

# 递归函数论

莫绍揆 编著

上海科学技术出版社

# 递 归 函 数 論

莫 紹 摧 編 著

上海科学技委出版社

## 內容 提 要

本書闡述遞歸函數論的最基本內容，計分八章，即：五則函數、算子、初等函數集、原始遞歸函數集、一般遞歸函數集、遞歸生成的函數集、謂詞與集合、判定問題，第一章之前的緒論介紹了預備知識。全書以算子概念貫串始末，系統總結了這方面的理論。

全書敘述深入淺出，注意到對基本概念的講深講透和基本技巧的訓練，每節之末附有足量的習題，是遞歸函數論的較好的入門書，只須稍具數理邏輯知識和一定數學訓練的讀者即可看懂。

本書可供高等院校“遞歸函數論”課程作為教材或教學參考書，也可供有關人員自學與參考。

3月26日

## 遞 归 函 数 论

莫 紹 摆 編 著

---

上海科學技術出版社出版 (上海瑞金二路450號)

上海市書刊出版業營業許可證出093號

---

上海市印刷四廠印刷 新華書店上海發行所發行

开本 850×1156 1/32 印張 10 2/32 排版字數 248,000

1965年11月第1版 1965年11月第1次印刷

印数 1—1,900

統一書號 13119·674 定價(科六) 1.50 元

## 序

本书是根据作者几年来讲授递归函数論的讲义整理而成的。它基本上只是递归函数論的入門书，对于較为高深的部分并未涉及，但比較淺近的內容則力求完备。

本书強調基本概念的澄清与基本技巧的掌握；特別需要指出的是：本书以算子概念作为貫串全书的一条綫索。

算子概念的重要性尽人皆知，在递归函数論中，作者认为，只当使用算子概念后，对函数的組成、函数集等概念才能較好地理解，“参数”的概念才获得更好的說明。因此，本书一开始便引进了一套既是有系統又是很方便的有关算子的符号（除却这点外，本书基本上沒有使用新符号）。这套符号其实仍是慣用的符号。不过，通常的引入是零星的，不够系統，而这里特意系統地使用罢了。比如，关于极限的符号，最初使用“ $x \rightarrow a$  时  $f(x) \rightarrow l$ ”，后来才漸漸改为“ $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = l$ ”；关于傅里叶变式的符号，最初使用“ $F(f(x))$ ”，后来漸漸改用“ $F(f(x), y)$ ”，以至“ $F(f(x), x \rightarrow y)$ ”，如把最后一式改成“ $\underset{x \rightarrow y}{F} f(x)$ ”，那便是本书中所用的符号了。关于求导数及求积分的符号，目前数学中习惯使用的和本书的符号相差还远，但只要懂得本书中所用符号的精神，即使不使用新符号也必然对这些概念有进一步的理解。在递归函数論中，有关的符号还不完备，因此及早使用算子的符号是有好处的。

利用算子概念后，对各类递归函数集及各种函数的組成将有进一步的理解。比如說，在这許多函数中，为什么人們特別重視初等函数、原始递归函数、一般递归函数这三种。在以前，这只能当作既成事实来接受，利用算子概念后，至少得到了初步的回答。

关于基本技巧，本书强调了下列这些：找出一函数的组成过程，把一谓词的特征函数写出，把一算子作用于一函数的结果写成显式，……。几年来的教学经验表明，熟习了这些技巧后，无论阅读递归函数论方面的文章，或者从事这方面的研究工作，都会减少很多的困难。

本书没有包括下列内容（它们本属于“递归函数论”范畴的）：Turing 机器论，递归算术，递归分析。对后两者，作者拟日后再分别写书，另行详细介绍。至于 Turing 机器，宜在算法论中讨论。

