第二个坐标是相等的.

如果 f 是一个函数, $(x, y) \in f$, 那么我们记 $y = f(x)$, 这是 y 作为 x 的一个函数的常用记号. 称 y 是 f 在 x 处的值, 或 y 是 x 在 f 下的象.

记号 $f: X \rightarrow Y$

现在在数学中广泛地使用. 它可以解释为: f 是把集 X 映到集 Y 中的一个函数. 它的意思是 X 是 f 的定义域, 且 f 的值域是 Y 的一个子集, 而不必是整个 Y .

如果 $f: X \rightarrow Y$ 且 $A \subset X$, 那么, 对于 $a \in A$, 由 $g(a) = f(a)$ 所定义的函数 $g: A \rightarrow Y$ 称为是 f 在 A 上的限制.

例 5 (i) 定义 $f: f(x) = e^x$, $x \in R$, 即 f 的定义域是 R , 且 $f = \{(x, e^x) | x \in R\}$. f 的值域实际上是 R^+ , 这是大家熟知的. 我们可以写为 $f: R \rightarrow R$, 也可以更精确地写为 $f: R \rightarrow R^+$.

(ii) 定义 $f: f(z) = |z|$, $z \in O$. 一步比一步精确地写出就是

$f: C \rightarrow C$, $f: C \rightarrow R$, 以及 $f: C \rightarrow \{x \in R | x \geq 0\}$.

双射映象 设 $f: X \rightarrow Y$. 如果对每一 $x_1, x_2 \in X$, 由 $f(x_1) = f(x_2)$ 可得到 $x_1 = x_2$, 那么称 f 为单射的. 如果 f 的值域是整个 Y , 那么称 f 是满射的. 如果一个映射 f 既是单射的, 又是满射的, 那么称 f 为双射的.

“单射的”, “满射的”和“双射的”, 有时又分别称为“一一的”, “映上的”, “一一对应的”.

例 6 如果 $f: R \rightarrow \{x \in R | x \geq 0\}$ 由 $f(x) = x^2$ 所定义, 那么 f 是满射的, 但不是单射的. 如果对 f 用同样的等式表示, 但写成 $f: R^+ \rightarrow R^+$, 那么 f 就是双射的.

反函数 设 $f: X \rightarrow Y$ 是双射的. 因为 f 是满射的, 所以如果 $y \in Y$, 那么存在 $x \in X$, 使得 $y = f(x)$. 又由于 f 是单射的, 所以这个 x 是唯一的. 因此, 有一个反函数 $g: Y \rightarrow X$, 使得对一切 $x \in X$, 有 $g(f(x)) = x$, 以及对一切 $y \in Y$, 有 $f(g(y)) = y$. 通常记为 $g = f^{-1}$.

例 7 由 $f(x) = e^x$ 定义的 $f: R \rightarrow R^+$ 是双射的, 它的反函数 $f^{-1}: R^+ \rightarrow R$ 用 $\log$ 表示.

等势集 集 X, Y 称为是等势的 (记为 $X \sim Y$), 当且仅当存在双射映象 $f: X \rightarrow Y$. 我们注意, $\sim$ 是一个等价关系. 例如 $X \sim X$, 因为由 $f(x) = x$ 给出的映象 $f: X \rightarrow X$ 就是一个合适的双射.

例 8 (i) $\{1, 2, 3\} \sim \{1, 3, 5\}; \{2, 4, 6, \dots\} \sim N$, 且 $N \sim Z$.

(ii) $\{1, 2\}$ 与 $\{1, 2, 3\}$ 不是等势的.

(iii) R 中的区间 $(-1, 1)$ 与 R 是等势的. 因为

$$f(x) = \operatorname{tg}\left(\frac{\pi x}{2}\right)$$

就是合适的双射.

可列集 一个集称为是可列的, 当且仅当它与集 N 等势或与 N 的子集等势. 否则称它为不可列集. 在集与 $\{1, 2, \dots, n\}$ 等势的情形, 称它为 n 元有限集.

