



应用随机过程引论

胡迪鹤

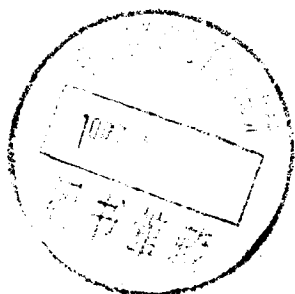
中国科学院科学基金资助的课题

哈尔滨工业大学出版社

51.716
386

应用随机过程引论

胡 迪 鹤



哈尔滨工业大学出版社

8710001

内 容 简 介

本书用简单的数学工具和通俗的语言,论述在实际中应用较广的几类随机过程。诸如随机徘徊、分枝过程、泊松过程、更新过程、马尔可夫过程、平稳过程和鞅过程。凡学过微积分和初等概率论的读者,均可阅读此书。

本书可供理科、工科、财经、师范院校的高年级大学生、研究生和教师参考;亦可供有关的科技工作者参考。

应用随机过程引论

胡 迪 鹤

*

哈尔滨工业大学出版社出版发行

黑龙江省教育厅印刷厂印刷

*

开本 787×1092 1/32 印张 10,375 字数 250,000

1984年12月第1版 1984年12月第1次印刷

印数 1—10,000

书号 13341·2 定价 1.80元

序 言

随机过程论，是现代概率论中一个重要课题，国内外已有大量专著及教材论及它。但是，在国内，使用较浅的数学工具且适用面较广的随机过程论教材很缺。特别是，既能作为数学系大学生选修课教材，又能作为工科院校、师范院校及财经院校有关研究生课程使用的随机过程论教材更少。正因为如此，作者把近年来给工科院校、师范院校及财经院校的有关研究生及进修教师讲授的“应用随机过程引论”整理成此书。凡学过初等概率论及微积分的读者，基本上可自学此书。

本书主要包括：随机徘徊、分枝过程、生灭过程、更新过程、排队过程、可数状态的马氏过程、平稳过程及鞅过程。本书只对上述诸随机过程作些简单介绍，更深刻的理论，不可能涉及，但论证却力求精确。

赵达纲副教授对本书提出过许多宝贵意见，谨此致谢。

限于作者学识浅薄，缺点错误在所难免，敬请读者不吝指教。

胡 迪 鹤

1984年于武汉大学

目 录

§1. 随机徘徊	(1)
§2. 分枝过程	(27)
§3. 泊松过程	(51)
§4. 条件分布与条件期望	(76)
§5. 更新过程	(96)
§6. 可数状态的马尔可夫链(I)(基本概念)	(123)
§7. 可数状态的马尔可夫链(II)(状态分类 及遍历性定理)	(142)
§8. 可数状态的马尔可夫过程	(179)
§9. 生灭过程	(201)
§10. 排队过程	(231)
§11. 正态过程	(265)
§12. 平稳过程	(290)
§13. 鞅过程	(312)

§ 1 随 机 徘 徊

本书是在初等概率论的基础上写的。假定读者已学过初等概率论，因此，对初等概率论中一些基本概念及术语，不再解释。例如：试验、事件、随机变量、分布、密度函数、分布函数、特征函数、期望（均值）和方差……等等。

我们使用的一些主要符号，都是一般概率论教材中常用的。例如： $P(A)$ 表示事件 A 的概率， $P(A|B)$ 表示事件 A 对事件 B 的条件概率， $A \subset B$ （或 $B \supset A$ ）表示事件 A 含于 B （或事件 B 包含事件 A ）， $A=B$ 表示事件 A 、 B 相等， $A \cap B$ 、 $A \cup B$ 、 $A-B$ 表示事件 A 与 B 的交、并、差，有时亦用 $P(A, B)$ 表示 $P(A \cap B)$ ，即表示 A 与 B 之交的概率，而用 $P(A \text{ 或 } B)$ 表示 $P(A \cup B)$ ，即表示 A 与 B 之并的概率。若 X 是一个随机变量，则用 $E(X)$ 和 $\text{Var}(X)$ 表示 X 的期望与方差，……等等。