递归函数论的应用是很广泛的，为帮助读者在今后学习中掌握重点，下面大略介绍一下它的主要应用，当然，这是不详尽的，而且也是叙述得不够严格的。

递归函数论的应用首先在于“递归过程”的研究。我们是经常碰到递归过程的，例如，从加法到乘法，从乘法到乘方，便是一种特殊的递归过程（即所谓复迭式）；又如  $n!$ ,  $\sum_{x=0}^n f(x)$  等的计算也是递归过程；数学归纳法，乃至日常用语中的“如此类推”、“等等，一直下去”也都反映了递归过程。由此不难想象到递归过程的使用是极为广泛的。递归函数论既以递归过程作为自己的主要研究对象，故而递归函数论在这有关方面是有巨大的应用的。

自从近代电子计算机使用以来，近似计算和程序设计便被广泛应用而发展了。由于电子计算机的需要，近似计算特别着重迭代过程，在程序设计中最重要而最难掌握的是循环的编制，而迭代过程与循环却恰巧是标准的递归过程。此外，时序线路中的内部状态、自动机中的反馈等等，也都反映递归过程。由于递归函数论的研究，可以对这些递归过程的性质有所了解；或者，更提供出一些新的更有力的或更简单的递归过程。递归函数论的研究成果自然将对这些学科有巨大的应用。

直到目前，递归函数论的最重要应用在于对“能行性”的研究。自从人们注意能行性以来，一直在找尽量多的能行性工具和能行

性的标准。而最重要的能行性工具是原始递归式（最近才添入摹状式及半递归式），而“邱吉論題”又肯定了可能行計算的數論函数是和半递归（一般递归）函数等同的，因此无论能行性工具或能行性标准都在递归函数論中。凡应用能行性的地方，都可以說是递归函数論应用的地方。因此，递归函数論可应用于数理邏輯，澄清了数学基础中好些問題；又应用于算术，使算术（自然數論）出現一个新面貌；最近又应用于数学分析，出現了递归分析。

此外，我們不能不着重提一提递归函数論和數論的关系。一般人认为數論是以自然数为其研究对象的，但作者却认为目前的數論是以整数为其研究对象的；因为如果没有負整数，就没有通常的減法，目前的數論是难以发展的。真正以自然数为其研究对象的應該是递归函数論，而它的一分支，即递归算术（递归數論）便正是用递归函数論的方法来处理通常的數論問題，由于引用了一些新的观点，能够澄清了好些难题。大家都知道自然数是数学中最重要最根本的研究对象之一，那么作为研究自然数的递归函数論，其重要性也是很明显的了。

在目前已出版的递归函数論的有关书籍中，几乎全是没有习題的。作者經過几年来的工作，已积累了若干习題，現特分列于各节之末。这些习題有难有易，数量也不太少，对讀者說来是难以一次把它們做完的。因此，讀者在学习时可酌量选一些，其余的留待进一步研究、复习之用。

本书是由讲义整理而成的，在整理过程中也添了一些新的內容，在整理和添新时很可能会出现錯誤，希望讀者不吝指正。

作 者 1964 年 于南京

# 目 录

## 序

緒論	1
§ 1 自然数集与数論函数	1
§ 2 函数与依变元	4
§ 3 可直接定义的函数	9
§ 4 迭置	11
§ 5 算子	18
§ 6 函数的定义过程(組成过程)	26
§ 7 謂詞与特征函数	30
§ 8 数学归纳法	37
<b>第一章 五則函数</b>	<b>43</b>
§ 1 五則函数(上)	43
§ 2 五則函数(下)	49
§ 3 配对函数	52
§ 4 有限数列的表示	59
§ 5 迭置的化归	63
<b>第二章 算子</b>	<b>72</b>
§ 1 摳状算子与求逆算子	72
§ 2 递归算子	78
§ 3 算子的分类	86
§ 4 算子的相互表示及化归	90
§ 5 递归生成的函数集	101
§ 6 三大函数集	108
<b>第三章 初等函数集</b>	<b>110</b>
§ 1 四个初等函数集(上)	110
§ 2 四个初等函数集(下)	116
§ 3 初等函数集的一些重要性质	124
§ 4 最强的初等算子	128
§ 5 初基函数集	133
<b>第四章 原始递归函数</b>	<b>140</b>
§ 1 与初等函数的关系	140