集 N, Z 和 Q 都是可列集的例子. 实数集 R 是不可列集(见习题 12). 显然, 可列集的任何子集是可列集. 还有, 如果 $A_n, n=1, 2, \dots$ 是一列可列集, 那么 $\cup \{A_n | n \in N\}$ 是可列集, 这就是说, 可列个可列集的并集是可列集. 为了“列出”可列集 $\cup A_n$ 的元素, 我们这样做. 设 $A_n = \{a_{n1}, a_{n2}, \dots\}, n=1, 2, \dots$, 那么只要剔除重复, 集

$$\{a_{11}, a_{12}, a_{21}, a_{13}, a_{22}, a_{31}, a_{14}, a_{23}, \dots\}$$

是 A_n 的并集且是可列集. 例如, 如果

$$A_1 = \{2, 3, 4, 5, 6, \dots\}, \quad A_2 = \{2, 4, 6, 8, 10, \dots\},$$

那么按上述作法得到集 $A_1 \cup A_2 = \{2, 3, 4, 5, 6, 8, 7, 10, \dots\}$.

例 9 设 $A_n = \{m/n | m \in Z\}, n=1, 2, \dots$. 因为 Z 是可列集, 所以每一个 A_n 是可列的, 并且 $\cup A_n = Q$. 因此 Q 是可列的. 于是 Q 与 N 等价, 尽管 N 是 Q 的一个非常“稀疏的”子集.

象和原象 设 $f: X \rightarrow Y$, 且 $A \subset X, B \subset Y$. 那么定义 $f(A) = \{f(x) | x \in A\}$ 为集 A 在映射 f 下的象. 定义 $f^{-1}(B) = \{x | x \in X \text{ 且 } f(x) \in B\}$ 是集 B 的原象. 注意 $f^{-1}(B)$ 是 X 的子集; 为了我们可以写 $f^{-1}(B)$, 不要求 f 是双射的.

下面给出象和原象的基本性质.

定理 1 设 $f: X \rightarrow Y$, 且 $\{A_\alpha\}$ 是集 X 的子集所成的类, $\{B_\alpha\}$ 是 Y 的子集所成的类, 那么

- (i) 如果 $A_\alpha \subset A_\beta$, 就有 $f(A_\alpha) \subset f(A_\beta)$;
- (ii) 如果 $B_\alpha \subset B_\beta$, 就有 $f^{-1}(B_\alpha) \subset f^{-1}(B_\beta)$;
- (iii) $f(\cup A_\alpha) = \cup f(A_\alpha)$;

- (iv) $f(\cap A_\alpha) \subset \cap f(A_\alpha)$;
- (v) $f^{-1}(\cup B_\alpha) = \cup f^{-1}(B_\alpha)$;
- (vi) $f^{-1}(\cap B_\alpha) = \cap f^{-1}(B_\alpha)$;
- (vii) $A_\alpha \subset f^{-1}(f(A_\alpha))$;
- (viii) $f(f^{-1}(B_\alpha)) \subset B_\alpha$.

证明 作为例子, 我们证明(iii). 如果 $y \in f(\cup A_\alpha)$, 那么存在 $x \in \cup A_\alpha$, 使得 $y = f(x)$. 这就是说, 存在某个 α , 使得对 $x \in A_\alpha$, $y = f(x)$. 所以, $y \in f(A_\alpha) \subset \cup f(A_\alpha)$. 反过来, 如果 $y \in \cup f(A_\alpha)$, 那么存在某一个 α' , 使得 $y \in f(A_{\alpha'})$, 那么 $y = f(x)$, 其中 $x \in A_{\alpha'} \subset \cup A_\alpha$. 因此 $y \in f(\cup A_\alpha)$. 这就证明了(iii). 其余结果的证明留作习题. 要注意(iv)和(vi)之间的不同.

复合函数 设 $f: X \rightarrow Y$, 且 $g: Y \rightarrow Z$, 这里 f, g 是任何函数, 且 X, Y, Z 是任何集. 对每一个 $x \in X$, 用 $(gf)(x) = g(f(x))$ 定义复合(或乘积)函数 $gf: X \rightarrow Z$.

复合函数显然是初等微积分中所说的函数的函数.

半序关系 设 X 是一个集. 集 X 上的半序关系(通常用 $<$ 表示)是满足下列条件的一个关系: (1) 自反性(即对每一 $x \in X$ 有 $x < x$). (2) 传递性(即如果 $x < y$ 和 $y < z$, 那么 $x < z$). (3) 反对称性(即如果 $x < y$ 和 $y < x$, 就有 $x = y$).

