

实变函数
与泛函分析概要

(第一册)

题 解

新乡师院数学系

前 言

为了教学需要，我们将南京大学郑维行、王声望主编《实变函数与泛函分析概要》(第一册)一书的全部习题进行了证明与解答，供我系有关师生参考。由于我们水平有限，加之时间仓促，谬误之处，恳请读者批评指正。

在排版过程中，由于个别符号不足，故改用别的字母代替。如连续集的势用 c 表之，集类或环等用印刷体 A ， B ， R 以代替相应花体字母。又某集 F 关于基本集的补集用 CF 表示。这些情况，望读者见谅。

本书出版得到了我院特别是系总支等领导同志的热情支持与关怀。又蒙辽宁锦州地区义县印刷厂的大力支援与帮助。为满足读者需要，争取提前出书，印刷厂领导为我们提供方便，工人同志们付出了艰巨的劳动。为此，编者对他们一并表示深切的感谢！

高 福 洪

一九八一年三月

目 录

第一章	集与点集.....	1
第二章	勒贝格测度.....	21
第三章	可测函数.....	33
第四章	勒贝格积分.....	44
第五章	函数空间 L^p	68
第六章	距离空间.....	92

第一章 集与点集

1、证明下列关系：

$$(i) (A-B) \cap (C-D) = (A \cap C) - (B \cup D),$$

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

$$(iii) A - (B - C) \subset (A - B) \cup C,$$

$$(iv) (A - B) - (C - D) \subset (A - C) \cup (D - B),$$

(V) 问 $(A - B) \cup C = A - (B - C)$ 成立的充要条件为何？

证明 (i) 设 $x \in (A - B) \cap (C - D)$ ，则由交集定义 $\Rightarrow x \in A - B$ 且 $x \in C - D \Rightarrow x \in A, x \notin B$ 且 $x \in C, x \notin D \Rightarrow x \in A \cap C$ 且 $x \notin B \cup D \Rightarrow x \in (A \cap C) - (B \cup D)$ ，故

$$(A - B) \cap (C - D) \subset (A \cap C) - (B \cup D) \quad (1)$$

反之，设 $x \in (A \cap C) - (B \cup D)$ ，则由差集定义 $\Rightarrow x \in A \cap C$ 且 $x \notin B \cup D \Rightarrow x \in A, x \in C$ 且 $x \notin B, x \notin D \Rightarrow x \in A - B$ 且 $x \in C - D \Rightarrow x \in (A - B) \cap (C - D)$ ，故

$$(A \cap C) - (B \cup D) \subset (A - B) \cap (C - D) \quad (2)$$

由 (1) 式与 (2) 式知 (i) 成立。

(ii) 设 $x \in (A \cap B) \cup C$ ，则由并集定义 $\Rightarrow x \in A \cap B$ 或 $x \in C$ ，(a) 若 $x \in A \cap B$ ，则 $x \in A$ 且 $x \in B \Rightarrow x \in A \cup C$ 且 $x \in B \cup C \Rightarrow x \in (A \cup C) \cap (B \cup C)$ ，即得 $(A \cap B) \cup C \subset (A \cup C) \cap (B \cup C)$ 。

(b) 若 $x \in C$ ，则 $x \in A \cup C$ 且 $x \in B \cup C \Rightarrow x \in (A \cup C) \cap (B \cup C)$ ，故仍有 $(A \cap B) \cup C \subset (A \cup C) \cap (B \cup C)$

总之，

$$(A \cap B) \cup C \subset (A \cup C) \cap (B \cup C) \quad (1)$$

反之，设 $x \in (A \cup C) \cap (B \cup C)$ ，则由交集定义 $\Rightarrow x \in A \cup C$ 且 $x \in B \cup C \Rightarrow x \in A$ 或 $x \in C$ 且 $x \in B$ 或 $x \in C$ ，以下分四种情形：(a) $x \in A$ 且 $x \in B$ ，则 $x \in A \cap B \Rightarrow x \in (A \cap B) \cup C$ ，(b) $x \in A$ 且 $x \in C$ ，则 $x \in A \cap C$ ，然而 $A \cap C \subset C$ ，故 $x \in (A \cap B) \cup C$ (c) $x \in B$ 且 $x \in C$ ，则 $x \in B \cap C$ ，然而 $B \cap C \subset C$ ，故 $x \in (A \cap B) \cup C$ ，(d) $x \in C$ 且 $x \in C$ ，显然 $x \in (A \cap B) \cup C$ ，总之，以上四种情形皆有 $x \in (A \cap B) \cup C$ ，故