§ 2 原始递归式的化归 .....	142
§ 3 原始递归式的加强 .....	153
§ 4 多重递归式 .....	166
§ 5 非原始递归函数之一例 .....	181
§ 6 递归式与数学归纳法 .....	185
<b>第五章 一般递归函数 .....</b>	<b>187</b>
§ 1 一般递归函数与原始递归函数 .....	187
§ 2 一般递归式的化归 .....	190
§ 3 一般递归式的加强 .....	194
§ 4 一般递归式与超穷递归式 .....	197
§ 5 摳状式与一般递归式 .....	203
§ 6 利用摹状式以作一般递归函数集 .....	208
§ 7 一般递归函数的典范式 .....	214
§ 8 部分函数与半递归函数 .....	224
§ 9 可在有限步驟內計算的函数 .....	229
§ 10 可形式計算的函数 .....	239
<b>第六章 递归生成的函数集 .....</b>	<b>246</b>
§ 1 控制函数 .....	246
§ 2 递归生成函数集的枚举 .....	250
§ 3 一般递归函数集的枚举 .....	256
§ 4 自身枚举与主要自身枚举 .....	261
<b>第七章 謂詞与集合 .....</b>	<b>265</b>
§ 1 各种謂詞 .....	265
§ 2 多項式謂詞 .....	266
§ 3 新初基謂詞 .....	269
§ 4 牛递归謂詞 .....	273
§ 5 算术謂詞 .....	280
§ 6 非算术謂詞之一例 .....	288
§ 7 部分函数与半特征函数 .....	290
§ 8 集合 .....	293
<b>第八章 判定問題 .....</b>	<b>298</b>
§ 1 个别問題与大量問題 .....	298
§ 2 判定性的初步性质 .....	302
§ 3 基本的不能判定問題 .....	304
§ 4 牛递归函数間的关系和性质之不可完全判定性 .....	307

## 緒論

### § 1 自然数集与数論函数

在递归函数論中，我們只以自然数（正整数及零）作为討論的对象。为什么要作这个限制呢？作了这个限制以后会不会使递归函数論的应用范围大大缩小呢？我們先来解决这两个疑问。

递归函数論所使用的主要方法（即下文的摹状式及递归式）是从自然数集的研究而产生的，直到目前为止，它只能使用到自然数集去；即使推广，但推广后的集合本质上仍和自然数集相同。因此，最好把討論自始至終限于自然数集，以省却許多麻煩。这便是把討論对象限于自然数集的主要原因。

作了这个限制后，递归函数論的应用范围会不会大大缩小呢？不会的！这可以从下列几点看出来：

第一，有了自然数以后，

整数可以看作自然数对，如  $+3 = (3, 0)$ ,  $-3 = (0, 3)$ ；

有理数可以看作自然数的三元矢，如

$$+\frac{1}{2} = (1, 0, 2), \quad -\frac{1}{2} = (0, 1, 2);$$

实部虚部为有理数的复数可以看作自然数的六元矢，如

$$\frac{1}{2} - \frac{1}{3} i = (1, 0, 2, 0, 1, 3);$$

实数可以看作自然数叙列；

复数可以看作自然数叙列对（或看作一种特殊的自然数叙列）。

要把实数看作自然数叙列，可以采用下法：把每一实数先写成整数加正小数之形，再把小数部分展成二进制小数（有穷二进小数

可化成  $111\dots$  形), 这时, 用叙列的首兩項表示該实数的整数部分, 第三項表示小数点与“1”之間“0”的个数, 从第四項起, 叙列的每項表示相邻两个“1”之間“0”的个数. 例如, 对于实数  $-2.2492 = -3 + 0.7508$ , 把其正小数部分展成二进制便可写成

$$-3 + 0.110000000011010001\dots,$$

故这实数可用自然数叙列

$$0, 3, 0, 0, 8, 0, 1, 3, \dots$$

来表示; 反之, 自然数叙列

$$0, 2, 1, 4, 0, 2, 3, 0, 0, 1, \dots$$

便表示下列的实数:

$$-2 + 0.0100001100100011101\dots$$

写成十进制便是  $-2 + 0.2735\dots$

这样一来, 通常在数学中所討論的各种数, 都可表成自然數組(自然数有限叙列)或自然数(无穷)叙列. 这是一点也不足怪的, 因为人們对各种数的認識, 正是由自然数出发, 一步一步地深入后才認識的. 至于由实数或复数出发, 进一步討論矢量、矩阵、超复数系等等, 其推广过程更属显而易見. 它們之可以化归到自然数序列(有穷或无穷)更是明显的事了. 因此, 即使递归函数論仅限于討論自然数集, 但这一点也不妨碍它将来应用到数学各方面中去.

其次, 各学科的研究过程及其結果, 往往都可用符号(而且是有限个符号)来表示的, 一門学科发展越久越成熟, 則它所使用的符号体系便越能表达該学科的主要內容. 应用符号来表示时, 虽可以有种种式样(如各符号之間有高有低、有大有小; 符号的排列亦有直綫形、曲綫形、平面形乃至立体形等等), 但我們恒可以都改用直綫形(即各符号并列成一行的形状)来表示. 这样, 如把各基本符号看作字母(必为有限个, 可設为  $k$  个), 把一行并列的字母看作“字”, 那末, 各学科研討过程、对象及其結果都可表成“字”. 如果我

們把这  $k$  个字母看作  $k$  进制中的  $k$  个基本数字，而把每个“字”看作一个  $k$  进制数字。这样，任何“字”便对应于一个自然数。既然各科的研究过程及結果可用“字”来表示，那末也就可以用自然数来表示了。由此看来，即使我們把研究范围限于自然数，一点也不会影响递归函数論应用范围的广泛性。

这里必須強調指出，我們絕對沒有輕視有理数以及实数，并沒有抹煞它們的独立性及其重要性，也沒有說在任何情况下均必須把有理数、实数、复数等依上述方式化归为自然数后才容許討論。我們只是說，由于递归函数論所使用的方法本质上最适用于自然数。因而，对递归函数論說来，最好只限于自然数，然后通过上述方法把递归函数論应用到有理数以及实数諸方面去。如果在別門学科（比如数学分析）中需要而且可以直接討論有理数及实数，那末当然可以直接討論而无須先化归为自然数。即使在递归函数論中，有时也可以直接討論有理数及实数的，这时我們也毫不迟疑地从事直接討論，不过，递归函数論本质上是限于自然数的。

凡以自然数集为定义域及值域的函数叫做**数論函数**。递归函数論所討論的数既限于自然数，它所討論的函数也就限于数論函数了。因此，下文的所謂“数”便专指自然数，所謂“函数”便专指数論函数。至于推广函数“值域”为有理数或实数或复数，固未尝不可，但使用的方法与本书的方法相距太远，故我們不作这类推广。

### 习 题

1. 試述“十进”小数与“二进”小数互化的法則，并将下列各数由一种进位制表示化为另一种进位制表示：

$$0.7182; \quad 0.1416; \quad 0.100111; \quad 0.00001.$$

2. 試将下数列所表示的实数求出（誤差不超过  $10^{-4}$ ）：

- (1)  $0, 3, 0, 1, 0, 4, 1, 0, 8, 9, \dots;$
- (2)  $5, 0, 40, 1, 0, \dots.$

## § 2 函数与依变元

通常数学书中所說的“函数”，实际上兼指两个截然不同的概念，一是依变元（或因变元），又一是由自变元而求依变元的“运算”。通常的数学书中对函数所下的定义是：

“若指定变元  $x$  的任何一个确定的值，相应地变元  $y$  便有确定的值，则变元  $x$  就叫做自变元，而变元  $y$  就叫做变元  $x$  的函数”。

照这里所定义的“函数”，便相应于上述第一个概念——依变元。但是，通常书里又有“反函数”的定义：

“若将  $y$  考虑作自变元，将  $x$  考虑作函数（即依变元），则由关系  $y=f(x)$  所确定的函数  $x=\varphi(y)$  叫做已知函数  $f(x)$  的反函数，而  $f(x)$  叫做直接函数”。

