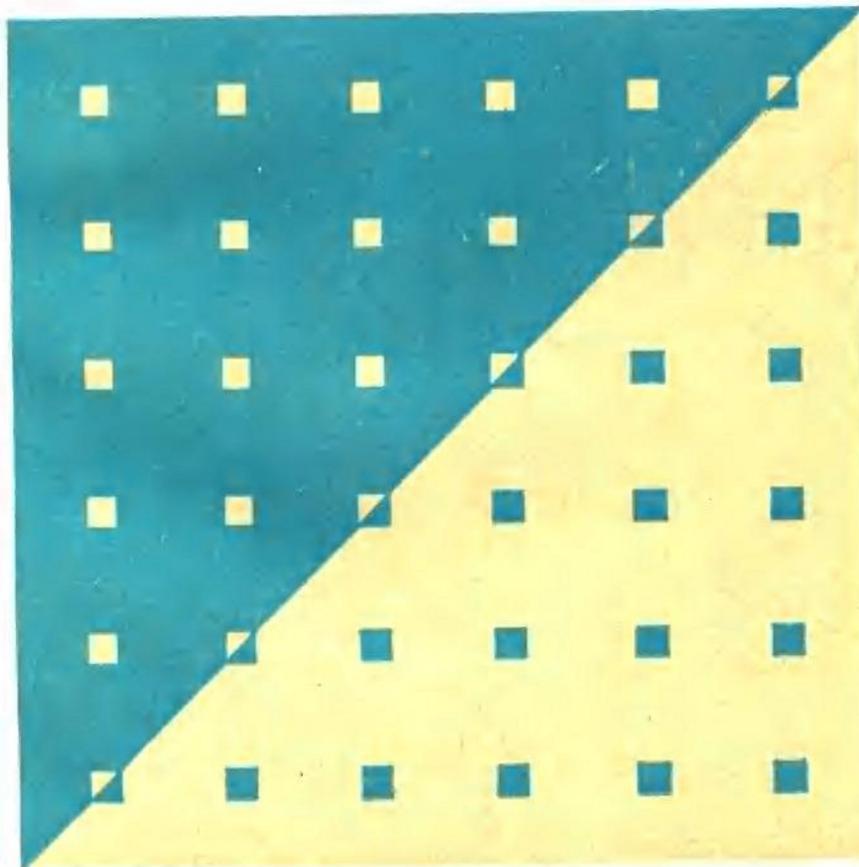


BANACH 代数与谱论

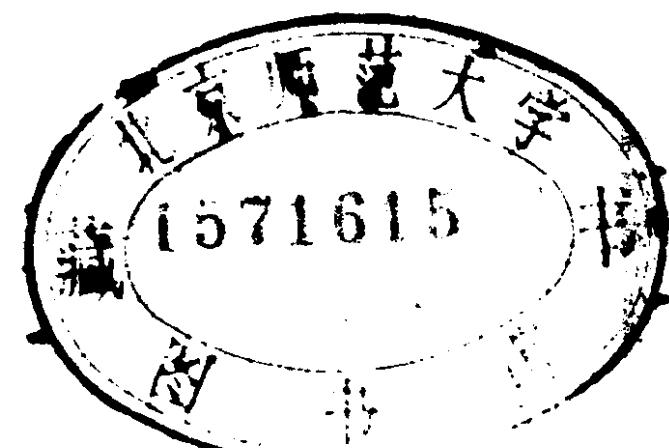
高枚 / 编



北京师范大学出版社

BANACH 代数与谱论

高 枚 编



北京师范大学出版社

BANACH 代数与谱论

高 枚 编

*

北京师范大学出版社出版

新华书店总店科技发行所发行

北京朝阳展望印刷厂印刷

开本：850×1168 1/32 印张：6.75 字数：163千

1991年1月第1版 1991年1月第1次印刷

印数：1—1 000

ISBN7-303-01050-5/O·138

定 价：1.90 元

内 容 简 介

本书共 4 章。第 1 章介绍 Banach 代数的基本理论，并讨论了以谱映射定理为中心的谱的基本性质；第 2 章介绍 Гельфанд 理论和有对合的 Banach 代数；第 3 章研究算子理论中的一个重要的 C^* -代数，即 Hilbert 空间 H 上的全体有界线性算子所构成的 Banach 代数 $\mathcal{B}(H)$ ，重点是 $\mathcal{B}(H)$ 的有界正规算子的谱分解；第 4 章主要是将谱分解推广到无界的正规算子。