$$(A \cup C) \cap (B \cup C) \subset (A \cap B) \cup C \quad (2)$$

由 (1) 式与 (2) 式即知 (ii) 成立

(iii) 设 $x \in A - (B - C)$ ，则 $x \in A$ 且 $x \notin B - C$ ，由 $x \notin B - C$ ，得 $x \notin B$ 或 $x \in C$ ，分两种情形：(a) $x \in A$ 且 $x \notin B$ ，则 $x \in A - B$ ，更有 $x \in (A - B) \cup C$ ，(b) $x \in A$ 且 $x \in C$ ，则 $x \in A \cap C$ ，而 $A \cap C \subset C$ 故 $x \in (A - B) \cup C$ ，总之， $x \in (A - B) \cup C$ ，即 (iii) 成立

(iv) 设 $x \in (A - B) - (C - D)$ ，则 $x \in A - B$ 且 $x \notin C - D \Rightarrow x \in A$ ， $x \notin B$ 且 $x \notin C$ 或 $x \in D \Rightarrow x \in A - C$ 或 $x \in D - B \Rightarrow x \in (A - C) \cup (D - B)$ ，故 (iv) 成立

(v) 设 $(A - B) \cup C = A - (B - C)$ ，由于 $A - (B - C) \subset A$ ，故 $(A - B) \cup C \subset A \Rightarrow C \subset A$

下面证明 $C \subset A$ 还是使 $(A - B) \cup C = A - (B - C)$ 成立的充分条件。

为此，首先证明 $A - (B - C) = (A - B) \cup (A \cap C)$ 设 $x \in A - (B - C)$ ，则 $x \in A$ 且 $x \notin B - C$ ，而 $x \notin B - C \Rightarrow x \notin B$

或 $x \in C$ 故 $\cdot x \in A - B$ 或 $x \in A \cap C$, 即 $x \in (A - B) \cup (A \cap C)$

这样一来, $A - (B - C) \subset (A - B) \cup (A \cap C)$ (1)

反之, 设 $x \in (A - B) \cup (A \cap C)$, 则 $x \in A - B$ 或 $x \in A \cap C \Rightarrow x \in A$ 且 $x \notin B$ 或 $x \in A$ 且 $x \in C \Rightarrow x \in A$ 且 $x \notin (B - C) \Rightarrow x \in A - (B - C)$, 即

$$(A - B) \cup (A \cap C) \subset A - (B - C) \quad (2)$$

由(1)式与(2)式即得

$$A - (B - C) = (A - B) \cup (A \cap C) \quad (3)$$

由(3)式及 $C \subset A$ 知 $(A - B) \cup (A \cap C) = (A - B) \cup C$, 从而推知 $C \subset A$ 是使 $A - (B - C) = (A - B) \cup C$ 成立的充分条件。

2、设给出集 E 与任意一组集 A_α , $\alpha \in I$, 问关系式

$$E \cup \left(\bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha \right) = \bigcap_{\alpha \in I} (E \cup A_\alpha)$$

是否恒成立?

解 如果 I 不空。则该式恒成立。事实上, 若 $x \in E \cup \left(\bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha \right)$, 则 $x \in E$ 或 $x \in \bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha$ 如 $x \in E$, 则对任何 $\alpha \in I$, $x \in E \cup A_\alpha \Rightarrow x \in \bigcap_{\alpha \in I} (E \cup A_\alpha)$, 若 $x \in \bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha \Rightarrow$ 对任何 $\alpha \in I$, $x \in A_\alpha \Rightarrow x \in E \cup A_\alpha \Rightarrow x \in \bigcap_{\alpha \in I} (E \cup A_\alpha)$ 总之,

$$E \cup \left(\bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha \right) \subset \bigcap_{\alpha \in I} (E \cup A_\alpha) \quad (1)$$

