

函 數 構 造 証

上 冊

И. П. 納唐松著

科 学 出 版 社

函數構造論

上冊

II. II. 納唐松著

徐家福 鄭維行譯

科學出版社

1958年5月

ENR2/61

И. П. НАТАНСОН
КОНСТРУКТИВНАЯ
ТЕОРИЯ ФУНКЦИЙ
Государственное издательство
технико-теоретической литературы
Москва 1949 Ленинград

内 容 提 要

本書利用最簡單的分析工具(代数多项式与三角多项式)来討論
(实变)函数的逼近理論。共分三部分:第一篇为最佳一致逼近理論,
書中限于用古典分析的方法來處理函数逼近問題。在第二篇里,討
論了直交多项式,平方逼近及矩量問題。最后一篇是研究內插過程
与机械求积的收敛性問題。本書述理詳明;取材丰富,特別是对苏联
数学家在这方面的巨大成就进行較多叙述,同时書中几乎未用到复
变函数論方法。

譯本上册相当于原書的第一篇。

函 数 構 造 論

上 册

И. П. 納 唐 松 著
徐家福 郑維行譯

*

科学出版社出版 (北京朝阳门大街 117 号)

北京市书刊出版业营业登记证字第 061 号

中国科学院印刷厂印刷 新华书店总經售

*

1958 年 5 月第一 版 书号: 1136 字数: 185,000

1960 年 2 月第二次印刷 开本: 850×1168 1/32

(京) 图 776—5,275 印张: 7 11/16

定价: (10) 1.40 元

序 言

函数構造論起源于我們偉大的数学家切彼曉夫 (П. Л. Чебышев) 的卓越工作: 关于內插理論, 机械求积, 矩量問題, 而尤其是关于与所給函数有最小偏差的多項式等。他的門弟子科尔金 (А. Н. Коркин), 左洛达辽夫 (Е. И. Золотарёв), 馬尔可夫弟兄 (А. А. и В. А. Марков) 等繼承了切彼曉夫的工作。構造論的更进一步的發展也是与俄罗斯以及苏联学者們的名字分不开的, 其中首先应当指出的是白恩斯坦 (С. Н. Бернштейн)。事实上, 正是他提出并解决了分析学这一分支的一系列基本問題使得函数構造論定形为一門独立的数学分科。同时“函数構造論”这个名称也是 С. Н. 白恩斯坦所提出来的。

不論函数構造論的輝煌成就如何, 可是作为数学的一个分科來說, 对構成系統教程的純方法論上的問題还不能認為已經解决了, 虽然巩恰罗夫 (В. Л. Гончаров) 在他的出色著作“內插法与逼近論”一書中对所述問題的解决曾經迈进了非常巨大的一步。

当編写这本書(它是近年来我在列宁格勒大学以及命名为赫爾岑的列宁格勒师范学院所教的选課的修正稿)时, 呈現在我面前的任务便是要令人滿意地解决上面所提到的方法論上的問題。这时我所最关心的是闡明問題的思想实质, 而把介紹大量实际材料給讀者这一任务只放在次要地位。有鑒于此, 我不打算用最一般的, 也不打算用最經濟的方法来进行叙述。因此, 函数構造論上的很多問題根本就没有提到。然而, 我希望讀者学过本書以后在閱讀杂志上的文献以及更精詳的著作时, 將不会遇到困难了。在那些著作中应当介紹的書是 С. Н. 白恩斯坦的“多項式的極性”。

以及阿希澤爾(Н. И. Ахиезер)的“逼近論講義”。

在我們大學數學系的現行教學計劃中，函數構造論只是一門選修課程。我認為這門課程應當在第二、第三和第四學年連續講授幾年。我盡力想使本書寫得與這樣一種教學上的安排相符合。所以在本書的第一篇中，我未用實變函數論的工具而用古典分析學的方法。從第二篇開始，我就不受這種限制了。至於複變函數論，則在本書中幾乎沒有用到，因為我所研究的主要的是純粹實變函數方面的問題，因此，就應盡量地採用實變函數中的方法。在討論解析函數的逼近的第一篇第九章的寫法上有些專家可能會不同意我的意見。我之所以採用那樣的敘述方法的理由，除了已經指出的打算用實變函數中的方法來解決實變函數方面的問題以外，我再舉出兩種看法：第一，這種敘述方法是與第一篇的整個構成相協調的，在那裡處處都是首先研究周期函數及三角逼近，而代數的情形可藉助於誘導函數把它化為三角的情形。第二，必須注意到，最簡潔的敘述方法，就揭示問題的內在本質來說並不一定是最有益的方法。

