

徐世震 著

递推数列的 特征方程

浙江大学出版社

内 容 提 要

递推数列问题，一般分类纷杂，解法多变。本文则提出崭新思路，方法既巧，过程又简，特别是推荐的解法具有一统性。

本书共分六章。第一至第四章介绍各类递推式问题的一统解法，建立了简易的一统求解公式；第五章重点介绍递推式典型化理论的应用；第六章拓展对数列的认识。

本书立论新，且通过大量范例，由浅入深，循序渐进，使读者接受易、理解深。适用于对数列有所了解的各类中等学校的学生，也是大专院校低年级学生的一本颇有价值的参考书。

递推数列的特征方程

徐世震 著

责任编辑 陈晓嘉

* * *

浙江大学出版社出版

德清雷甸印刷厂印刷

浙江省新华书店发行

787×1092 32开本 4.5印张 102千字

1990年3月第1版 1990年3月第1次印刷

印数00001~7150

ISBN 7-308-00492-9

O·073 定价：1.65元

代序

求解数学问题，贵在创新，《递推数列的特征方程》是符合这一要求的。

该书是《数学解题新思路丛书》的分册之一。丛书分册已出版的有《反演证法初步》，今后将继续出版《初等对称变换》、《均值代换》等。

该书作者积累了实践经验，高屋建瓴提出新看法，这种开拓精神值得倡导。各类中等学校、大专院校的学生，细读此书，定有裨益。

祝愿此书在广大读者的爱护、帮助下，进一步充实提高，再版或汇总付梓时能有新进展。

管志成识于浙江大学求是村

1989年9月

目 录

第一章 递推数列的特征方程	1
§1 线性分式递推式问题的传统解法	1
§2 递推数列的特征方程与特征根	4
§3 等差数列与等比数列解法共性探秘	6
第二章 线性分式递推式问题解法一统	9
§1 简易的一统解法	9
§2 一统解法探异	21
§3 线性分式递推式问题的延拓	25
第三章 整式递推式	33
§1 线性整式递推式	33
§2 非线性整式递推式	54
§3 整式递推式问题的延拓	63
第四章 非线性的分式递推式	79
§1 常系数分式递推式	79
§2 变系数分式递推式	93

第五章 递推式典型化理论的应用	100
§1 典型化模式	100
§2 恒等式	111
§3 不等式	115
§4 高阶等差数列	121
第六章 双翼数列	126
§1 线性分式递推式问题的联想	126
§2 双翼数列	134

第一章 递推数列的特征方程

为了探讨递推数列的解法规律，我们将引进一个新概念
——递推数列的特征方程。

§ 1 线性分式递推式问题的传统解法

定义1.1 形如 $a_{n+1} = \frac{pa_n + q}{ra_n + s}$ (p, q, r, s 为常数且 $r \neq 0$)
的递推式，称为线性分式递推式。

线性分式递推式问题的传统解法，最常见的是借助辅助数列通过倒数代换（简称倒代换）而解之。

例1.1 已知数列 $\{a_n\}$ 满足 $a_{n+1} = -\frac{a_n + 4}{a_n + 3}$ ，且 $a_1 = 1$ ，

求 a_n 。

解 设 $b_n = \frac{1}{a_n + 2}$ (*), 则 $b_{n+1} = \frac{1}{a_{n+1} + 2}$,

$$\therefore \frac{1}{b_{n+1}} = a_{n+1} + 2 = -\frac{a_n + 4}{a_n + 3} + 2$$

$$= \frac{a_n + 2}{(a_n + 2) + 1} = \frac{1/b_n}{1/b_n + 1} = \frac{1}{b_n + 1},$$

$$\therefore b_{n+1} = b_n + 1,$$

∴ 数列 $\{b_n\}$ 成 $A \cdot P$ ，其公差 $d = 1$ ，其首项为

$$b_1 = \frac{1}{a_1 + 2} = \frac{1}{3},$$

$$\therefore b_n = \frac{1}{3} + (n-1) \times 1 = \frac{3n-2}{3},$$

$$\therefore a_n = \frac{7-6n}{3n-2}.$$

例1.2 已知数列 $\{a_n\}$ 满足 $a_{n+1} = \frac{a_n - 2}{a_n + 4}$, 且 $a_1 = 2$, 求 a_n .