反之, 若 $x \in \bigcap_{\alpha \in I} (E \cup A_\alpha)$, 则对任何 $\alpha \in I$ 有 $x \in E \cup A_\alpha$, 倘 $x \in E$, 则 $x \in E \cup \left(\bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha \right)$; 若 $x \in A_\alpha$, 则 $x \in \bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha \Rightarrow x \in E \cup \left(\bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha \right)$. 总之 $x \in E \cup \left(\bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha \right)$,

$$\text{即 } \bigcap_{\alpha \in I} (E \cup A_\alpha) \subset E \cup \left(\bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha \right) \quad (2)$$

如果 I 是空集, 则须定义 $\bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha$ 及 $\bigcup_{\alpha \in I} A_\alpha$ 才能施行运算, 比如 A_α 是基本集 X 的子集, I 是空集, 定义 $\bigcap_{\alpha \in I} A_\alpha = X$,

$\bigcup_{\alpha \in I} A_\alpha = \phi$, 则上式仍成立。

3、设 $A = \{0, 1\}$, 试证一切排列 (a_1, \dots, a_n, \dots) , $a_n \in A$ 所成集的势为 \aleph

证明 首先证明一条引理: 添加一个可列集 A 的所有元素于一个无限集 M 上, 得到集 $M \cup A$, 则 $M \cup A \sim M$

事实上, 我们知道, 任何无限集必含有可列子集。故设 M 含有可列子集为 D 。令 $M - D = P$, 则

$$M = P \cup D, \quad M \cup A = P \cup (D \cup A)$$

由 $P \sim P$, $D \cup A \sim D$, 得到 $M \cup A \sim M$, 从而引理成立。

其次, 我们将区间 $(0, 1)$ 中的数用二进小数表示, 并约定对二进有理数只取从某位起有无限个 0 的表示法, 因而区间 $(0, 1)$ 中的数之二进表示法唯一, 现今 $(0, 1)$ 中二进小数 $0.a_1a_2\dots a_n\dots$ 与排列 $(a_1, a_2, \dots, a_n, \dots)$ 进行对应, 若将排列中从某项起全是 1 的除去, 则显然上述对应是一一的, 记所有排列的集为 T , 而记从某项起全是 1 的排列的集为 S , 则显然 $T - S$ 的势为 \aleph , 但 S 是一可列集 (因为它与 $(0, 1)$ 中的二进有理数的势相同), 由于 $S \subset T$, 故 $T = (T - S) \cup S$, 据引理推出 T 的势也为 \aleph 。

4、试作下列各题中集合间的一一对应:

(i) $(0, 1)$ 与 $(0, 1)$;

(ii) $[a, b]$ 与 $(-\infty, \infty)$;

(iii) 开上半平面与开单位圆。

解 (i) 于区间 $(0, 1)$ 中任取趋于 0 的数列 $\{x_n\}$ 令 x_1, x_2 分别与闭区间 $[0, 1]$ 中的 0, 1 对应, 而令 $x_{n+2} (n=1, 2, \dots)$ 对应 $(0, 1)$ 中的 $x_n (n=1, 2, \dots)$ (因 $x_n (n=1, 2, \dots)$ 必然在 $(0, 1)$ 中), $(0, 1)$ 中除去 $\{x_n\}$ 后的点 x 令其与 $(0, 1)$ 中的 x 对应, 则上述对应显然是一一的。

特别, 如在 $(0, 1)$ 中取数列 $\frac{1}{2}, \frac{1}{3}, \frac{1}{4}, \dots, 1/n, \dots$, 若令 $\frac{1}{2}, \frac{1}{3}$ 分别对应 $(0, 1)$ 中的 0, 1, 而 $\frac{1}{n+2} (n=1, 2, \dots)$ 对应 $(0, 1)$ 中的 $1/n (n=2, \dots)$, 又 $(0, 1)$ 中的其余点 x 对应 $(0, 1)$ 中的 x , 则该对应是一一的且是前段对应法的特例。

(ii) 设 $t \in (a, b)$, 则 $x = \frac{1}{b-a}(t-a)$ 将 (a, b) 一一映射到 $(0, 1)$ 上, 而据 (i) 题的对应法可将 $x \in (0, 1)$ 与开区间 $(0, 1)$ 的点 y 进行一一对应, 对 $(0, 1)$ 中的 y , 映射 $u = (b-a)y + a$ 实现 $(0, 1)$ 到 (a, b) 的一一对应, 最后, 映射 $V = \operatorname{tg} \frac{2u-b-a}{2(b-a)} \pi$ 将把 $u \in (a, b)$ 一一映射到 $v \in (-\infty, \infty)$ 上。