下面我们开始研究这一节的主题——随机徘徊。

随机徘徊，是一类直观意义很强的重要的随机过程。由于本书只对随机过程作些简略介绍，所以本节对随机徘徊，也只介绍一些直线上的整数格子点上的随机徘徊的基本知识。

这类随机徘徊，直观上可描述如下：设有一质点在直线上的整数格子点上运动，每隔一个单位时间运动一次，每次运动的长度为一整数。若在时刻 n 质点处于位置 i ，则在时

刻 $n+1$, 处于位置 j 的概率为 $p_{i,j} \equiv p_{0,j-i}$ 不依赖 n 和起始位置 i , 只依赖运动的长度 $j-i$, 此处 $p_{0,k} \geq 0, (k=0, \pm 1, \pm 2, \dots)$, $\sum_{k=-\infty}^{\infty} p_{0,k} = 1$ 。若令 X_n 为时刻 n 该质点所处的位置, $(n \geq 0)$, 则 $\{X_n, n \geq 0\}$ 描述了该质点的运动轨道。通常称 $\{X_n, n \geq 0\}$ 为直线上整数格子点 $\{0, \pm 1, \pm 2, \dots\}$ 上的随机徘徊。

根据这一直观描述, 很自然地会给出其数学定义如下:

定义 1.1. 设 $\{\xi_n, n \geq 1\}$ 为一串相互独立的具有下列公共分布的随机变量

$$P(\xi_n = k) = p_k \quad (n \geq 1, k = 0, \pm 1, \pm 2, \dots)$$

$$p_k \geq 0 \quad \sum_{k=-\infty}^{\infty} p_k = 1$$

令

$$X_n = X_0 + \xi_1 + \xi_2 + \dots + \xi_n, \quad (n \geq 1)$$

X_0 为该质点的初始位置, X_0 亦为整值随机变量, 且与 $\{\xi_n\}$ 独立, 则称 $\{X_n, n \geq 0\}$ 为直线上整数格子点上的随机徘徊。

令 $p_{i,j}(n) = P(X_{n+1} = j | X_n = i)$, 由定义知 $p_{i,j}(n)$ 不依赖 n 和 i 而只依赖 $j-i$, 故可记 $p_{i,j}(n)$ 为 $p_{i,j}$, 这时有 $p_{i,j} = p_{j-i}$ 称 $p_{i,j}$ 为 $\{X_n, n \geq 0\}$ 的转移概率。

特别地, 若直线上整数格子点上的随机徘徊 $\{X_n, n \geq 0\}$ 的转移概率 $p_{i,j}$ 满足

$$p_{i,j} = \begin{cases} p & j = i+1 \\ q & j = i-1 \\ 0 & |j-i| \neq 1 \end{cases} \quad (1.1)$$

$p \geq 0, q \geq 0, p+q=1$, 则称 $\{X_n, n \geq 0\}$ 为贝努利 (Ber-

nooulli) 随机徘徊。更特别地, 若贝努利随机徘徊中的 $p=q=\frac{1}{2}$, 则称此贝努利随机徘徊为对称的贝努利随机徘徊或简单随机徘徊。

为什么把满足 (1.1) 的随机徘徊称为贝努利随机徘徊呢? 因为若 $\{\sigma_n, n \geq 0\}$ 是一串贝努利试验, 即 $\{\sigma_n, n \geq 0\}$ 是一串相互独立的试验, 每次试验恰有两个结果, 不妨说是“成功”和“失败”。假定每次试验出现“成功”的概率为 p , 出现“失败”的概率为 $q=1-p$, 令

$$X_n = X_0 + \xi_1 + \xi_2 + \cdots + \xi_n \quad (n \geq 1), \quad X_0 \equiv 0$$

$$\xi_n = \begin{cases} 1 & \text{当第 } n \text{ 次试验出现“成功”} \\ -1 & \text{当第 } n \text{ 次试验出现“失败”} \end{cases}$$

则 X_n 代表前 n 次试验中成功多于失败的次数, $\{X_n, n \geq 0\}$ 就是一个贝努利随机徘徊。

设 $p_{i,j}$ 是直线上整数格子点上的随机徘徊 $\{X_n, n \geq 0\}$ 的转移概率。记 $I = \{0, \pm 1, \pm 2, \dots\}$

$$\begin{cases} p_{i,j}^{(0)} = \delta_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{当 } i=j \text{ 时} \\ 0 & \text{当 } i \neq j \text{ 时} \end{cases} \\ p_{i,j}^{(1)} = p_{i,j} \\ p_{i,j}^{(n)} = \sum_{\substack{i_1=-\infty \\ \vdots \\ i_{n-1}=-\infty}}^{\infty} p_{i,i_1} p_{i_1,i_2} \cdots p_{i_{n-1},j} \end{cases} \quad (1.2)$$