當然，引入複變函數論的工具會使敘述簡化，但在我看來，本書所採用的推論方法却使問題的實質突出得格外顯明。同時，在這裡我應當承認必不可免地要放棄C. H. 白恩斯坦的重要公式

$$\lim \sqrt[n]{E_n} = \frac{1}{\rho},$$

這便使我在最後決定採用這種敘述問題的方法以前，猶豫了很長一段時間。

本書的篇幅很是龐大。造成這種情形的主要原因是所述材料的豐富。然而還有別的原因：我想設法寫得尽可能的詳盡與顯明。在目前，極端扼要地來編寫數學著作已經成為一種非常普遍的風氣。而這樣一來，很多的“容易看出”與“不難證明”的解釋對讀者就成為很大的困難了。我認為這種風氣是極有害的，因而我便盡

量地避免它。很可能熟練的讀者在一連串的地方，特別是在第一篇中會發現我的敘述過于詳細了。然而我認為無論闡明什麼都宜寧多而勿少。同時，在漸到書末時，敘述就變得越來越扼要了。

最後，我要向我的朋友加伏林（М. К. Гавурин），康托洛維奇（Л. В. Канторович），庫茲明（Р. О. Кузьмин），而特別是法捷也夫（Д. К. Фаддеев）致謝。他們曾經給予我許多寶貴的意見與指正。

И. 納唐松

1948, 4, 4 于列寧格勒

目 录

序言.....	i
引論	1

第一篇 一致逼近

第一章 外尔斯特拉斯定理	4
§ 1. 外尔斯特拉斯第一定理	4
§ 2. 外尔斯特拉斯第二定理.....	10
§ 3. 外尔斯特拉斯两个定理之间的关系.....	18
第二章 最佳逼近代数多项式.....	22
§ 1. 基本概念.....	22
§ 2. П. Л. 切彼曉夫定理	30
§ 3. 例題. 切彼曉夫多项式	37
§ 4. 切彼曉夫多项式的进一步性质.....	45
第三章 最佳逼近三角多项式.....	61
§ 1. 三角多项式的根.....	61
§ 2. 样点法.....	64
§ 3. 最佳逼近三角多项式	68
§ 4. П. Л. 切彼曉夫定理	70
§ 5. 例題.....	78
第四章 函数的结构性质对于函数的三角多项式逼近的阶的影响.....	80
§ 1. 问题的提出. 连续模. 黎普希慈条件.....	80
§ 2. 辅助命题.....	84

§ 3. D. 杰克生定理	90
第五章 以函数的三角多项式最佳逼近的性质为基础的函数	
結構性質的特征	96
§ 1. C. H. 白恩斯坦不等式	96
§ 2. 級數論中的一些知識	99
§ 3. C. H. 白恩斯坦定理	104
§ 4. A. 旗萬孟定理	113
§ 5. 具有預先給定的最佳逼近的函数的存在	116
§ 6. 类 H^n 在类 Lip_α 中的密度	123
第六章 函数的結構性質与函数的代数多项式逼近之間的关系	126
§ 1. 輔助命題	126
§ 2. 函数的結構性質对它的逼近的影响	130
§ 3. 逆定理	135
§ 4. C. H. 白恩斯坦第二不等式	138
§ 5. 具有預先給定的逼近的函数的存在	142
§ 6. A. A. 馬爾可夫不等式	143
第七章 作为逼近工具的傅立叶級數	148
§ 1. 傅立叶級數	148
§ 2. 傅立叶級數部分和的偏差的估計	156
§ 3. 不能展成傅立叶級數的連續函数的例	160
第八章 費叶尔和与瓦勒·布然和	164
§ 1. 費叶尔和	164
§ 2. 費叶尔和的偏差的某些估值	168
§ 3. 瓦勒·布然和	174
第九章 解析函数的最佳逼近	179
§ 1. 解析函数概念	179

§ 2. 关于周期解析函数的最佳逼近的 C. H. 白恩斯坦 定理	184
§ 3. 在閉區間上的解析函数的最佳逼近	190
第十章 某些解析逼近工具的性質	202
§ 1. 按切彼曉夫多項式的展式	202
§ 2. C. H. 白恩斯坦多項式的某些性質	204
§ 3. 瓦勒·布然积分的某些性質	214
§ 4. C. H. 白恩斯坦·B. 茹果辛斯基和	224
§ 5. 收斂因子	227
附录 譯名对照表	235