本书可用作高等学校数学专业泛函分析课程的教学参考书。

前　　言

关于Banach代数与谱论，国内外已有很多权威著作。编者所想的是，如能增添一本用中文写成的入门读物，对于数学专业的学生来说，也许并非完全多余。因此，我们以Walter Rudin的《Functional Analysis》一书的最后四章为基础，参照关肇直、田方增；M.A.Наймарк；C.E.Rickart等名家著作，进行加工，编写成此书。希望它能帮助读者对这一数学分支有一个粗略的了解。

阅读本书需要一定的基础知识。我们假定读者学习过分析学（解析函数论，实变函数论，泛函分析），代数学与拓扑学。但是，考虑到理解一些重要概念时应当有共同语言，故在书末另列附录，收入若干名词，术语和定理。建议读者先浏览一遍，涉及到时可随手查阅。附录中列出的定理大都是书中引用较多的。它们的证明一律省略，因为读者很容易从有关的专著中找到。至于现已通用的符号和名词，我们都直接采用而不作解释。这样做，为的是能压缩全书篇幅，并使文字较为简洁。

编者学识谫陋，书中谬误及不妥之处在所难免，希望能够得到专家和读者的指正。

最后，编者谨向河北省教委周治华主任、北京师范大学刘绍学教授和孙永生教授、华东师范大学张奠宙教授、以及自己的同事和亲属任槐林、谢詒、杜存义、荆崇恩等同志表示衷心的感谢，由于得到他们的理解和支持，特别是河北省教委的资助，这本书才得以问世。

高 枷

1990年3月

目 录

第1章 Banach代数	1
1.1 Banach代数的定义·例	1
1.2 同态与同构.....	8
1.3 向量值函数及其积分.....	13
1.4 谱的基本性质.....	22
1.5 符号运算.....	30
1.6 $\tilde{H}(A_\Omega)$ 的微分学	38
1.7 可逆元群.....	51
习题	53
第2章 交换 Banach代数	60
2.1 理想与同态.....	60
2.2 Гельфанд变式	69
2.3 对合.....	79
2.4 非交换代数中的交换子代数的应用.....	85
2.5 正泛函.....	91
习题	97
第3章 Hilbert空间上的有界算子	103
3.1 基本概念.....	103
3.2 单位分解.....	114
3.3 谱定理.....	119
3.4 正规算子的特征值.....	126
3.5 正算子及其平与根.....	132
3.6 $\mathcal{B}(H)$ 的可逆算子群	136
3.7 C^* -代数的特征	139
习题	144
第4章 Hilbert空间上的无界算子	151
4.1 基本概念.....	151
4.2 闭算子, 对称算子和自伴算子.....	156

4.3 Cayley 变换	163
4.4 单位分解	168
4.5 谱定理	176
4.6 算子半群	185
习题	195
附录	200
A.1 测度与积分的抽象表述	200
A.2 拓扑空间·Hausdorff 空间	203
A.3 Radon—Nikodym 定理	205
A.4 线性算子的几个重要定理	206
A.5 其它	207
参考文献	208

第1章 Banach代数

这一章的内容对于全书来说是最基本的，它勾画出今后将要讨论的问题的一个大致的轮廓。其中，向量值函数的积分和符号运算是为研究方法做的必要准备，希望读者给予足够的重视。由于谱理论涉及的是不可逆元，而为了认识事物的全貌，还应当考虑可逆元，因此最后一节专门讨论可逆元群的构造。

1.1 Banach代数的定义·例

1.1.1 定义

代数 集合 A 称为数域 K 上的一个代数，如果 A 是 K 上的一个向量空间，它的元素之间定义了一个乘法，即，对应于任何 $x, y \in A$ ，有唯一的乘积 $xy \in A$ ；而且，这个乘法运算对任何 $x, y, z \in A$ 与任何 $\alpha \in K$ ，满足以下条件：

- (1) $x(yz) = (xy)z$;
- (2) $x(y+z) = xy + xz, \quad (x+y)z = xz + yz$;
- (3) $\alpha(xy) = (\alpha x)y = x(\alpha y)$.