则有

命题1.1. 对任意 $i, j \in I$, 有

$$p_{i,j}^{(n+m)} = \sum_{k \in I} p_{i,k}^{(n)} p_{k,j}^{(m)} \quad (n \geq 0, m \geq 0) \quad (1.3)$$

$$\sum_{j \in I} p_{i,j}^{(n)} = 1 \quad (n \geq 0) \quad (1.4)$$

$$p_{i,j}^{(n)} = p_{0,j-i}^{(n)} \quad (n \geq 0) \quad (1.5)$$

证. 由于 $p_{s,t}^{(l)} \geq 0$, ($l \geq 0$, $s, t \in I$), 所以由 (1.2), 并应用有限重的正项级数可交换求和次序的法则可得

$$\begin{aligned} p_{i,j}^{(n+m)} &= \sum_{i_1 \in I} \cdots \sum_{i_{n-1} \in I} \sum_{k \in I} \sum_{j_1 \in I} \cdots \sum_{j_{m-1} \in I} \\ &\quad p_{i,i_1} p_{i_1,i_2} \cdots p_{i_{n-1},k} p_{k,j_1} p_{j_1,j_2} \cdots p_{j_{m-1},j} \\ &= \sum_{k \in I} \sum_{i_1 \in I} \cdots \sum_{i_{n-1} \in I} \sum_{j_1 \in I} \cdots \sum_{j_{m-1} \in I} \\ &\quad p_{i,i_1} p_{i_1,i_2} \cdots p_{i_{n-1},k} p_{k,j_1} p_{j_1,j_2} \cdots p_{j_{m-1},j} \\ &= \sum_{k \in I} \sum_{i_1 \in I} \cdots \sum_{i_{n-1} \in I} p_{i,i_1} p_{i_1,i_2} \cdots p_{i_{n-1},k} \\ &\quad \cdot \sum_{j_1 \in I} \cdots \sum_{j_{m-1} \in I} p_{k,j_1} p_{j_1,j_2} \cdots p_{j_{m-1},j} \\ &= \sum_{k \in I} p_{i,k}^{(n)} p_{k,j}^{(m)} \\ p_{i,j}^{(n)} &= \sum_{j \in I} \sum_{i_1 \in I} \cdots \sum_{i_{n-1} \in I} p_{i,i_1} p_{i_1,i_2} \cdots p_{i_{n-1},j} \\ &= \sum_{i_1 \in I} \cdots \sum_{i_{n-1} \in I} p_{i,i_1} p_{i_1,i_2} \cdots p_{i_{n-2},i_{n-1}} \sum_{j \in I} p_{i_{n-1},j} \\ &= \sum_{i_1 \in I} \cdots \sum_{i_{n-1} \in I} p_{i,i_1} p_{i_1,i_2} \cdots p_{i_{n-2},i_{n-1}} \\ &= \dots \end{aligned}$$

$$= \sum_{i_1 \in I} p_{i, i_1}$$

$$= 1$$

显然 (1.5) 对 $n=0$ 和 $n=1$ 成立。设 (1.5) 对 $n=k$ 成立, 则由

$$p_{i,j}^{(k+1)} = \sum_{i_1 \in I} p_{i,i_1}^{(k)} p_{i_1,j}^{(1)}$$

$$= \sum_{i_1 \in I} p_{0,i-i}^{(k)} p_{i-i,j-i}^{(1)}$$

$$= \sum_{s \in I} p_{0,s}^{(k)} p_{s,j-i}^{(1)}$$

$$= p_{0,j-i}^{(k+1)}$$

归纳法完成, 所以 (1.5) 对一切 $i, j \in I, n \geq 0$ 皆成立。

定义 1.2. 设 $\{X_n, n \geq 0\}$ 是直线上的整数格子点上的随机徘徊, $I = \{0, \pm 1, \pm 2, \dots\}$, $p_{i,j}$ ($i, j \in I$) 是其转移概率, 令

$$f_{i,j}^{(0)} = 0 \quad (i, j \in I)$$

$$f_{i,j}^{(1)} = p_{i,j}^{(1)} = p_{i,j} \quad (i, j \in I)$$

$$f_{i,j}^{(n)} = \sum_{i_1 \in I - \{j\}} \sum_{i_2 \in I - \{j\}} \cdots \sum_{i_{n-1} \in I - \{j\}}$$

$$p_{i,i_1} p_{i_1,i_2} \cdots p_{i_{n-1},j}$$

($n \geq 2, i, j \in I$) $\{j\}$ 表示恰含 j 的单点集合, 称 $f_{i,j}^{(n)}$ 为 $\{X_n, n \geq 0\}$ 的“自 i 出发经 n 步初达 j ”的转移概