经过以上几个步骤, 可以看出 (a, b) 的点可与 $(-\infty, \infty)$ 的点构成一一对应。

(iii) 首先将 xoy 平面的开上半平面与 $to's$ 平面上的中心在原点的开单位圆但去掉位于 $O't$ 轴上的点 $(t, 0) (0 \leq t < 1)$ 的部分 A 的一一对应. 法则如下: 令 xoy 平面的开上半平面的任一直线 $y = C (0 < C < +\infty)$ 与 $to's$ 平面上 A 内的中心在原点半径为 $2/\pi \operatorname{arctg} C$ 的圆周 (注意到这些圆周是已去掉一点的) 进行对应 (我们知道, 利用“投影”方法, 是

能实现这种一一对应的) 由于 C 遍历 $(0, +\infty)$ 时, $2/\pi a \leq c$
 $t g C$ 将依次遍历区间 $(0, 1)$, 这种对应将是双方单值且一
 一的对应, 从而上述法则实现了开上半平面与 A 的一一对
 应。

其次, 建立 A 与开单位圆但去掉园心的部分 B 的一一对
 应. 事实上, 只要对任何 $0 < a < 1$, 令 A 内以 a 为半径, 园心在
 原点的园周 (注意到该园周缺少一点) 与 B 内以 a 为半径,
 园心在原点的园周进行对应即可。而去掉一点的园周与未去
 掉任何点的半径相同的园周是能建立一一对应的, 这只要在
 园周上任取趋向于 P (P 是去掉的点) 的点列 $\{P_n\}$, 令
 P_1 与未去掉点的园周的 P 点对应, 而 P_{n+1} ($n=1, 2, \dots$) 与
 未去掉点的园周的 P_n ($n=1, \dots$) 对应, 且去掉一点的园周上
 非 $\{P_n\}$ 的点 Q 与未去掉点的园周上的 Q 点进行对应, 就实
 现了这种对应。

最后, 建立 B 与开单位圆的一一对应. 令 B 的点 $(t, 0)$
 ($0 < t < 1$) 与开单位圆的点 $(t, 0)$ ($0 \leq t < 1$) 进行对
 应, 这实际上就是建立区间 $(0, 1)$ 与区间 $[0, 1)$ 的对应,
 该对应由(i)题是可以实现的, B 中除了点 $(t, 0)$ ($0 < t < 1$)
 的点 M 令其与开单位圆的点 M 进行对应, 从而就完成了 B 与
 开单位圆的一一对应。

经过以上几个一一映射的复合, 就实现了开上半平面与
 开单位圆的一一对应。

5、下列各集能否同自然数集或区间 $[0, 1]$ 构成一一对
 应:

- (i) 以有理数为端点的区间集;
- (ii) 闭正方形 $(0, 1; 0, 1)$ 。

如果可能，试作这种对应方法。

解 (i) 以有理数为端点的区间集能与自然数集建立一一对应，方法如下：

由于有理数集是可列的，故可排成无穷序列的形式，设为

$$r_1, r_2, r_3, \dots, r_n, \dots$$

任一有理区间 (r_i, r_j) (设 $r_i \leq r_j$) 有四种可能：

(r_i, r_j) , (r_i, r_j) $[r_i, r_j)$ 及 $(r_i, r_j]$, 不失一般性，我们只考察开区间的形式。

将有理区间表为：

$$\begin{aligned} &(r_1, r_1), (r_1, r_2), (r_1, r_3), \dots, (r_1, r_n), \dots, \\ &(r_2, r_1), (r_2, r_2), (r_2, r_3), \dots, (r_2, r_n), \dots, \\ &(r_3, r_1), (r_3, r_2), (r_3, r_3), \dots, (r_3, r_n), \dots, \\ &\dots\dots\dots \\ &(r_n, r_1), (r_n, r_2), (r_n, r_3), \dots, (r_n, r_n), \dots, \\ &\dots\dots\dots \end{aligned}$$

由于 (r_i, r_j) , (r_j, r_i) 表同一有理区间，可取一个，并认为 $i < j$ 时， $r_i < r_j$ ，故保留主对角线以上的区间。在主对角线上的区间是空集，为照顾到区间的其它三种形式，我们还保留它。