如果一个半序关系 $<$ 还具有性质: 对任何 x, y , 或者 $x < y$, 或者 $y < x$, 那么称 $<$ 为一个全序关系.

半序集是由集 X 和集 X 上的半序关系组成的对 $(X, <)$. 全序集可以类似地定义.

例 10 (i) 设 $\mathcal{A}$ 是任何一个集族. 那么集的包含关系 $\subset$ 是集族 $\mathcal{A}$ 上的半序, 一般它不是 $\mathcal{A}$ 上的全序.

(ii) 实数集 R 上的“自然的”全序当然是 $\leq$.

(iii) 在 N 上定义 $<$ 如下: 设 $x, y \in N$, 当且仅当 x 是 y 的整

数倍时, 定义 $x \prec y$. 那么显然 $\prec$ 是 N 上的一个半序, 它不是全序. 例如, 3 不是 2 的整数倍, 3 的整数倍也不会是 2.

设 $(X, \prec)$ 是一个半序集, $a \in X$, 当且仅当对一切 $x \in X$, 由 $a \prec x$ 就有 $x = a$, 那么称 a 是 X 的极大元. 设 $b \in X$, 当且仅当对一切 $x \in X$, 由 $x \prec b$ 就有 $x = b$, 那么称 b 是 X 的极小元.

设 $A \subset X$, 元 $M \in X$ 称为集 A 的一个上界, 当且仅当对一切 $x \in A$, 有 $x \prec M$. 类似地, 元 $m \in X$ 称为集 A 的一个下界, 当且仅当对一切 $x \in A$, 有 $m \prec x$.

例 11 设 X 是一个非空集, $P(X)$ 是 X 的所有子集所成的集类 (称 $P(X)$ 是 X 的幂集), 那么 $(P(X), \subset)$ 是一个半序集. 如果 $\mathcal{A}$ 是 X 的子集所成的任何集类, 那么 $\cup \{A | A \in \mathcal{A}\}$ 是 $\mathcal{A}$ 的一个上界, $\cap \{A | A \in \mathcal{A}\}$ 是 $\mathcal{A}$ 的一个下界.

为了证明一些数学分支中的许多重要结果, 援引集论中称为 Zorn 引理的基本公理是必要的. 我们现在叙述这个引理, 以后还对它作些注释.

Zorn 引理 假设 X 是一个半序集, 如果它的每一个全序子集有一个上界, 那么 X 有一个极大元.

本书中有两处必须用这个公理. 在第三章 § 2, 我们用它证明每一个线性空间有一个 Hamel 基. 在第四章 § 5, 重要的 Hahn-Banach 延拓定理的证明, 要再次用到这个引理.

Zorn 引理直观上似乎是不显然的, 要求读者作为集合论的公理接受它. 如果期望证明某些存在性类型的结果, 这个公理是有力的.

我们注意, 可以证明 Zorn 引理等价于集合论的另外两个公理: (1) 选择公理, (2) 良序原理. 为了我们的目的, 出于技术的原因, 采用 Zorn 引理是最好的. 对三个公理的等价性有兴趣的读者可查阅列入文献目录的 P. C. Suppes 著的书.

习 题 1

1. 证明: 当且仅当 $C \subset A$ 时, 集合等式

$$(A \cap B) \cup C = A \cap (B \cup C)$$

成立.

2. (i) 证明:

$$\{x \in R | e^x = 0\} = \emptyset.$$

- (ii) 确定

$$\{x \in R | e^x = -1\} \text{ 和 } \{z \in C | e^z = -1\}.$$

3. (i) 设 $A_\alpha = (\alpha, \infty)$ 是以 α 为左端点的开区间, 即 $A_\alpha = \{x \in R | \alpha < x\}$.

证明 $\bigcup \{A_\alpha | \alpha \in R\} = R$.

- (ii) 设 $I_n = \left(0, \frac{1}{n}\right)$, 求 $\bigcap_{n=1}^{\infty} I_n$.

4. 对于任何集类 $\{A_\alpha\}$ 与任一集 A , 证明

$$A \cup (\bigcap A_\alpha) = \bigcap (A \cup A_\alpha),$$

$$A \cap (\bigcup A_\alpha) = \bigcup (A \cap A_\alpha).$$

5. 证明: 对任何集 A, B, C , 有 $(A \cap B) \times C = (A \times C) \cap (B \times C)$ 成立.