率。

由 $f_{i,j}^{(n)}$ 的定义及条件概率的计算可得

$$\begin{aligned}
 & P(X_{m+1}=j, \dots, X_{m+n-1}=j, X_{m+n}=j | X_m=i) \\
 &= \sum_{i_1 \in I-\{j\}} \dots \sum_{i_{n-1} \in I-\{j\}} P(X_{m+1}=i_1, \dots, X_{m+n-1}=i_{n-1}, \\
 &\quad X_{m+n}=j | X_m=i) \\
 &= \sum_{i_1 \in I-\{j\}} \dots \sum_{i_{n-1} \in I-\{j\}} P(X_{m+n}=j | X_{m+n-1}=i_{n-1}, \dots, \\
 &\quad X_{m+1}=i_1, X_m=i) \cdot P(X_{m+n-1}=i_{n-1}, X_{m+n-2} \\
 &= i_{n-2}, \dots, X_{m+1}=i_1 | X_m=i) \\
 &= \sum_{i_1 \in I-\{j\}} \dots \sum_{i_{n-1} \in I-\{j\}} P(X_{m+n}=j | X_{m+n-1}=i_{n-1}) \\
 &\quad \cdot P(X_{m+n-1}=i_{n-1}, X_{m+n-2}=i_{n-2}, \dots, X_{m+1} \\
 &\quad = i_1 | X_m=i) \\
 &= \sum_{i_1 \in I-\{j\}} \dots \sum_{i_{n-1} \in I-\{j\}} p_{i_{n-1},j} \cdot P(X_{m+n-1}=i_{n-1}, X_{m+n-2} \\
 &= i_{n-2}, \dots, X_{m+1}=i_1 | X_m=i) \\
 &= \dots \dots \\
 &= \sum_{i_1 \in I-\{j\}} \dots \sum_{i_{n-1} \in I-\{j\}} p_{i,i_1} p_{i_1,i_2} \dots p_{i_{n-1},j} = f_{i,j}^{(n)}
 \end{aligned}$$

而上式左端的直观的概率意义正是：随机徘徊 $\{X_n, n \geq 0\}$

“自 i 出发经 n 步初达 j ” 的转移概率。仿之可证 $p_{i,j}^{(n)} = P(X_{n+m}=j | X_m=i)$ ，故 $p_{i,j}^{(n)}$ 的直观意义是“自 i 出发经

n 步到达 j 的概率。

命题1.2. 对任何 $n \geq 1, i, j \in I$, 有

$$(1) \quad f_{i,j}^{(n)} = f_{0,j-i}^{(n)}$$

$$(2) \quad \sum_{k=1}^n f_{i,j}^{(k)} \leq 1$$

$$(3) \quad p_{i,j}^{(n)} = \sum_{k=1}^n f_{i,j}^{(k)} p_{j,j}^{(n-k)}$$

证. (1) 由 $f_{i,j}^{(n)}$ 的定义及 $p_{i,j}^{(k)} = p_{0,j-i}^{(k)} \quad (k \geq 0, i, j \in I)$ 可得

$$\begin{aligned} f_{i,j}^{(n)} &= \sum_{i_1 \in I - \{j\}} \cdots \sum_{i_{n-1} \in I - \{j\}} p_{i,i_1} p_{i_1,i_2} \cdots p_{i_{n-1},j} \\ &= \sum_{i_1 \in I - \{j\}} \cdots \sum_{i_{n-1} \in I - \{j\}} p_{0,i_1-i} p_{i_1-i,i_2-i} \cdots p_{i_{n-1}-i,j-i} \\ &= \sum_{s_1 \in I - \{j-i\}} \cdots \sum_{s_{n-1} \in I - \{j-i\}} p_{0,s_1} p_{s_1,s_2} \cdots p_{s_{n-1},j-i} \\ &= f_{0,j-i}^{(n)} \end{aligned}$$

(2) 从概率的观点上看, (2) 式显然成立。因为前面已经证明:

$$f_{i,j}^{(k)} = P(X_{m+1} \neq j, \cdots, X_{m+k-1} \neq j, X_{m+k} = j | X_m = i)$$