当数域 K 是复数域 C 时， A 特称为复代数。

代数 A 称为交换代数，如果 A 内任何二个元素 x, y ，它们的乘积满足条件

$$(4) \quad xy = yx.$$

代数 A 如果有这样一个元素，记作 e ，它与任何 $x \in A$ 作成的乘积满足条件

$$(5) \quad xe = ex = x,$$

则称 e 为代数 A 的一个单位元。

显然，至多有一个单位元 $e \in A$ 满足(5)式。因为，假如另

有 $e' \in A$ 也满足(5)式，则可得出 $e' = e'e = e$ 。

赋范代数 代数 A 称为赋范代数，如果 A 同时又是一个赋范向量空间，而且任二元素的乘积的范数满足乘法不等式

$$(6) \quad \|xy\| \leq \|x\| \|y\|.$$

于是，在赋范代数内，乘法运算是连续的。因为，当 $x_n \rightarrow x$ ， $y_n \rightarrow y$ 时，由恒等式

$$(7) \quad x_n y_n - xy = (x_n - x)y_n + x(y_n - y)$$

可以得出

$$(8) \quad x_n y_n \rightarrow xy.$$

显然，(8)式蕴涵乘法运算既是左连续的，又是右连续的这两个特款。

赋范代数 A 如果不是 $\{0\}$ ，它又有单位元 e ，那么，由 $\|e\| = \|e^2\| \leq \|e\|^2$ 立即得出

$$(9) \quad \|e\| \geq 1.$$

Banach 代数 赋范代数 A 如果作为赋范空间是完备的，它又有单位元 e ，而且 $\|e\| = 1$ ，则 A 称为Banach代数。

交换Banach代数（赋范环） Banach代数 A 如果又是交换代数，则 A 称为交换Banach代数。

有些专著，将我们在此定义的交换 Banach 代数称为赋范环(Normed Ring)。

1.1.2 评注

1. 应当指出，在定义 Banach 代数 A 时，可以略去单位元的存在。有的作者正是这样做的。但是，涉及到逆的概念时，有单位元会更方便。特别是， A 的元素的谱将能用比较自然的形式来定义。何况，事先规定有一个单位元，既能行文简洁，也不会影响到一般性。因为，许多实际问题中出现的 Banach 代数，都有单位元。即使没有“自然的”单位元，也能按照下述方法“人工地”添加上一个单位元。

假定 A 满足定义1.1.1中的条件(1)至(3)以及(6)，但是没有单位元。设 A 由一切有序偶 (x, α) 组成，其中 $x \in A$ ，

$\alpha \in K$. 在 A_1 中任二元素 (x, α) 与 (y, β) 的乘积定义为

$$(x, \alpha)(y, \beta) = (xy + \alpha y + \beta x, \alpha\beta),$$

再定义范数

$$\|(x, \alpha)\| = \|x\| + |\alpha|.$$

这时, $e = (0, 1)$ 就是 A_1 的单位元.

容易验证 A_1 是一个合乎定义 1.1.1 的 Banach 代数; 映射 $x \mapsto (x, 0)$ 是 A 到 A_1 的一个子空间上的一个等距同构.

如果将 x 与 $(x, 0)$ 看成相同的元, 那么, A_1 就是 A 再加上由 $e = (0, 1)$ 生成的一维向量空间. 换句话说, 我们可以将 A 放进一个更大的集合 A_1 中去讨论, 而无须对它原先定义的乘积、范数作任何实质性的修改. 但是, 这个 A_1 有一个单位元.

2. 读者还可以从定义 1.1.1 看出, 所谓 Banach 代数, 乃是一个集合 A , 它满足以下三个条件:

- (i) A 是一个代数, 有单位元 e ;
- (ii) A 是一个 Banach 空间且 $\|e\| = 1$
- (iii) 赋予 A 的范数满足乘法不等式.

下面的决策 1.1.3 将要指出, 条件 (iii) 可以换成“乘法是左连续的和右连续的”这种较弱的形式.

1.1.3 定理 如果 Banach 空间 A 又是一个有单位元 $e \neq 0$ 的复代数, 其中定义的乘法是左连续的和右连续的, 那么, 可以赋予 A 另一个范数, 它诱出与给定的拓扑完全相同的拓扑, 并且使 A 成为一个 Banach 代数.

证 题设 $e \neq 0$ 是为了不去赘述 $A = \{0\}$ 这种最简单的特款.

我们先对每个 $x \in A$ 定义左乘法算子 M_x :

$$(1) \quad M_x(z) = xz \quad (z \in A).$$

设 \tilde{A} 为全体 M_x 的集, $\mathcal{B}(A)$ 为 A 上全体有界线性算子的 Banach 空间, 取算子范数, 故恒等算子 I 的范数 $\|I\| = 1$. 因为按题设乘法是左连续的和右连续的, 所以 $\tilde{A} \subset \mathcal{B}(A)$.