把保留下的有理区间按指标之和，从小到大，重新排列如下：

$$(r_1, r_1), (r_1, r_2), (r_1, r_3), (r_2, r_2), \dots,$$

因而是一可列集，令 $(r_1, r_1) \leftrightarrow 1$, $(r_1, r_2) \leftrightarrow 2$, $(r_1, r_3) \leftrightarrow 3$, $(r_2, r_2) \leftrightarrow 4$, \dots ，这样便建立了有理区间与自然数集的一一对应。

最后，注意到定理2.2，区间 $(0,1)$ 中的点是不可列的故有理区间的集不与 $(0,1)$ 区间中的点的集对等。

(ii) 首先建立半闭正方形 $(0,1) \times (0,1)$ 与区间 $(0,1)$ 的一一对应法则，将 $(0,1)$ 中的点 x 用二进位小数表示（约定对二进有理数采用无限个1者）为

$$x = \left(\frac{1}{2}\right)^{x_1} + \left(\frac{1}{2}\right)^{x_1+x_2} + \left(\frac{1}{2}\right)^{x_1+x_2+x_3} + \dots,$$

并记成 $x = (x_1, x_2, x_3, \dots)$ ，其中 x_1, x_2, \dots 是自然数，故由两个这样的数 $x, y \in (0,1)$ ，其中 $y = (y_1, y_2, \dots)$ ，得唯一的 $t = (x_1, y_1, x_2, y_2, x_3, y_3, \dots) \in (0,1)$ 。反之，由 $t = (t_1, t_2, t_3, t_4, \dots) \in (0,1)$ 又得 $x = (t_1, t_3, \dots)$ 与 $y = (t_2, t_4, \dots) \in (0,1)$ ，由上述法则就实现了半闭正方形 $(0,1) \times (0,1)$ 到 $(0,1)$ 的一一对应。

其次，利用映射 $y = 2x$ 可将 $x \in (0,1)$ 一一映射到 $y \in (0,2)$ 。并将区间 $(0,2)$ 表为三个不相交的区间的并，即 $(0,2) = (0,1) \cup (1,3/2) \cup (3/2, 2)$ ，令 $(0,1)$ 与半闭正方形 $(0,1) \times (0,1)$ 对应，令 $(1,3/2)$ 与正方形的一个边的点 $(0, y)$ ($0 < y \leq 1$) 对应，而 $(3/2, 2)$ 与正方形的另一边的点 $(x, 0)$ ($0 < x \leq 1$) 对应，（以上两个对应都可利用线性变换来实现），从此，我们已建立了除去一点 $(0,0)$ 的正方形 $(0,1) \times (0,1)$ 到区间 $(0,1)$ 的一一对应，若令 $(0,0)$ 与 $(0,1)$ 中的 0 对应，便全部实现了闭正方形 $[0,1] \times [0,1]$ 到区间 $[0,1]$ 的一一对应。

由于 $(0,1)$ 不可列（定理2.2），故 $(0,1) \times (0,1)$ 也不可列，故它不与自然数集对等。

6、证明整系数多项式全体是可列的

证明 首先建立一条引理：若集 A 中每个元素由 n 个互相独立的记号所决定，而每一记号各自遍历一个可列集：

$$A = \{ a_{x_1}, \dots, x_n \} \quad (x_k = x_k^{(1)}, x_k^{(2)}, \dots; K = 1, \dots, n), \text{ 则 } A \text{ 可列}.$$

事实上，当 $n=1$ 时，引理显然成立，设 $n=m$ 时成立，往证 $n=m+1$ 时也成立。令

$$A = \{ a_{x_1}, \dots, x_m, x_{m+1} \}$$

A 中的元其指标 $x_{m+1} = x_{m+1}^{(i)}$ 者，记其全体为 A_i ，则

由归纳假定 $A_i = \{ a_{x_1}, \dots, x_m, x_{m+1}^{(i)} \}$ 可列，但

$$A = \bigcup_{i=1}^{\infty} A_i$$

从而由定理2.1知 A 是一可列集，故引理成立。

现在进行本题的证明。先固定 n ，由于 n 次整系数多项式 $a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ ，完全由系数 a_0, a_1, \dots, a_n 所确定，而 a_0, \dots, a_n 的取值是相互独立的，每一系数又可遍历所有整数，由于整数集可列，故由引理知 n 次整系数多项式的集可列，再令 n 遍历所有自然数（包含0在内），据定理2.1，即可断定本题是成立的。