若令

$$\begin{aligned} A_j(m, k) &= \{X_{m+1} \neq j, \cdots, X_{m+k-1} \neq j, X_{m+k} = j\} \\ (1 \leq k \leq n) \end{aligned}$$

则 $A_j(m, 1), A_j(m, 2), \cdots, A_j(m, n)$ 是两两互斥的事件。

因此若令 $B_j(m, n) = \bigcup_{k=1}^n A_j(m, k)$, 则有

$$\begin{aligned} 1 &\geq P(B_j(m, n) | X_m = i) = P\left(\bigcup_{k=1}^n A_j(m, k) | X_m = i\right) \\ &= \sum_{k=1}^n P(A_j(m, k) | X_m = i) \\ &= \sum_{k=1}^n f_{i,j}^{(k)} \end{aligned}$$

(2) 获证。

(3) 下面对 n 作归纳法来证明 (3)。当 $n=1$ 时, $f_{i,j}^{(1)} p_{j,j}^{(0)} = f_{i,j}^{(1)} = p_{i,j}^{(1)}$, 此即 (3) 对 $n=1$ 成立。设 (3) 对 $n=k$ 成立, 往证 (3) 对 $n=k+1$ 亦成立。事实上, 由命题 1.1 及归纳法假设有

$$p_{i,j}^{(k+1)} = \sum_{i \in I} p_{i,i} p_{i,j}^{(k)} = \sum_{i \in I} p_{i,i} \sum_{s=1}^k f_{i,j}^{(s)} p_{j,j}^{(k-s)}$$

但是, 由定义 1.2 有

$$\sum_{i \in I - \{j\}} p_{i,i} f_{i,j}^{(s)} = f_{i,j}^{(s+1)}$$

以此式代入前式并再一次应用归纳法假设有

$$\begin{aligned} p_{i,j}^{(k+1)} &= \sum_{s=1}^k \sum_{i \in I} p_{i,i} f_{i,j}^{(s)} p_{j,j}^{(k-s)} \\ &= \sum_{s=1}^k \left(\sum_{i \in I - \{j\}} p_{i,i} f_{i,j}^{(s)} + p_{i,j} f_{j,j}^{(s)} \right) p_{j,j}^{(k-s)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= \sum_{s=1}^k \left(f_{i,j}^{(s+1)} + p_{i,j} f_{j,j}^{(s)} \right) p_{j,j}^{(k-s)} \\
&= \sum_{m=2}^{k+1} \left(f_{i,j}^{(m)} p_{j,j}^{(k+1-m)} \right) + p_{i,j} p_{j,j}^{(k)} \\
&= \sum_{m=2}^{k+1} f_{i,j}^{(m)} p_{j,j}^{(k+1-m)} + f_{i,j}^{(1)} p_{j,j}^{(k)} \\
&= \sum_{m=1}^{k+1} f_{i,j}^{(m)} p_{j,j}^{(k+1-m)}
\end{aligned}$$

此即 (3) 对 $n=k+1$ 亦成立。命题证毕。

定义1.3. 设 $f_{i,j}^{(n)}$ 、 $p_{i,j}^{(n)}$ 如前所定义, 令

$$g_{i,j}^{(n)} = \sum_{k=0}^n p_{i,j}^{(k)} \quad (n=0,1,\dots, i,j \in I)$$

$$g_{i,j}^* = \sum_{k=0}^{\infty} p_{i,j}^{(k)} \quad (i,j \in I)$$

$$g^{(n)} = g_{0,0}^{(n)} \quad (n=0,1,\dots)$$

$$g^* = g_{0,0}^*$$

$$f_{i,j}^* = \sum_{n=1}^{\infty} f_{i,j}^{(n)} \quad (i,j \in I)$$

$$f^{(n)} = f_{0,0}^{(n)} \quad (n=0,1,\dots)$$

$$f^* = f_{0,0}^*$$

上述诸量皆具有明显的概率意义。 $g_{i,j}^{(n)}$ 的概率意义是：随机徘徊从 i 出发，到时刻 n 为止，曾在 j 逗留过的总次数的平均值； $g_{i,j}^*$ 的概率意义是：随机徘徊从 i 出发，在整个过程中，曾在 j 逗留过的总次数的平均值； $f_{i,j}^{(n)}$ 是随机徘徊从 i 出发，恰巧在时刻 n 初达 j 的概率； $f_{i,j}^*$ 是随机徘徊从 i 出发，在整个过程中总要到达 j 的概率。