显然映射 $x \mapsto M_x$ 是线性的, 结合律蕴涵 $M_{xy} = M_x M_y$.

任取 $x \in A$, 则有

$$(2) \quad \|x\| = \|xe\| = \|M_x(e)\| \leq \|M_x\| \|e\|.$$

这些事实说明映射 $x \mapsto M_x$ 是 A 到 \tilde{A} 上的一个同构, 而且其逆映射是连续的。

因为有

$$(3) \quad \|M_x M_y\| \leq \|M_x\| \|M_y\|,$$

$$(4) \quad \|M_e\| = \|I\| = 1,$$

欲证 \tilde{A} 是一个 Banach 代数, 只须求证它是完备的, 亦即, 按照算子的范数给出的拓扑, \tilde{A} 是 $\mathcal{B}(A)$ 的闭子空间。而且, 一旦此事得到证明, 由开映射定理将推知映射 $x \mapsto M_x$ 连续, $\|x\|$ 与 $\|M_x\|$ 是 A 上的两个等价范数。

设 $T \in \mathcal{B}(A)$, $T_i \in \tilde{A}$, 又按照 $\mathcal{B}(A)$ 的拓扑 $T_i \rightarrow T$ 。如果 T_i 是左乘以 $x_i \in A$, 那么

$$(5) \quad T_i(y) = x_i y = (x_i e) y = T_i(e) y \quad (y \in A).$$

当 $i \rightarrow \infty$ 时, 将有 $T_i(y) \rightarrow T(y)$, $T_i(e) \rightarrow T(e)$ 。因为题设乘法在 A 内是左连续的, 所以 (5) 式右端那一项将趋向 $T(e)y$ 。

记 $x = T(e)$ 。于是, 在 $i \rightarrow \infty$ 时将有

$$(6) \quad T(y) = T(e)y = xy = M_x y \quad (y \in A).$$

这就得出 $T = M_x \in \tilde{A}$, 因此 \tilde{A} 是闭集。 \square

1.1.4 Banach 代数的例

例1. 复数域 C , 按照通常的加法和乘法是一个交换 Banach 代数。 $x \in C$ 的范数为 $\|x\| = |x|$ 。这里定义范数是乘法的, 即 $\|xy\| = \|x\| \|y\|$ 。单位元是数 1。

实数域 R 就其通常的结构来说, 是一个实交换 Banach 代数。单位元也是数 1。

在此, 我们注意到 R 是 C 的一个子代数, 它与 C 有相同的单位元。

更有意义的是, 我们还可以将 R 与 C 都视为下述矩阵代数的特款。

用 M^n 表示 a_{ij} 是复数的 $n \times n$ 矩阵 $A = (a_{ij})$ 的全体所成的集。

如果定义

$$A + B = (a_{ij} + b_{ij}),$$

$$\lambda A = (\lambda a_{ij}), \lambda \in C,$$

那么 M^n 将成为一个复线性空间。通常的矩阵的乘法

$$(AB)_{ij} = \sum_{k=1}^n a_{ik} b_{kj},$$

使 M^n 成为一个代数。众所周知，矩阵的乘法是不可交换的。

矩阵 $I = (\delta_{ij})$, $\delta_{ii} = 1$, $\delta_{ij} = 0$ ($i \neq j$), 是 M^n 的单位元。

定义

$$\|A\| = \max \left\{ \sum_{j=1}^n |a_{ij}| : 1 \leq i \leq n \right\},$$

将使 M^n 成为一个赋范代数。容易证明，按照这个范数， M^n 是完备的。因此， M^n 是一个 Banach 代数。

例2. R^2 是一个实交换 Banach 代数。其中的线性运算按照坐标去做。再对于 $x = (x_1, x_2)$, $y = (y_1, y_2)$ 定义乘法

$$xy = (x_1 y_1 - x_2 y_2, x_1 y_2 + x_2 y_1),$$

以及范数 $\|x\| = (x_1^2 + x_2^2)^{\frac{1}{2}}$ 。容易验证 $\|xy\| = \|x\| \|y\|$ 。

单位元是 $(1, 0)$ 。

例3. 设 $C(K)$ 为非空紧 Hausdorff 空间 K 上的全体复连续函数构成的 Banach 空间，赋予的是上确界范数，乘法定义为

$$(fg)(p) = f(p)g(p) \quad (p \in K).$$

这时，有

$$\begin{aligned} \|fg\| &= \sup |f(p)g(p)| \leq \sup |f(p)| \cdot \sup |g(p)| \\ &= \|f\| \|g\|. \end{aligned}$$