解法一 设 $b_n = \frac{1}{a_n + 1}$ (*), 则 $b_{n+1} = \frac{1}{a_{n+1} + 1}$,

$$\therefore \frac{1}{b_{n+1}} = \frac{a_n - 2}{a_n + 4} + 1 = \frac{2(a_n + 1)}{a_n + 4}$$

$$= \frac{2 \times 1/b_n}{1/b_n + 3} = \frac{1}{(3/2)b_n + 1/2},$$

$$\therefore b_{n+1} = \frac{3}{2}b_n + \frac{1}{2},$$

$$\therefore b_{n+1} + 1 = \frac{3}{2}(b_n + 1) \quad (**)$$

\therefore 数列 $\{b_n + 1\}$ 成 $G \cdot P$, 其公比 $q = 3/2$, 其首项为

$$b_1 + 1 = \frac{1}{a_1 + 1} + 1 = \frac{4}{3},$$

$$\therefore b_n + 1 = \frac{4}{3} \cdot \left(\frac{3}{2}\right)^{n-1},$$

$$b_n = \frac{3^{n-2} - 2^{n-3}}{2^{n-3}},$$

$$\therefore a_n = \frac{2^{n-2} - 3^{n-2}}{3^{n-2} - 2^{n-3}}.$$

解法二 设 $b_n = \frac{1}{a_n + 2}$ (*), 则 $b_{n+1} = \frac{1}{a_{n+1} + 2}$

$$\begin{aligned}\therefore \frac{1}{b_{n+1}} &= a_{n+1} + 2 = \frac{a_n - 2}{a_n + 4} + 2 = \frac{3(a_n + 2)}{a_n + 4} \\ &= \frac{3 \times (1/b_n)}{(1/b_n) + 2} = \frac{1}{(2/3)b_n + (1/3)},\end{aligned}$$

$$\therefore b_{n+1} = \frac{2}{3}b_n + \frac{1}{3},$$

$$\therefore b_{n+1} - 1 = \frac{2}{3}(b_n - 1) \quad (**)$$

\therefore 数列 $\{b_n - 1\}$ 成 $G \cdot P$, 其公比 $q = 2/3$, 其首项为

$$b_1 - 1 = \frac{1}{a_1 + 2} - 1 = -\frac{3}{4},$$

$$\therefore b_n - 1 = -\frac{3}{4} \left(\frac{2}{3}\right)^{n-1},$$

$$b_n = \frac{3^{n-2} - 2^{n-3}}{3^{n-2}},$$

$$\therefore a_n = \frac{2^{n-2} - 3^{n-2}}{3^{n-2} - 2^{n-3}}.$$

说明 在例1.1与例1.2的解法中, 带有(*)或(**)者是问题获得解的关键所在。

带有(*)的辅助数列是怎样想到的? 是否有一定的章法可以遵循?

带有(**)的等式两端添加上去的常数又是怎样想到的? 是否也有一定的章法可以遵循?

你认为是由观察试探而得出的吗? 这就反映出你尚未领悟上面解法的真谛。请仔细阅读下一节内容, 它能帮助你洞悉其中的奥秘。

§ 2 递推数列的特征方程与特征根

建立递推数列的特征方程与特征根概念，有利于探索§1中所介绍的传统解法的奥秘，同时也为后面的一统解法奠定理论基础。

定义1.2 将数列递推式中的 a_{n+t} ($t \in \mathbb{Z}$) 代换为 x 后所得的关于 x 的方程，称为该数列的特征方程；此特征方程的根，称为该数列的特征根。

(1) 例1.1再探

若将递推式

$$a_{n+1} = -\frac{a_n + 4}{a_n + 3}$$

变换为

$$\begin{aligned} a_{n+1} - \alpha &= -\frac{a_n + 4}{a_n + 3} - \alpha \\ &= \frac{-(1+\alpha)a_n - (4+3\alpha)}{a_n + 3} \\ &= \frac{-(1+\alpha)[a_n + (4+3\alpha)/(1+\alpha)]}{a_n + 3} \end{aligned}$$