命题1·3. 对定义1·3中定义的诸量，有下列关系

$$(1) \quad g_{i,j}^{(n)} \leq g_{0,0}^{(n)} \quad (\text{对一切 } n \geq 0, i, j \in I)$$

$$(2) \quad g^* = \frac{1}{1-f^*} \quad \left(\text{约定 } \frac{1}{0} = \infty \right)$$

证. (1) 由命题1·1有

$$p_{i,j}^{(k)} = p_{0,j-i}^{(k)} = p_{i-j,0}^{(k)} \quad (k \geq 0, i, j \in I)$$

所以由 $g_{i,j}^{(n)}$ 的定义有

$$g_{i,j}^{(n)} = \sum_{k=0}^n p_{i,j}^{(k)} = \sum_{k=0}^n p_{i-j,0}^{(k)} = g_{i-j,0}^{(n)}$$

因此，为了证明 (1) 对一切 $i, j \in I$ 成立，只须证明 (1) 对 $j=0, i \neq 0$ 成立。用命题1·2 (3) 有

$$\begin{aligned} g_{i,0}^{(n)} &= \sum_{k=0}^n p_{i,0}^{(k)} = \sum_{k=1}^n p_{i,0}^{(k)} \\ &= \sum_{k=1}^n \sum_{l=0}^k f_{i,0}^{(k-l)} p_{0,0}^{(l)} \end{aligned}$$

上式第二个等式用了 $i \neq 0, p_{i,0}^{(0)} = \delta_{i,0} = 0$, 上式第三个等式用了命题1.2 (3)。把上式交换求和次序可得

$$\begin{aligned} g_{i,0}^{(n)} &= \sum_{i=0}^n \sum_{k=i}^n f_{i,0}^{(k-i)} p_{0,0}^{(i)} \\ &= \sum_{i=0}^n p_{0,0}^{(i)} \sum_{m=0}^{n-i} f_{i,0}^{(m)} \end{aligned}$$

而由命题1.2 (2) 有

$$\sum_{m=0}^{n-i} f_{i,0}^{(m)} \leq 1$$

所以

$$g_{i,0}^{(n)} \leq \sum_{i=0}^n p_{0,0}^{(i)} = g_{0,0}^{(n)}$$

(1) 证毕。

(2) 由命题1.2 (3) 有

$$p_{0,0}^{(n)} = \sum_{k=1}^n f_{0,0}^{(k)} p_{0,0}^{(n-k)} = \sum_{k=0}^n f_{0,0}^{(k)} p_{0,0}^{(n-k)} \quad (n \geq 1)$$

(因为 $f_{i,j}^{(0)} = 0$)

把上式两边对 n 从 1 到 m 求和后两边再加 1 得

$$g^{(m)} = \sum_{n=1}^m \sum_{k=0}^n f_{0,0}^{(k)} p_{0,0}^{(n-k)} + 1$$

$$\begin{aligned}
&= \sum_{k=0}^m f_{0,0}^{(k)} \sum_{n=k}^m p_{0,0}^{(n-k)} + 1 \\
&= \sum_{k=0}^m f_{0,0}^{(k)} g_{0,0}^{(m-k)} + 1 \\
&= \sum_{k=0}^m f^{(k)} g^{(m-k)} + 1 \quad (m \geq 1) \quad (1.6)
\end{aligned}$$

令 $m \rightarrow \infty$ 得

$$\begin{aligned}
g^* &= 1 + \lim_{m \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^m f^{(k)} g^{(m-k)} \\
&\geq 1 + g^* \sum_{k=0}^N f^{(k)} \quad (\text{对一切 } N \geq 1)
\end{aligned}$$

因此

$$g^* \geq 1 + g^* f^* \quad (1.7)$$

这就证明了当 $f^* = 1$ 时 $g^* = \infty$, 亦即 $f^* = 1$ 时 (2) 成立。

另一方面, 由 (1.6) 有

$$\begin{aligned}
1 &= g^{(m)} - \sum_{k=0}^m f^{(k)} g^{(m-k)} = g^{(m)} - \sum_{k=0}^m g^{(k)} f^{(m-k)} \\
&\geq g^{(m)} - g^{(m)} \sum_{k=0}^m f^{(m-k)}
\end{aligned}$$