照字面解釋，这个定义是很模糊的（初学者感到难懂也就在于此），因为把  $x$  考虑作依变元从而确定一函数（依变元） $\varphi(y)$ ，这  $\varphi(y)$  不正是  $x$  嗎？我們只能說  $x$ （即  $\varphi(y)$ ）是  $f(x)$  的“变元”，那能說  $x$  是  $f(x)$  的“反函数”呢？若說“把变元  $x$  看作函数时，变元  $x$  便是函数  $f(x)$  的反函数”，这不更令人莫明其妙嗎？这样定义的反函数，不但无法理解，而且絕非通常所引进的“反函数”的概念。事实上，上面这句話應該这样来理解：“如果运算  $f$  为由  $x$  求  $y$  的运算，即如果  $y=f(x)$ ，那末，由  $y$  求  $x$  的运算  $\varphi$ （这时  $x=\varphi(y)$ ）便叫做运算  $f$  的反运算”。因此，在“反函数”概念中，所謂函数实指“运算”。如照通常书那样，把“函数”看作和“依变元”无別，那末“反函数”这名便很难理解了。反之，如果我們永远使用“反运算”一詞，则初学者必将容易理解得多。

“依变元”与“运算”既为两个截然不同的概念，当然應該加以区分。在通常数学用語中，只有下列各情形是区別得很清楚的：

“加”(运算) 与 “和”(依变元)

“减”(运算) 与 “差”(依变元)

“乘”(运算) 与 “积”(依变元)

“除”(运算) 与 “商”(依变元)

至于“自乘”(运算)与“方幂”(依变元),“开方”(运算)与“方根”(依变元)已經有混用的現象.自此以后,便不作區別了,不管“运算”或“依变元”,都用同样的术语,使用同样的符号.以致初学者常常难于区别.

最奇怪的是下面这种現象.在高等数学中引进的符号都是就依变元而引进的,例如有关极限、积分的符号 $(\lim_{x \rightarrow a}, \int dx)$ 等等,但求导数的符号却有两套:一套是專門对依变元使用的,如 $\frac{d}{dx}$ 、 $\frac{\partial}{\partial x}$ 等,另一套是專門对函数关系使用的,如“ $f'$ ”、“ $f_1'$ ”、“ $f_2'$ ”等(后两者通常写为“ $f'_x$ ”、“ $f'_y$ ”,这却既不是专对依变元使用,又不是专对函数关系使用,而是一种頗不合理的符号).但是,由于在高等数学中人們已經长期地把函数关系与依变元混用的缘故,竟然大量地出現把 $\frac{d}{dx}$ 对函数关系使用而把“ $'$ ”对依变元使用的現象,例如下列的式子在高等数学书或論文中絕不是稀有的:

$$\frac{df}{dx}, \frac{\partial f}{\partial x} \quad (\text{把 } \frac{d}{dx} \text{ 等对函数关系使用}),$$

$$(x^2 + 2x)' \quad (\text{把}'\text{ 对依变元使用}),$$

这种情况充分反映了目前在数学中对“依变元”与“函数关系”这两概念的混淆程度.

为什么会发生这样的混淆呢?对此作一些較詳細的探討.

設有函数关系 $f$  (一元)、 $g$  (二元)、 $h$  (三元),如果在它們的变元处分别填以一些表示数量的式子(可为常数,可含有变元),所得的結果当然是一些表示数量的式子,叫做这些函数关系的填式,也叫做这些函数关系当变元为这些数量时的值(尤其当填以常数

时更是这样称呼). 例如

$$f(3), \quad g(2, 4), \quad h(3, 1, 0)$$

都是填式, 它们都是各函数关系在相应变元处的值; 如果所填的数量含有变元, 则填式便是一些依变元, 例如

$$f(3+x), \quad g(x^2, x+y), \quad h(0, x, 4+y)$$

便是一些依变元. 这些依变元当然与  $f, g, h$  有关, 但由这些依变元并不能确定函数关系  $f, g, h$ . 如果我们限定各变元处必须填以变元本身 (不填以复杂的式子), 而且不同变元处填以不同的变元 (甚至要求: 第一变元处填以  $x_1$ , 第二变元处填以  $x_2, \dots$ ), 那末所得的填式 (它们为依变元) 便与原函数关系一一对应了, 因此这个填式便特称之为原函数关系的命名式. 例如

$$f(x_1), \quad g(x_1, x_2), \quad h(x_1, x_2, x_3)$$

便分别是函数关系  $f, g, h$  的命名式.