其中“ $\times$ ”表示 Descartes 乘积.

6. 设 $(x, y), (u, v)$ 是有序对, 证明: $(x, y) = (u, v)$ 的充要条件是 $x=u$ 与 $y=v$.

7. 证明: 在实数集 R 上定义的关系 $<$, 它具有传递性, 但没有自反性, 也没有对称性.

8. 设 $x = (x_n), y = (y_n)$ 是实数序列. 如果 $x_n - y_n \rightarrow 0$, 那么定义 $x \sim y$. 证明: $\sim$ 是一个等价关系, 并指出含有序列 $(1, 1, \dots)$ 的等价类.

9. 设 $\sim$ 是集 X 上的一个等价关系. 证明: $E_x = E_y$ 的充要条件是 $x \sim y$, 又如 $E_x \neq E_y$, 那么 $E_x \cap E_y = \emptyset$.

10. 指出下列关系中哪几个是函数:

(i) $\{(2, 1), (1, 2), (\text{王后}, 1), (\text{主教}, 2), (\text{王后}, 3)\}$

(ii) $\{(z, e^z) | z \in C\},$

(iii) $\{(e^z, z) | z \in C\}.$

11. (i) 设 $a, b \in R$, 定义 $f(x) = ax + b$. 证明: 当且仅当 $a \neq 0$ 时, $f: R \rightarrow R$ 是双射的, 并绘图说明.

(ii) 设 $a, b, c \in R$, 在 R 上定义 $f(x) = ax^2 + bx + c$, 试求 f 为双射的必要充分条件.

12. 设 S 是所有由 0 和 1 两个数字组成的序列的集, 那么 $s \in S$ 表示 $s = (s_1, s_2, \dots)$, 其中 s_n 或者是 0, 或者是 1. 用反证法证明 S 是不可列的. 即设 S 可列成 $\{s^{(1)}, s^{(2)}, \dots\}$, 其中 $s^{(1)} = (s_1^{(1)}, s_2^{(1)}, \dots)$, $s^{(2)} = (s_1^{(2)}, s_2^{(2)}, \dots)$, 等等. 适当改变对角线元素 $s_1^{(1)}, s_2^{(2)}, s_3^{(3)}, \dots$, 容易构造一个序列 $s \in S$, 使得对一切 $n \in N$, $s \neq s^{(n)}$. 这与假定 S 是可列的矛盾.

从 S 的不可列性推导由所有实数所成的集 R 是不可列的. 作为一个提示, 设想把 R 的元素表示成小数.

13. 设 $a < b$, (a, b) 是 R 中的开区间. 证明 $(a, b) \sim (0, 1)$. 由此说明, $(0, 1)$ 与 R 是等势的集, 即 $(0, 1) \sim R$.

14. 说明 R 中所有无理数的集是不是可列的.

15. 用 $f(x) = x^2$ 定义 $f: R \rightarrow R$. 求 $f(\{1, 2\})$ 和 $f^{-1}(\{1, 4\})$. 并同定理 1(vii) 比较.

16. 证明定理 1 的全体.

17. 证明: 当且仅当 f 是单射时, 有 $f(A \cap B) = f(A) \cap f(B)$.

18. (i) 设 $\mathcal{A} = \{A, \emptyset\}$, 其中 $A \neq \emptyset$. 对于集的包含关系 $\subset$, $\mathcal{A}$ 是不是全序集?

(ii) 设 $\mathcal{A}$ 是集 $\{1, 2\}$ 的所有子集的族, 说明集的包含不是 $\mathcal{A}$ 上的一个全序.

§2 实数与复数

在短短的这一节中, 我们汇集了有关数、序列、极限以及级数的一些基本概念, 预计读者已经完全熟悉大多数概念. 我们所希望的是使读者回想起这些基本概念, 而显然不是提供一个初等分析教程.

众所周知, 实数系 R 可以从有理数系 Q 构成, 有理数系 Q 又可以从正整数系 N 构成. 这样作虽然有好处, 但任务是长的和艰巨的, 通常是采取一个更简单的处理方法, 也就是定义 R 是一个满足上界公理的全序域. 全序域是一个域, 其上定义一个全序关