引論

函数構造論是数学分析的一个分支,它所研究的是利用最簡單的分析工具来近似表达任意函数的問題。

在本書的第一篇中,我們將不去考慮非常广泛的函数类,而只限于研究下面兩個重要的函数类:

I. 定义在某一閉区間 $[a, b]$ 上的連續实函数的集合, 我們將用 $C([a, b])$ 来表示。

II. 定义在整个实軸 $(-\infty, +\infty)$ 上的連續实函数, 具有周期 2π , 因而对于任何 x , 都有

$$f(x+2\pi) = f(x).$$

今后我們用 $C_{2\pi}$ 来表示所有这样的函数的集合。

我們用来近似地表示函数的那些最簡單的分析工具有: 对于函数类 $C([a, b])$ 來說,便是通常的具有实系数的代数多项式

$$P(x) = c_0 + c_1 x + c_2 x^2 + \cdots + c_n x^n;$$

而对于函数类 $C_{2\pi}$ 來說, 則为三角多项式, 即形如

$T(x) = A + (a_1 \cos x + b_1 \sin x) + \cdots + (a_n \cos nx + b_n \sin nx)$
的具有实系数 A, a_k 及 b_k 的函数。

最后我們应当解釋, 一个多项式 $P(x)$ (或 $T(x)$) 接近于某一函数 $f(x)$ 这种說法的含义。对于这个問題可以有各种不同的观点。

例如, 像在本書第一篇中那样, 如果对于一切 $x \in [a, b]$ 都有

$$|P(x) - f(x)| < \varepsilon,$$

我們就說多项式 $P(x)$ 接近于 $C([a, b])$ 中的某一函数 $f(x)$, 其中 $\varepsilon > 0$ 是某一常数, 它表征出所达到的逼近程度。

与此相仿,如果对于所有实数 x 都有

$$|T(x) - f(x)| < \varepsilon,$$

我們就認為三角多項式 $T(x)$ 接近于函数 $f(x) \in C_{2\pi}$.

但是,由于把 x 換成 $x+2\pi$ 后, $T(x)$ 及 $f(x)$ 之值都不改變, 因而末一个不等式只要在某一个長度为 2π 的閉區間上, 例如在 $[0, 2\pi]$ 上(甚至在右开左閉的區間 $[0, 2\pi]$ 上)成立, 它便“自然而然地”在整个實軸上都成立.

于是用這一原則來估計用多項式逼近函数的程度, 于是我們便把相应的理論稱为函数的一致逼近理論.

不難看出, 在所述的觀點下, 对于 $C([a, b])$ 中的函数來說, 可以把量

$$\max_{a < x < b} |P(x) - f(x)|$$

当作所达到的逼近程度的“度量”, 而对于 $f(x) \in C_{2\pi}$, 可以把量

$$\max_{-\infty < x < +\infty} |T(x) - f(x)|$$

当作所述的“度量”. 这就是所謂 $f(x)$ 与 $P(x)$ (或对应地, $f(x)$ 与 $T(x)$) 間的“距离”.

在本書第二篇中講述平方逼近理論時, 我們將研究相当广泛的函数 $f(x)$ 的近似表示, 所用的分析工具, 主要还是那些通常的代数多項式 $P(x)$ 以及三角多項式 $T(x)$, 可是估計达到逼近程度的标准却改变了.

那就是, 我們要用积分

$$\int_a^b [P(x) - f(x)]^2 dx$$

作为 $f(x)$ 与 $P(x)$ 之間的“距离的度量”, 而对于估計三角多項式 $T(x)$ 与定义在 $[-\pi, +\pi]$ 上的函数 $f(x)$ 的偏差却引用积分

$$\int_{-\pi}^{\pi} [T(x) - f(x)]^2 dx.$$

我們看到，这种观点的改变导向完全另外的理論上去，其問題与結果也都是兩样。

最后，在第三篇中我們將研究內插問題，在那里我們并不用

$$\max_{a < x < b} |P(x) - f(x)|$$

或

$$\int_a^b [P(x) - f(x)]^2 dx,$$

这两个量作为多项式 $P(x)$ 与函数 $f(x) \in C([a, b])$ “接近”程度的标准，而使得 $P(x)$ 与 $f(x)$ 在閉区间 $[a, b]$ 上的某些預先选定的点（“內插結点”）

$$x_1, x_2, \dots, x_n$$

处的值相等。同样，可以提出用多项式 $T(x)$ 来逼近 $C_{2\pi}$ 中的函数 $f(x)$ 的問題，而諸結点都位于某一个長度为 2π 的閉区间上。

我們可以看到，对于这个問題的所有这些观点联系得如此密切，以致对应的理論深刻地相互貫穿着。各种代数的与分析的思想、方法与事实这种互相錯綜的結合，使得函数構造論除了它的重大实用价值之外，还是数学中最美丽的部門之一。