如果我们经常使用依变元, 那末给出一函数关系后, 我们永可改用它的命名式 (这是依变元), 这很容易作到; 反之, 如果我们经常使用函数关系, 那末给出一依变元后, 我们如想作出表示相应的函数关系的符号却不是很容易作到的. 例如, 与下列依变元相应的函数关系的符号却未曾作出:

$$x^2+2x+3, \quad g(x^2y, x+y).$$

要作出相应的函数关系的符号, 只能采用下法: 命

$$f(x) = x^2+2x+3, \quad \tilde{g}(x, y) = g(x^2y, x+y).$$

这样才能勉强得出表示相应函数关系的临时符号 ( $f$  及  $\tilde{g}$ ).

举例来说, 如果我们使用  $\frac{d}{dx}, \frac{\partial}{\partial x}$  (它们是对依变元使用的),

要表示上两式的导数可立即写成

$$\frac{d}{dx}(x^2+2x+3), \quad \frac{\partial}{\partial x} g(x^2y, x+y).$$

但如果使用 “ $'$ ” 及 “ $f_1$ ” 等符号, 我们必须依上法引入  $f$  及  $\tilde{g}$  后才能使用, 即

$$f'(x), \quad \tilde{g}_1(x, y)$$

表示上两式的导数。两相比较，自然以作用于依变元的符号更便于运用。

因此，在数学中几乎完全使用依变元而很少使用函数关系。即使创造了好些表示函数关系的符号（如  $\sin$ 、 $\log$  等），但使用时永远只使用它们的命名式（如  $\sin x$ 、 $\log x$  等），从未单独使用过  $\sin$ 、 $\log$  这些符号（直到现在，恐怕还有人错误地认为：只有  $\sin x$ 、 $\log x$  才有意义，而  $\sin$  与  $\log$  是没有意义的！）。如果真的有人认为  $\sin$ 、 $\log$  等只是没有意义的符号，那末在数学界有函数关系与依变元相混淆的现象便更是不足怪了。

但是，只要读者注意一下便可看到， $f(x, y)$  一般有两种意义，其一是指  $f$  的某个值（未定值），亦即  $f$  在  $(x, y)$  处的值，这是将  $f(x, y)$  作为依变元而使用的，作这用法时在 “ $f(x, y)$ ” 之前可添入“值”一字，对其中的变元可作代入；另一是指作为  $x, y$  的函数  $f(x, y)$ ，这时  $f(x, y)$  是作为命名式而使用的，这时即使把  $f(x, y)$  改为  $f$  仍然可以。如果这时并未突出函数关系  $f$ （例如，如果 “ $f(x, y)$ ” 为 “ $x^2 + 2x + y$ ”），那末总可在它前面加上“函数”或加上“ $(x, y)$  的函数”字样，对其中的变元绝不可作代入。试看下列各例：

(1)  $(x^2 + x)^2$  大于 100。既可说“值  $(x^2 + x)^2$  大于 100”，又可作代入得“ $(20^2 + 20)^2$  大于 100”，故指依变元。

(2)  $(x^2 + x)^2$  为四次多项式。这里如对  $x$  作代入则意义全不同了，故指运算（说得详细些应是：相应于  $(x^2 + x)^2$  的函数关系是四次多项式）。

(3) 加法服从交换律、结合律。这时“加法”当然指“运算”；通常又说：函数  $x + y$  服从交换律、结合律，但绝不能说“值  $x + y$  服从交换律”。