常值函数 1 可作单位元。因此 $C(K)$ 是一个交换 Banach 代数。

有一个经常遇见的特款。当 $K = [0, 1]$ 时， $C[0, 1]$ 作为区间 $[0, 1]$ 上全体复连续函数构成的 Banach 空间，也是一个交换 Banach 代数。

还有，如果 K 是仅含 n 个点的有限集，那么 $C(K)$ 其实就是

C”，其中的乘法按照坐标去做。当 $n=1$ 时，则化为最简单的特款 **C**。

例4. 设 A 为 Banach 空间。这时，由 A 上的全体有界线性算子构成的代数 $\mathcal{B}(A)$ 是一个 Banach 代数，赋予通常的算子范数，恒等算子 I 是它的单位元。

如果 $\dim A = n < \infty$ ，那么 $\mathcal{B}(A)$ 同构于矩阵代数 M^n 。只要 $\dim A = n > 1$ ，那么 $\mathcal{B}(A)$ 就是不可交换的。当然，平凡空间 $A = \{0\}$ 应予排除。

例5. 如果 K 是 **C** 或 **Cⁿ** 的一个非空子集，而 A 是由那些在 K 的内部全纯的函数 $f \in C(K)$ 构成的 $C(K)$ 的一个子代数（参看前面的例 3）， A 对于所赋予的上确界范数来说是完备的，因此 A 是一个 Banach 代数。

当 K 取的是 **C** 内的闭单位圆盘 $|z| \leq 1$ 时，上述的 A 将特称为 圆盘 (disc) 代数。我们来验证其完备性。

设 $\{f_n\}$ 是 A 中的一个 Cauchy 序列，那么，对任何 z ， $|z| \leq 1$ ， $\{f_n(z)\}$ 将是 **C** 中的 Cauchy 序列。因此， $n \rightarrow \infty$ 时， $f_n(z) \rightarrow f(z)$ 在 $|z| \leq 1$ 上的收敛是一致的，于是 f 在 $|z| \leq 1$ 上连续。然后，在 $|z| < 1$ 内任意取一条简单闭曲线 Γ ，由于 $f_n(z) \rightarrow f(z)$ 在 Γ 上是一致收敛，应当有

$$(1) \quad \lim_n \int_{\Gamma} f_n(z) dz = \int_{\Gamma} f(z) dz.$$

根据解析函数论中的 Cauchy 定理，(1) 式左端的每个积分都等于零，因此恒有

$$(2) \quad \int_{\Gamma} f(z) dz = 0.$$

再应用 Morera 定理，得知 f 是在 $|z| < 1$ 上，亦即在闭单位圆盘的内部全纯的函数。所以 $f \in A$ 。

例6. 设 $L^1(\mathbf{R})$ 为定义在实数轴上的全体复值 Lebesgue 可积函数构成的 Banach 空间。鉴于两个可积函数的点态乘法所得到的第三个函数未必可积，因此，我们在 $L^1(\mathbf{R})$ 中将定义新的乘法：

卷积，记作 $*$ ；它规定，对于 $f, g \in L^1(\mathbf{R})$ ，

$$(f * g)(t) = \int_{-\infty}^{\infty} f(t-s)g(s)ds.$$

应用积分理论中的 Fubini 定理，可以验证：对于任何 $f, g \in L^1(\mathbf{R})$ ， $f * g$ 都有意义，因而 $f * g \in L^1(\mathbf{R})$ ；以及 $\|f * g\| \leq \|f\| \|g\|$ 和乘法服从结合律。但是，这时 $L^1(\mathbf{R})$ 没有单位元。（详见[2]）。按照本书的规定，必须经过评注1.1.2中所说的过程添加单位元之后， $L^1(\mathbf{R})$ 才能成为一个 Banach 代数。

容易将 $L^1(\mathbf{R})$ 推广为 $L^1(\mathbf{R}^n)$ 。

还可以再将 $L^1(\mathbf{R}^n)$ 扩大为来自 \mathbf{R}^n 上形为

$$d\nu = f dm_n + \lambda d\delta$$

的全体复Borel测度构成的代数，其中 $f \in L^1(\mathbf{R}^n)$ ， δ 是 \mathbf{R}^n 上的 Dirac 测度， λ 为纯量。