式中 α 为实数。令 $\frac{4+3\alpha}{1+\alpha} = -\alpha$ ，则得

$$\alpha^2 + 4\alpha + 4 = 0 \quad \dots\dots \textcircled{1}$$

解①得

$$\alpha = -2 \text{ (重根)} \quad \dots\dots \textcircled{2}$$

由①知 α 为方程 $x^2 + 4x + 4 = 0$ 的根。

再者，根据定义1.2可得数列 $\{a_n\}$ 的特征方程

$$x = -\frac{x+4}{x+3},$$

化简整理得 $x^2 + 4x + 4 = 0$ 。

由此可知，②中的 $\alpha = -2$ 即为数列 $\{a_n\}$ 的特征根。

(2) 例1.2再探

若将递推式

$$a_{n+1} = \frac{a_n - 2}{a_n + 4}$$

变换为

$$\begin{aligned} a_{n+1} - \alpha &= \frac{a_n - 2}{a_n + 4} - \alpha \\ &= \frac{(1-\alpha)[a_n - (2+4\alpha)/(1-\alpha)]}{a_n + 4} \end{aligned}$$

其中 α 为实数。令 $\frac{2+4\alpha}{1-\alpha} = \alpha$ ，则得

$$\alpha^2 + 3\alpha + 2 = 0 \quad \dots\dots \textcircled{1}$$

解①得

$$\alpha = -1 \text{ 或 } \alpha = -2 \quad \dots\dots \textcircled{2}$$

由①知 α 为方程 $x^2 + 3x + 2 = 0$ 的根。

再者，根据定义1.2可得数列 $\{a_n\}$ 的特征方程

$$x = \frac{x-2}{x+4},$$

化简整理得

$$x^2 + 3x + 2 = 0.$$

由此可知，②中的 $\alpha = -1$ 或 $\alpha = -2$ 即为数列 $\{a_n\}$ 的特征根。

建立了递推数列的特征方程与特征根的概念，我们所介绍的传统解法中带有(*)或(**)处的奥秘，不是昭然若揭了吗？

§ 3 等差数列与等比数列解法共性探秘

3.1 常系数递推式与变系数递推式

定义1.3 数列的递推式中，若含 a_{n+t} ($t \in \mathbb{Z}$) 各项的系数均为常数，则称该递推式为常系数递推式。

众所周知，由常系数递推式

$$a_{n+1} = a_n + d \quad (d \text{ 为常数})$$

所确定的数列 $\{a_n\}$ 是等差数列。

由常系数递推式

$$a_{n+1} = qa_n \quad (q \text{ 为常数, 且 } q \neq 0)$$

所确定的数列 $\{a_n\}$ 是等比数列。

等差数列和等比数列是最基本的两类递推数列。

又如递推式

$$a_{n+1} = 3a_n + 3^n$$

中的 3^n 并不是常数，根据定义1.3可知，它仍是常系数递推式。

定义1.4 数列的递推式中，若含 a_{n+t} ($t \in \mathbb{Z}$) 各项的系数不都是常数，则称该递推式为变系数递推式。

递推式

$$(n+1)a_{n+1} - na_n - 2 = 0$$

就是变系数递推式的一例。

3.2 等差数列与等比数列解法变通

常系数递推式

$$a_{n+1} = a_n + d \quad (d \text{ 为常数, 且 } a_1 \neq d) \quad \cdots \cdots ①$$

所确定的等差数列 $\{a_n\}$ 的通项求法, 一般数学课本已详细阐述。这里从另一角度进行探索, 并以此揭示等差数列与等比数列的解法变通。

显然, ①可转换成常系数的另一形式

$$a_{n+1} - d(n+1) = a_n - nd,$$

$$\therefore \frac{a_{n+1} - d(n+1)}{a_n - nd} = 1,$$

∴ 数列 $\{a_n - nd\}$ 成 $G \cdot P$, 其公比 $q = 1$, 其首项为 $a_1 - d$ 。

$$\therefore a_n - nd = (a_1 - d) \times 1^{n-1},$$

$$\therefore a_n = a_1 + (n-1)d.$$

这就揭示了: 可将刻划等差数列 $\{a_n\}$ 的递推式转换成刻划等比数列 $\{a_n - nd\}$ 的递推式。为此, 有关等差数列求通项或和的问题, 必然可以变通后纳入等比数列的范畴。