7、设用 $C(0,1)$ 表 $(0,1)$ 上一切连续函数所成的类，试证它的势为 \aleph_0 。

证明 令 $A = \{ e^x + a \mid 0 \leq x \leq 1 \}$ (a 为实数)，由于 $e^x + a$ 是 $(0,1)$ 上的连续函数， a 可遍历所有实数，故 A 的势为 \aleph_0 ，但显然 $A \subset C(0,1)$ ，故 $\Rightarrow C(0,1)$ 的势不小于 \aleph_0 ，往证 $C(0,1)$ 的势不大于 \aleph_0 。

为此，考察实数列 $(u_1, u_2, \dots, u_n, \dots)$ ，记其总体为

乃表示 f 与 g 在 $(0,1)$ 中的一切有理点取值相同，故由 f 与 g 的连续性知 f 与 g 在 $(0,1)$ 中的所有点的相应值亦相同，于是 $f = g$ 。故知其逆否命题也成立，即 $f \neq g$ 时， $a_f \neq a_g$ 。若记 H^* 为 a_f 的总体，则 $H^* \sim C(0,1)$ ，但 $H^* \subset H$ ，从而推知 $C(0,1)$ 的势不大于 C ，前面已证 $C(0,1)$ 的势不小于 C ，故由伯恩斯坦定理 6.2 知 $C(0,1)$ 的势为 C 。

8、设 G_1, G_2 是 R^1 中的开集，且 $G_1 \subset G_2$ ，试证 G_1 的每个构成区间必含在 G_2 的某个构成区间之中。

证明 由于 G_1 是开集，故能表为有限个或可列多个互不相交的构成区间 (α_i, β_i) 之并，从 $(\alpha_i, \beta_i) \subset G_1 \Rightarrow (\alpha_i, \beta_i) \subset G_2$ 。但 G_2 也是开集，故 $G_2 = \bigcup_i (\lambda_i, \mu_i)$ ，其中 (λ_i, μ_i) 是 G_2 的构成区间，且彼此之间互不相交。由 $x \in (\alpha_i, \beta_i) \Rightarrow x \in G_2 \Rightarrow$ 存在 j ，使 $x \in (\lambda_j, \mu_j)$ 下面证明 $(\alpha_i, \beta_i) \subset (\lambda_j, \mu_j)$ 。若不然，倘 $\beta_i > \mu_j$ ，则必有 $\mu_j \in (\alpha_i, \beta_i) \subset G_1$ ，这与 $\mu_j \notin G_2$ 从而 $\mu_j \notin G_1$ 矛盾，故知 $\beta_i \leq \mu_j$ 。同理可证 $\alpha_i \geq \lambda_j$ ，因而 $(\alpha_i, \beta_i) \subset (\lambda_j, \mu_j)$ 为真。

9、设 F_1, F_2 是 R^n 中的闭集，且 $F_1 \cap F_2 = \emptyset$ 。试证，存在开集 G_1, G_2 ，使 $G_1 \cap G_2 = \emptyset$ 而 $G_1 \supset F_1, G_2 \supset F_2$ 。

证明 首先设 F_1, F_2 皆有界，因 $F_1 \cap F_2 = \emptyset$ ，故 $\rho(F_1, F_2) = r > 0$ (注： $\rho(F_1, F_2) = \inf \rho(P, Q)$)。