例7. 设 $M(\mathbf{R}^n)$ 是 \mathbf{R}^n 上全体复 Borel 测度构成的代数，其乘法为卷积，以全变差作为范数。这是一个交换 Banach 代数，单位元是 δ 。于是， $L^1(\mathbf{R}^n)$ 是 $M(\mathbf{R}^n)$ 的一个闭子代数。

1.1.5 评注

作为 § 1.1 的结束语，我们指出，今后主要是研究复数域上的 Banach 代数。如果没有另作声明，本书提到的 Banach 代数都是复 Banach 代数。至于实数域上的 Banach 代数——前面举例时已简称为实 Banach 代数，往往只是附带地提到。因为，本书的核心内容之一，是将复变函数中的全纯函数的理论移植过来，建立起 A -值函数的积分概念和符号运算的方法。另外，复数域 \mathbf{C} 中有极其自然的非平凡的对合（定义见 § 2.3.1），即共轭。也可以说，正是从复数的共轭衍生出对合的概念。而揭示某些类型的 Banach 代数的许多深刻的性质，将取决于对合的存在。到了第 3 章，我们就能看到，复 Hilbert 空间的理论要比实 Hilbert 空间的理论更加丰富多采。即使在本章的一些问题中，细心的读者也能察觉到， \mathbf{C} 与 \mathbf{R} 之间的拓扑上的差异往往有重要的影响。

1.2 同态与同构

1.2.1 定义

同态 两个代数 A, B 之间的一个映射 $\phi: A \rightarrow B$ 称为同态映射，如果对于任何 $x, y \in A$ 以及纯量 λ, μ ，恒有

$$(1) \quad \phi(\lambda x + \mu y) = \lambda \phi(x) + \mu \phi(y),$$

$$(2) \quad \phi(xy) = \phi(x)\phi(y).$$

复同态 复代数 A 到复数域 C 上不恒等于零的同态 $\phi: A \rightarrow C$ 特称为复同态

因此，所谓复同态乃是复代数 A 上的一个线性泛函 ϕ ，对于任何 $x, y \in A$ ，都有

$$\phi(xy) = \phi(x)\phi(y).$$

同构 两个代数之间的一个双射同态称为一个同构。

可逆元 在任一有单位元 e 的代数 A ，元素 $x \in A$ 称为一个可逆元，如果在 A 中有一个元素 y ，能使

$$yx = xy = e$$

成立。这时 y 称为 x 的逆元素，并且另外记 y 为 x^{-1} 。

容易验证，如果 $x \in A$ 有逆元素，则其逆元素是唯一的。因为，假如 $y, z \in A$ 皆为 x 的逆元素，则有 $yx = e = xz$ ，于是

$$y = ye = y(xz) = (yx)z = ez = z.$$

可除代数 如果在一个有单位元的代数 A 中，每个非零元素都是可逆元，那么 A 称为可除代数。

1.2.2 命题 如果 ϕ 是有单位元 e 的复代数 A 上的一个复同态，那么 $\phi(e) = 1$ ，而且对于每个可逆元 $x \in A$ 都有 $\phi(x) \neq 0$ 。

证 因为在定义复同态时，我们曾约定 ϕ 不恒等于零。所以总会有 $y \in A$ 使 $\phi(y) \neq 0$ 。这时

$$\phi(y) = \phi(ye) = \phi(y)\phi(e),$$

从而得到 $\phi(e) = 1$ 。

任取可逆元 $x \in A$ ，则

$$\phi(x)\phi(x^{-1})=\phi(xx^{-1})=\phi(e)=1,$$

因此 $\phi(x) \neq 0$.

当我们得出定理1.2.5以后，再回过头来看看命题1.2.2时，将能更清楚地了解复同态是一些具有什么样的特征的线性泛函。但是，在这之前，还必须做些准备工作。其实，定理1.2.3也是十分重要的。它大概是Banach代数理论中，最为广泛引用的一个基本定理。其中的(c)蕴涵Banach代数的一切复同态都是连续的。

1.2.3 定理 设 A 为 Banach 代数， $x \in A$, $\|x\| < 1$. 这时，有以下结论：

(a) $e-x$ 是可逆元；

$$(b) \|(e-x)^{-1}-e-x\| \leq \frac{\|x\|^2}{1-\|x\|};$$

(c) 对于 A 上的每个复同态来说，都有 $|\phi(x)| < 1$.