(4) 两正数的和必大于该两数。这里“和”显然指依变元，我们

絕不能說，“兩正數的加大於該兩數”，即使說“兩正數相加”，也必須說“其和大於該兩數”（因只能比較依變元與自變元的大小，不能比較函數關係與自變元的大小）。

通過以上各例，讀者可以明白依變元與函數關係的區別了。

當然，如果引入足夠的函數關係符號，那末使用命名式來代替函數關係的方法是可以避免的。例如，對上面所列舉的例子（2）、（3），可有三種方法引入相應的函數關係。第一，我們可說：

(2) 命  $f(x) = (x^2 + x)^2$ ，則  $f$  是四次多項式。

(3) “+”服從交換律（亦即加法服從交換律）。

第二，亦可仿數理邏輯中那樣，引入記號“ $\lambda$ ”，用“ $\lambda x f(x)$ ”表示“由  $x$  而計算  $f(x)$  的函數關係”，因此可以說

(2)  $\lambda x (x^2 + x)^2$  為四次多項式。

(3)  $\lambda xy (x+y)$  服從交換律。

但這兩種方法，終究沒有使用命名式那麼方便（這也是數學中習慣於使用命名式的原因）。第三種方法見 § 4 末段（第 16 頁）。

數理邏輯中常常強調函數關係的重要性，認為在通常數學書中，大量使用依變元符號而少引入函數關係的符號、大量就依變元討論而少就函數關係來討論，這是一種不夠理想的現象。但作者認為，為便於初學者理解，以及使用方便起見，使用依變元均比使用函數關係要適當一些。因此，本書中仍然主要是使用依變元的符號、就依變元（函數）而討論。但是讀者必須牢記，在所使用的依變元中，有些是指未定值（這是真正的依變元的用法），有些是指命名式（這實際上是指運算了），必須把兩者嚴格分清。只有在能夠嚴格分清後，我們才可以從通常的使用方式中獲到好處而避免其缺點。

## 习題

在下列各語句中，哪些含  $x$  的式子是指的依變元？哪些則指的運算（函數

关系)?

1.  $\sum_{n=0}^{\infty} r^n$ ; 当  $|r| < 1$  时是收敛的, 当  $|r| \geq 1$  时是发散的.
2. 当  $|r| < 1$  时,  $\sum_{n=0}^{\infty} r^n$  的值为  $\frac{1}{1-r}$ .
3.  $\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$  是对  $n$  递增的;  $\left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$  是递增函数.
4. 因为  $n^2 + 1$  是递增函数, 故  $n^2 + 1$  永大于 0.

### § 3 可直接定义的函数

定义一函数可有两种办法: 直接法及派生法. 本节中討論直接法.

直接法又可分成三种: 表列法、图示法及直接給出运算法則法.

第一, 表列法. 这便是一一地列出自变元的值与相应的依变元的值, 写成一表, 用这表来确定該函数. 当自变元的变值只有有限多个时, 表列法行得通, 也最为直捷; 但当自变元有无限多个变值时, 这方法便行不通了. 本书所討論的函数既以自然数集为其定义域, 故本法是行不通的.

第二, 图示法. 把自变元的变值作为横坐标, 依变元的相应的值作为纵坐标, 参照坐标系确定一点; 把这样所得的一切点均繪出, 得到一图; 用这图来确定該函数. 这便是图示法. 当自变元的变域及函数的值域有界时, 这方法是行得通的(但当变域是到处稠密时, 这方法只能給出近似值而不能給出精确的值); 当自变元的变域或函数的值域无界时, 这方法便行不通. 本书所討論的变域既为自然数集, 故本法仍行不通.

第三, 直接給出运算法則法. 这便是直接說出当給定自变元的变值时如何求出依变元的相应值的方法. 例如, 对下列各函数便可使用这方法而定义:

- (1)  $Ix = x$  (么函数): 函数的值与自变元的相同.
- (2)  $I_{mn}(x_1, \dots, x_m) = x_n$  (广义么函数): 函数的值与第  $n$  个