第一篇

一致逼近

第一章

外尔斯特拉斯定理

§1. 外尔斯特拉斯第一定理

在一致逼近理論中，呈現在我們面前的第一个基本問題是：能不能用多項式去逼近任意的連續函數，而具有預先任意給定的精度？1885年外尔斯特拉斯[1]¹⁾对这个問題給出了肯定的答案，其結果可叙述为

外尔斯特拉斯第一定理. 設 $f(x) \in C([a, b])$ ，对于任何 $\epsilon > 0$ ，都存在有這樣的多項式 $P(x)$ ，使得对于一切 $x \in [a, b]$

$$|P(x) - f(x)| < \epsilon.$$

关于这个著名定理，現在有許多不同的証明方法。我所要引用的一个証明，是以分析学中另一重要定理——C. H. 白恩斯坦[1] 定理——为基础的。

引理1. 恒等式

$$\sum_{k=0}^n C_n^k x^k (1-x)^{n-k} = 1, \quad (1)$$

$$\sum_{k=0}^n (k-nx)^2 C_n^k x^k (1-x)^{n-k} = nx(1-x) \quad (2)$$

都成立。

¹⁾ 方括号中的数字是指書末所載文献中所引的資料。

證明。恒等式(1)是極其顯明的。如果在牛頓二項公式

$$(a+b)^n = \sum_{k=0}^n C_n^k a^k b^{n-k} \quad (3)$$

中令 $a=x, b=1-x$ 就可以得到了。

第二个恒等式證明較難。在公式(3)中令 $a=z, b=1$, 便得到恒等式

$$\sum_{k=0}^n C_n^k z^k = (z+1)^n. \quad (4)$$

微分(4)并用 z 乘所得結果,便得

$$\sum_{k=0}^n k C_n^k z^k = nz(z+1)^{n-1}. \quad (5)$$

微分(5)再用 z 乘所得結果,便得

$$\sum_{k=0}^n k^2 C_n^k z^k = nz(nz+1)(z+1)^{n-2}. \quad (6)$$

在恒等式(4),(5)及(6)中令

$$z = \frac{x}{1-x}$$

并用 $(1-x)^n$ 乘所得諸等式,于是便導出了三个新的恒等式

$$\sum_{k=0}^n C_n^k x^k (1-x)^{n-k} = 1, \quad (7)$$

$$\sum_{k=0}^n k C_n^k x^k (1-x)^{n-k} = nx, \quad (8)$$

$$\sum_{k=0}^n k^2 C_n^k x^k (1-x)^{n-k} = nx(nx+1-x). \quad (9)$$

要想由此获得所需要的恒等式(2), 只須用 $n^2x^2, -2nx$ 及 1 分別乘(7),(8)及(9),并將所得結果相加即可。

推論。对于任何 x , 都有

$$\sum_{k=0}^n (k-nx)^2 C_n^k x^k (1-x)^{n-k} \leq \frac{n}{4}. \quad (10)$$

因为,

$$4x^2 - 4x + 1 = (2x-1)^2 \geq 0,$$

所以

$$x(1-x) \leq \frac{1}{4}.$$

引理2. 設 $x \in [0, 1]$, 且 δ 是任意正数. 用 $A_n(x)$ 表示整数 $0, 1, 2, \dots, n$ 中滿足不等式

$$\left| \frac{k}{n} - x \right| \geq \delta \quad (11)$$

的那些值 k 所成的集合, 則

$$\sum_{k \in A_n(x)} C_n^k x^k (1-x)^{n-k} \leq \frac{1}{4n\delta^2}. \quad (12)$$

證明. 若 $k \in A_n(x)$, 根據 (11) 就有

$$\frac{(k-nx)^2}{n^2\delta^2} \geq 1.$$

所以

$$\sum_{k \in A_n(x)} C_n^k x^k (1-x)^{n-k} \leq \frac{1}{n^2\delta^2} \sum_{k \in A_n(x)} (k-nx)^2 C_n^k x^k (1-x)^{n-k}.$$

如果在右方的和中, 遍取 $k=0, 1, 2, \dots, n$ 以求和, 則此和只可能增大, 因為當 $x \in [0, 1]$ 時所有新添的加數 (對應於 $0, 1, 2, \dots, n$ 中那些不含於 $A_n(x)$ 中的 k) 都不是負的, 于是由不等式 (10) 就立刻推出所需的不等式 (12).