证 由于 $\|x^n\| \leq \|x\|^n$ 以及 $\|x\| < 1$, 贯穿元素

$$(1) \quad s_n = e + x + x^2 + \cdots + x^n$$

构成 A 内的一个Cauchy序列。因为 A 是完备空间，所以存在这样的 $s \in A$, $\lim_{n \rightarrow \infty} s_n = s$. 又因 $\lim_{n \rightarrow \infty} x^n = 0$, 乘法是连续的，当 $n \rightarrow \infty$ 时将由

$$(2) \quad s_n \cdot (e-x) = e - x^{n+1} = (e-x) \cdot s_n$$

得到

$$(3) \quad s \cdot (e-x) = e = (e-x) \cdot s.$$

这就是说， s 是 $e-x$ 的逆元素。

接下来，利用(1)式即可推出

$$(4) \quad \begin{aligned} \|(e-x)^{-1}-e-x\| &= \|s-e-x\| = \|x^2+\cdots+x^n\| \\ &\leq \sum_{n=2}^{\infty} \|x\|^n \leq \frac{\|x\|^2}{1-\|x\|}. \end{aligned}$$

最后，设 $\lambda \in \mathbb{C}$, $|\lambda| \geq 1$. 由(a) 知 $e-\lambda^{-1}x$ 是可逆元。根据命题1.2.2，对于 A 上的任一复同态 ϕ ，都有

$$\phi(e-\lambda^{-1}x) = 1 - \lambda^{-1}\phi(x) \neq 0,$$

因此 $\phi(x) \neq \lambda$. □

1.2.4 引理 如果 f 是一元复变函数当中的一个整函数，且有 $f(0)=1, f'(0)=0$ 以及

$$(1) \quad 0 < |f(\lambda)| \leq e^{|\lambda|} \quad (\lambda \in \mathbf{C}),$$

那么，对于任何 $\lambda \in \mathbf{C}$ ，都有 $f(\lambda)=1$ 。

证 由于 f 没有零点，所以另有一个整函数 g ，使

$$f = \exp\{g\}, g(0) = g'(0) = 0.$$

而且，由条件 (1) 可知 $\operatorname{Re}[g(\lambda)] \leq |\lambda|$ 。这个不等式蕴涵

$$(2) \quad |g(\lambda)| \leq |2r - g(\lambda)| \quad (|\lambda| \leq r).$$

函数

$$(3) \quad h_r(\lambda) = \frac{r^2 g(\lambda)}{\lambda^2 [2r - g(\lambda)]}$$

在 $\{\lambda : |\lambda| < 2r\}$ 内全纯，并且在 $|\lambda| = r$ 上有 $|h_r(\lambda)| \leq 1$ 。根据最大模定理，应有

$$(4) \quad |h_r(\lambda)| \leq 1 \quad (|\lambda| \leq r).$$

固决 λ ，让 $r \rightarrow \infty$ ，这时 (3) 式和 (4) 式蕴涵 $g(\lambda) = 0$ 。 \square

1.2.5 定理 (Gleason, Kahane, Zelazko) 如果 ϕ 是 Banach 代数 A 上的一个线性泛函，有 $\phi(e) = 1$ ，又对于每个可逆元 $x \in A$ 都有 $\phi(x) \neq 0$ ，那么

$$(1) \quad \phi(xy) = \phi(x)\phi(y) \quad (x, y \in A).$$

换句话说，这时 ϕ 是一个复同态。

(值得注意的是，我们无须假设 ϕ 的连续性。)

证 设 N 为 ϕ 的零空间。这时 $x, y \in A$ 可以表示为

$$(2) \quad x = a + \phi(x)e, y = b + \phi(y)e,$$

其中 $a, b \in N$ 。再将 ϕ 应用于 (2) 的两个方程的乘积，得到

$$(3) \quad \phi(xy) = \phi(ab) + \phi(x)\phi(y). \text{ 于是，如果能够证明命题}$$

$$(4) \quad a \in N, b \in N \implies ab \in N$$

成立，就将得到结论 (1)。

我们来看，假决已经证明 (4) 的特款

$$(5) \quad a \in N \implies a^2 \in N$$

成立，那么在 (3) 式中让 $x=y$ ，将有