再者, 常系数递推式

$$a_{n+1} = qa_n \quad (q \text{ 为常数, 且 } q \neq 0, a \neq 0)$$

所确定的是等比数列,

当 $a_1 > 0$, $q > 0$ 时, 数列 $\{a_n\}$ 是正项数列, 则可转换成常系数的另一形式

$$\lg a_{n+1} = \lg a_n + \lg q \quad \cdots \cdots ②$$

②所刻划的数列 $\{\lg a_n\}$ 是等差数列, 其公差 $d = \lg q$, 其首

项为 $\lg a_1$ ，从而可由等差数列求通项，则为

$$\lg a_n = \lg a_1 + (n-1) \lg q,$$

$$\therefore a_n = a_1 \cdot q^{n-1}.$$

当 $a_1 < 0, q > 0$ 时，则可仿上先求 $|a_1| > 0, q > 0$ 时的通项，最后再冠以负号即可。

当 $a_1 > 0$ （或 $a_1 < 0$ ）、 $q < 0$ 时，同样仿上先求 $a_1 > 0$ （或 $|a_1| > 0, |q| > 0$ ）时的通项，最后冠以 $(-1)^{n-1}$ （或 $(-1)^n$ ）即可。

如此也就揭示了：可将刻划等比数列的递推式变换为刻划等差数列的递推式。为此，有关等比数列求通项或和的问题，必然可以变通后纳入等差数列的范畴。

解题思路迥然相异的等差数列与等比数列两类问题，以递推式为纽带，其解法则可在变通中求得一统。

第二章 线性分式递推式问题解法一统

满足线性分式递推式的数列，其通项的求法可以一统于一种有规律性的解法，根本没有必要面对各个问题冥思苦想以觅求各自相异的解题思路。

数列的特征根与通项结构式之间，存在着有机联系，如果把握这方面的微妙联系，那么就能十分敏捷地将各个问题统一于雷同的思路而正确求得答案。

§ 1 简易的一统解法

定理2.1 由线性分式递推式

$$a_{n+1} = \frac{pa_n + q}{ra_n + s} \quad (p, q, r, s \text{ 为常数, 且 } r \neq 0)$$

所确定的数列 $\{a_n\}$ ，其通项结构式为：

1° 当特征根为重根时，

$$a_n = \frac{\alpha \cdot n + \beta}{n + \delta} \quad (\alpha \text{ 为特征根, } \beta, \delta \text{ 为特定的实数}),$$

2° 当特征根为单根时，

$$a_n = \frac{\alpha \cdot \left(\frac{s+r\alpha}{p-r\alpha} \right)^{n-1} + \beta}{\left(\frac{s+r\alpha}{p-r\alpha} \right)^{n-1} + \delta} \quad (\alpha \text{ 为特征根, } \beta, \delta \text{ 为特定的实数}).$$

证 首先证明特征根 $\alpha \neq 0$ 时的情形。

$$\therefore a_{n+1} = \frac{pa_n + q}{ra_n + s},$$

\therefore 数列 $\{a_n\}$ 的特征方程为

$$x = \frac{px + q}{rx + s},$$

$$rx^2 + (s - p)x - q = 0,$$

设特征根为 α , 则得

$$\begin{aligned} a_{n+1} - \alpha &= \frac{pa_n + q}{ra_n + s} - \alpha = \frac{(p - r\alpha)a_n - \alpha s + q}{ra_n + s} \\ &= \frac{p - r\alpha}{r} \cdot \frac{a_n - (\alpha s - q)/(p - r\alpha)}{a_n + (s/r)} \end{aligned}$$

.....①

$\because \alpha$ 是数列 $\{a_n\}$ 的特征根,

$$\therefore r\alpha^2 + (s - p)\alpha - q = 0,$$

$$\therefore -(p - r\alpha)\alpha + \alpha s - q = 0,$$

$$\therefore \alpha = \frac{\alpha s - q}{p - r\alpha} \quad \dots\dots \textcircled{2}$$