$$P \in F_1$$

$$Q \in F_2$$

事实上，我们可以证明一定存在 $P^* \in F_1, Q^* \in F_2$ ，

使 $\rho(F_1, F_2) = \rho(P^*, Q^*)$ ，故若 $r = 0$ 则 $\rho(P^*, Q^*) = 0$

$\Leftrightarrow P^* = Q^* \Rightarrow F_1 \cap F_2 \neq \emptyset$ ，这与题设矛盾。下面证明

$\rho(F_1, F_2) = \rho(P^*, Q^*)$ ，由于 $\rho(F_1, F_2)$

$= \inf \rho(P, Q)$, 从而,

$$P \in F_1$$

$$Q \in F_2$$

对于正数 $1/n$, 必存在 $\rho(P, Q)$ 的集中的 $\rho(P_n, Q_n)$ 满足

$$\rho(F_1, F_2) \leq \rho(P_n, Q_n) < \rho(F_1, F_2) + 1/n$$

此处 $P_n \in F_1, Q_n \in F_2$ 这样便得到点列

$$(P_1, Q_1), (P_2, Q_2), \dots, (P_n, Q_n), \dots$$

由于 F_1 有界, 故 $P_1, P_2, \dots; P_n, \dots$ 是有界无穷点列, 由分析学上的 *Weierstrass* 定理, 存在收敛子点列 $P_{n_1}, P_{n_2}, \dots, P_{n_K}, \dots$, 设其收敛于 P^* (即 $\rho(P_{n_k}, P^*) \rightarrow 0$, 当 $K \rightarrow \infty$ 时), 由于 F_1 闭 $\Rightarrow P^* \in F_1$.

对应 $n_1, n_2, \dots, n_K, \dots$, 从 $(P_{n_1}, Q_{n_1}), (P_{n_2}, Q_{n_2}) \dots$ 中取出 $Q_{n_1}, Q_{n_2}, \dots, Q_{n_K}, \dots$, 由 F_2 有界, 故点列 $\{Q_{n_k}\}$ 是有界的, 仍据 *Weierstrass* 定理, 存在收敛子点列 $\{Q_{n_{k_i}}\}$ 设其收敛于 Q^* , 由 F_2 闭 $\Rightarrow Q^* \in F_2$, 注意到 $\{P_{n_{k_i}}\}$ 仍收敛于 P^* , 从而

$$\begin{aligned} \rho(F_1, F_2) &\leq \rho(P^*, Q^*) \leq \rho(P^*, P_{n_{k_i}}) + \rho(P_{n_{k_i}}, \\ &Q_{n_{k_i}}) + \rho(Q_{n_{k_i}}, Q^*) < \rho(P^*, P_{n_{k_i}}) + \rho(F_1, F_2) + 1/n_{k_i} \\ &+ \rho(Q_{n_{k_i}}, Q^*) \rightarrow \rho(F_1, F_2) \quad (i \rightarrow \infty) \end{aligned}$$

故 $\rho(F_1, F_2) = \rho(P^*, Q^*)$ 得证。

下面继续证明本题, 令

$G_1 = \{P : \rho(P, F_1) < r/2\}$, $G_2 = \{Q : \rho(Q, F_2) < r/2\}$ 可以证明 G_1, G_2 皆是开集 (为节省篇幅, 请见习题 12 的证明部分)。显然 $G_1 \supset F_1, G_2 \supset F_2$. 现证 $G_1 \cap G_2 = \emptyset$ 若不然, 则存在 $P^* \in G_1 \cap G_2$, 由 G_1, G_2 的定义, 知应存点 $P_1 \in F_1, Q_1 \in F_2$ 使 $\rho(P^*, P_1) < r/2, \rho(P^*, Q_1)$

$$< r/2 \Rightarrow r \leq \rho(P_1, Q_1) \leq \rho(P_1, P^*) + \rho(P^*, Q_1)$$

$< r/2 + r/2 = r$ 矛盾, 故 $G_1 \cap G_2 = \emptyset$

其次, 设 F_1, F_2 为无界闭集且 $F_1 \cap F_2 = \emptyset$, 对 F_1 的每点 P , 作以 P 为心, $1/2(\rho(P, F_2))$ 为半径的邻域 N_P , 令 $G_1 = \bigcup_{P \in F_1} N_P$, 则 G_1 是开集且 $G_1 \supset F_1$ 同理, 对 F_2 的每

点 Q , 作以 Q 为中心, $1/2\rho(Q, F_1)$ 为半径的邻域 N_Q , 令 $G_2 = \bigcup_{Q \in F_2} N_Q$, 则 G_2 是开集, 且 $G_2 \supset F_2$. 下面证明