已證明的引理的含意, 粗略地說, 便是: 當 n 很大時, 在和

$$\sum_{k=0}^n C_n^k x^k (1-x)^{n-k} \quad (13)$$

中起主要作用的只是滿足條件

$$\left| \frac{k}{n} - x \right| < \delta$$

的那些 k 值所對應的加數, 而其他的項對和的值几乎沒有什麼影響.

定義. 設 $f(x)$ 為定義於閉區間 $[0, 1]$ 上的函數. 稱多項式

$$B_n(x) = \sum_{k=0}^n f\left(\frac{k}{n}\right) C_n^k x^k (1-x)^{n-k}$$

为函数 $f(x)$ 的白恩斯坦多项式。

不难预料, 若 $f(x)$ 连续, 则当 n 很大时这多项式与 $f(x)$ 就相差极微。事实上, 我们已经指出了, 和(13)中 $\frac{k}{n}$ 远离 x 的那些项, 几乎不起什么作用。这对多项式 $B_n(x)$ 亦然, 由于因子 $f\left(\frac{k}{n}\right)$ 是有界的, 所以在多项式 $B_n(x)$ 中, 只有 $\frac{k}{n}$ 十分靠近 x 的那些加数才是重要的。可是在这些项中, 因子 $f\left(\frac{k}{n}\right)$ 几乎与 $f(x)$ 无异 (连续性!)。这就意味着, 如果用 $f(x)$ 来代替 $f\left(\frac{k}{n}\right)$ 的话, 多项式 $B_n(x)$ 几乎没有改变。换句话说, 近似等式

$$B_n(x) \approx \sum_{k=0}^n f(x) C_n^k x^k (1-x)^{n-k}$$

成立, 从而根据(1)便立刻推得

$$B_n(x) \approx f(x).$$

以下所述的定理给出了这种带有启示作用的推理方法的精确形式:

白恩斯坦定理. 若 $f(x)$ 在闭区间 $[0, 1]$ 上连续, 则对于 x 一致有

$$\lim_{n \rightarrow \infty} B_n(x) = f(x). \quad (14)$$

证明. 用 M 表示 $|f(x)|$ 的最大值。其次, 取任意的 $\varepsilon > 0$, 由于函数的一致连续性, 可以求出这样的 $\delta > 0$, 使得当

$$|x'' - x'| < \delta$$

时便有

$$|f(x'') - f(x')| < \frac{\varepsilon}{2}.$$

把这些作好后, 我们从 $[0, 1]$ 中选取任意的 x 。

由(1)得

$$f(x) = \sum_{k=0}^n f(x) C_n^k x^k (1-x)^{n-k},$$

因而

$$B_n(x) - f(x) = \sum_{k=0}^n \left\{ f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x) \right\} C_n^k x^k (1-x)^{n-k}. \quad (15)$$

現在把整数 $k=0, 1, \dots, n$ 分为兩組: $\Gamma_n(x)$ 及 $\Delta_n(x)$, 而令

$$k \in \Gamma_n(x), \text{ 若 } \left| \frac{k}{n} - x \right| < \delta,$$

$$k \in \Delta_n(x), \text{ 若 } \left| \frac{k}{n} - x \right| \geq \delta.$$

与此相应, 把和 (15) 也分成兩組: Σ_r 及 Σ_d . 在其中的第一个和式中

$$\left| f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x) \right| < \frac{\varepsilon}{2},$$

因而

$$|\Sigma_r| \leq \frac{\varepsilon}{2} \sum_{k \in \Gamma_n(x)} C_n^k x^k (1-x)^{n-k},$$

又因

$$\sum_{k \in \Gamma_n(x)} C_n^k x^k (1-x)^{n-k} \leq \sum_{k=0}^n C_n^k x^k (1-x)^{n-k} = 1,$$

于是

$$|\Sigma_r| \leq \frac{\varepsilon}{2}. \quad (16)$$

在第二个和式中

$$\left| f\left(\frac{k}{n}\right) - f(x) \right| \leq 2M,$$

因而根据(12)便得

$$|\Sigma_d| \leq 2M \sum_{k \in \Delta_n(x)} C_n^k x^k (1-x)^{n-k} \leq \frac{M}{2n\delta^2}.$$

把这个不等式与不等式(16)比較, 我們便得

$$|B_n(x) - f(x)| \leq \frac{\varepsilon}{2} + \frac{M}{2n\delta^2}.$$

若 n 充分大 ($n > N_\varepsilon$), 則