将②代入①得

$$\begin{aligned} a_{n+1} - \alpha &= \frac{p - r\alpha}{r} \cdot \frac{a_n - \alpha}{a_n + (s/r)} \\ &= \frac{p - r\alpha}{r} \cdot \frac{1}{1 + [(s/r) + \alpha]/(a_n - \alpha)} \end{aligned}$$

$$\therefore \frac{1}{a_{n+1} - \alpha} = \frac{r}{p - r\alpha} \left(1 + \frac{(s/r) + \alpha}{a_n - \alpha} \right)$$

$$= \frac{r}{p - r\alpha} + \frac{s + r\alpha}{p - r\alpha} \cdot \frac{1}{a_n - \alpha}$$

.....③

1° 当 α 为重根时,

$$\alpha = \frac{p - s}{2r}$$

$$\therefore s + r\alpha = p - r\alpha,$$

$$\therefore \frac{s + r\alpha}{p - r\alpha} = 1,$$

从而由③可知, 数列 $\left\{ \frac{1}{a_n - \alpha} \right\}$ 成 $A \cdot P$, 其公差 $d =$

$$\frac{r}{p - r\alpha}, \text{ 其首项为 } \frac{1}{a_1 - \alpha},$$

$$\text{设首项 } \frac{1}{a_1 - \alpha} = b_1,$$

$$\therefore \frac{1}{a_n - \alpha} = b_1 + (n-1)d,$$

$$\therefore a_n - \alpha = \frac{1}{(n-1)d + b_1},$$

$$\therefore a_n = \frac{(n-1)d\alpha + ab_1 + 1}{(n-1)d + b_1}$$

$$= \alpha \cdot \frac{n-1+b_1/d+1/ad}{n-1+b_1/d} \quad (\because \alpha \neq 0)$$

.....④

令 $\beta_1 = -1 + \frac{b_1}{d} + \frac{1}{ad}$, $\delta = -1 + \frac{b_1}{d}$ 代入④, 从而

通项结构式呈现的形式为

$$a_n = \alpha + \frac{n+\beta_1}{n+\delta} \quad (\alpha \neq 0),$$

即 $a_n = \frac{\alpha \cdot n + \beta}{n + \delta} \quad (\text{其中 } \beta = \alpha \cdot \beta_1)$

2° 当 α 为单根时，由③可得

$$\begin{aligned} & \frac{1}{a_{n+1} - \alpha} + \frac{r}{s - p + 2r\alpha} \\ &= \frac{s + r\alpha}{p - r\alpha} \left(\frac{1}{a_n - \alpha} + \frac{r}{s - p + 2r\alpha} \right), \end{aligned}$$

\therefore 数列 $\left\{ \frac{1}{a_n - \alpha} + \frac{r}{s - p + 2r\alpha} \right\}$ 成 $G \cdot P$ ，其公比为

$$\frac{s + r\alpha}{p - r\alpha}, \text{ 其首项为}$$

$$\frac{1}{a_1 - \alpha} + \frac{r}{s - p + 2r\alpha},$$

设首项为 $b_1 = \frac{1}{a_1 - \alpha} + \frac{r}{s - p + 2r\alpha}$,

$$\therefore \frac{1}{a_n - \alpha} + \frac{r}{s - p + 2r\alpha} = b_1 \cdot \left(\frac{s + r\alpha}{p - r\alpha} \right)^{n-1},$$

$$\therefore a_n - \alpha = 1 / \left[b_1 \cdot \left(\frac{s + r\alpha}{p - r\alpha} \right)^{n-1} - \frac{r}{s - p + 2r\alpha} \right],$$

$$\therefore a_n = \alpha \cdot \frac{\left(\frac{s + r\alpha}{p - r\alpha} \right)^{n-1} - \frac{r}{(s - p + 2r\alpha)b_1} + \frac{1}{ab_1}}{\left(\frac{s + r\alpha}{p - r\alpha} \right)^{n-1} - \frac{r}{(s - p + 2r\alpha)b_1}}$$

($\because \alpha \neq 0$) ⑤