$G_1 \cap G_2 = \emptyset$, 不然, 则必存在 $Z \in G_1$ 且 $Z \in G_2$, 因而必有 N_{P_0}, N_{Q_0} 使 $Z \in N_{P_0}$ 且 $Z \in N_{Q_0}$. 故据 N_{P_0} 与 N_{Q_0} 的定义 \Rightarrow

$$\begin{aligned} \rho(Z, P_0) &< 1/2\rho(P, F_2), \\ \rho(Z, Q_0) &< 1/2\rho(Q_0, F_1) \Rightarrow \rho(P_0, Q_0) \leq \rho(P_0, Z) + \rho(Z, Q_0) \\ &< 1/2\{\rho(P_0, F_2) + \rho(Q_0, F_1)\}, \text{ 注意到 } \rho(P_0, F_2) \leq \rho(P_0, Q_0), \rho(Q_0, F_1) \leq \rho(P_0, Q_0), \text{ 故得 } \rho(P_0, Q_0) \geq 1/2 \\ &\{\rho(P_0, F_2) + \rho(Q_0, F_1)\}, \text{ 与前述 } \rho(P_0, Q_0) < 1/2\{\rho(P_0, F_2) + \rho(Q_0, F_1)\} \text{ 矛盾. 至此, 本题全部证毕.} \end{aligned}$$

10、证明任何点集的内点全体是开集

证明 设 E 为任一点集, 令 E° 表 E 的一切内点所成之集, 倘 $E^\circ = \emptyset$, 则命题显然成立. 故设 $E^\circ \neq \emptyset$. 任取 $P_0 \in E^\circ \Rightarrow$ 存在 $\delta_0 > 0$ 使 $N(P_0, \delta_0) \subset E$ (其中 $N(P_0, \delta_0)$ 表以 P_0 为心, δ_0 为半径的开球) 现证 $N(P_0, \delta_0)$ 的每点都是 E 的内点, 事实上, $\forall P \in N(P_0, \delta_0)$, 令 $\delta \leq \delta_0 - \rho(P, P_0)$, 则 $N(P, \delta) \subset N(P_0, \delta_0) \subset E$, 故 P 是 E 的内点, 即 $P \in E^\circ$, 从而 $N(P_0, \delta_0) \subset E^\circ$, 即 E° 为开集.

11、设 $f(x)$ 是 R^1 上的实函数, f 映开集为开集, 问 f 是

否连续? 又连续映射是否映开集的开集?

解 (1) f 映开集为开集, f 可以连续, 也可以不连续. 如 $f(x) = x$; 它映 x 轴上的任何开集为 y 轴上的开集, 而该函数是 R^1 上的连续函数又如

$$f(x) = \begin{cases} x, & -\infty < x < 1, \\ 3/2, & x = 1, \\ -2x+4, & 1 < x < +\infty \end{cases}$$

它映 x 轴上开集 $(-\infty, +\infty)$ 为 y 轴上的开集 $(-\infty, 2)$, 但该函数在 $x = 1$ 为不连续.

下面, 我们构造一个定义在 R^1 上的实函数 f , 它映任何开集为开集, 但 f 在 R^1 上不连续.

为此, 首先介绍定义在 $(0, 1)$ 区间上的单调增加的康脱函数 $C(x)$, P_0 是康脱的三分完全集, G_0 是 $(0, 1) - P_0$, 当

$x \in (\frac{1}{3}, \frac{2}{3})$ 时, $C(x) = \frac{1}{2}$; 当 $x \in (\frac{1}{9}, \frac{2}{9})$ 时 $C(x) =$

$\frac{1}{4}$, 当 $x \in (\frac{7}{9}, \frac{8}{9})$ 时, $C(x) = \frac{3}{4}$; 在 G_0 的第三类构

成区间 $(\frac{1}{3^3}, \frac{2}{3^3})$, $(\frac{7}{3^3}, \frac{8}{3^3})$, $(\frac{19}{3^3}, \frac{20}{3^3})$ 及 $(\frac{25}{3^3}, \frac{26}{3^3})$

上 $C(x)$ 依次取值 $\frac{1}{2^3}, \frac{3}{2^3}, \frac{5}{2^3}, \frac{7}{2^3}$, 一般在 G_0 的第 n 类的

2^{n-1} 个构成区间上, $C(x)$ 依次取值 $\frac{1}{2^n}, \frac{3}{2^n}, \frac{5}{2^n}, \dots, \frac{2^n-1}{2^n}$

此手续继续进行, 则 $C(x)$ 在 G_0 上有了定义,

$C(x)$ 在 P_0 上定义如下: $C(0) = 0, C(1) = 1$; 对于介乎 0 与 1 之间的 P_0 中的点 x_0 , 令 $C(x_0) = \text{Sup} C(x)$ ($x \in G_0, x <$