

第四章 Markov链

◆ 内容

*Markov*链的概念及转移概率(包括一步和*n*步转移概率)的概念; *n*步转移概率与一步转移概率的关系; Markov链的状态分类; 状态空间的分解; 平稳分布。

- ◆ 重点

 Markov链的定义、一步转移概率及状态分类
- ◆ 难点 状态分类



前面讨论的随机过程是按照其数字特征来进行分类的,在本章我们将对Markov过程按其状态空间I和参数集T进行分类。

- 1、I和T均离散,即为本章将要讨论的Markov链;
- 2、I离散、但T连续,即为纯不连续的Markov过程(间断型Markov 过程;
- 3、I和T均连续,即为连续型Markov过程 不妨假设

$$I = \{x_0, x_1, \dots\}$$
,以后令 $I = \{i\}$, $T = \{0, 1, 2, \dots\}$



第一节 Markov链的概念及转移概率

一、 Markov链的定义

定义4.1.1 若随机过程 $\{\xi_n, n \in T\}$,对 \forall 正整数 $n \in T$ 和 $i_0, i_1, \dots i_{n+1} \in I$,有:

 $P\{\xi_{n+1} = i_{n+1} | \xi_0 = i_0, \dots \xi_n = i_n\} = P\{\xi_{n+1} = i_{n+1} | \xi_n = i_n\}$ (4.1.1) 则称 $\{\xi_n\}$ 为Markov链,上式所表达的性质称为Markov性(无后效性)。

解释: 若把时刻n看成"现在",把时刻0,1,…n-1看成"过去",把时刻n+1看成"将来",那么Markov性(无后效性)说:在已知系统"现在"所处状态的情况下,系统将来的状态与"过去"所经历的状态无关。



定理 随机过程 $\{\xi_n, n \in T\}$ 为Markov链的充要条件是对任意的正整数m,k及任意的非负整数 $n_1 < n_2 < \cdots < n_r < m$,以及任意的 $i_1, i_2, \cdots i_r, i, j \in I$ 有:

$$P\left\{\xi_{m+k} = j \middle| \xi_{n_1} = i_1, \dots, \xi_{n_r} = i_r, \xi_m = i\right\} = P\left\{\xi_{m+k} = j \middle| \xi_m = i\right\}$$

定义**4.1.2** 称条件概率 $p_{ij}(n) = P\{\xi_{n+1} = j | \xi_n = i\}$ 为Markov链 $\{\xi_n, n \in T\}$ 的一步转移概率,其中 $i, j \in I$ 。

一般地, $p_{ij}(n)$ 不仅与i,j有关,而且也与n有关,若 $p_{ij}(n)$ 不依赖于n,则Markov链具有平稳的转移概率,即转移概率具有平稳性。



定义4.1.3 若Markov链具有平稳的转移概率,即 $p_{ij}(n)$ 与n无关,则称马氏链是齐次的,记 $p_{ij}(n)$ 为 p_{ij} . 本章只讨论齐次的Markov链。

定义**4.1.4** $I = \{1, 2, \dots\}$, 称

$$P = (p_{ij}) = \begin{bmatrix} p_{11} & \dots & p_{1n} & \cdots \\ p_{21} & \dots & p_{2n} & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots \end{bmatrix}$$

为系统的一步转移概率矩阵(随机矩阵),它具有如下性质:

$$(1) p_{ij} \geq 0 (i, j \in I)$$

(2) $\sum_{j \in I} p_{ij} = 1(i \in I)$ (从状态i出发转移到系统各个状态的概率之和为1)

简单证明
$$(2)$$
: $\sum_{j\in I}p_{ij}=\sum_{j\in I}P\left\{ oldsymbol{\xi}_{n+1}=j\left|oldsymbol{\xi}_{n}=i\right.
ight\}$ = $P\left\{ \Omega\left|oldsymbol{\xi}_{n}=i\right.
ight\}$ = $P\left\{ \Omega\left|oldsymbol{\xi}_{n}=i\right.$



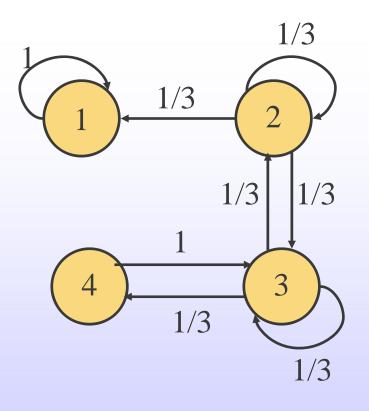
例4.1.1 质点在1、2、3、4四个整数点上随机游动,当质点在2、3时分别以1/3的概率向左、向右、或停留在原地;当质点在1时以概率1返回原地;质点在4时以概率1返回到3,若以*X*_n表示质点在时刻*n*所处的位置,求其转移概率矩阵。

解: 由题意知,状态空间为{1,2,3,4},且:

$$p_{11}=1$$
 $p_{12}=p_{13}=p_{14}=0$ $p_{21}=p_{22}=p_{23}=1/3$ $p_{24}=0$ $p_{32}=p_{33}=p_{34}=1/3$ $p_{31}=0$ $p_{43}=1$ $p_{41}=p_{42}=p_{44}=0$ $p_{43}=1$ $p_{41}=1$ $p_{41}=1$ $p_{42}=1$ $p_{43}=1$ $p_{44}=1$ $p_{43}=1$ $p_{41}=1$ $p_{42}=1$ $p_{43}=1$ $p_{43}=1$ $p_{44}=1$ $p_{44}=1$



试画出状态转移图如下:



由状态转移图,我们知道:1、4是质点游动不可越过的壁,因此1为吸收壁,即质点到达该点后就被完全吸住,不再转移;4为反射壁,即质点一旦到达该状态,必然被反射回去。



例4.1.2(排队模型)设服务系统由一个服务员和只容纳两个人 的等候室组成,服务规则是:先到先服务,后来者需在等候 室依次排队,假定一个顾客到达系统时发现系统内已有三个 顾客,则该顾客即离去。设时间间隔 Δt 内将有一个顾客进入 系统的概率为q,原来被服务的顾客离开系统(即服务完毕) 的概率为p; 又设当 Δt 充分小时,在 Δt 的时间间隔内多于一个 顾客进入或离开系统实际上是不可能的; 再设有无顾客来到 与服务是否完毕是相互独立的。现用马氏链来描述该系统, 设 $\xi_n = \xi(n\Delta t)$ 表示时刻 $n\Delta t$ 时系统内的顾客数。计算其一步转 移概率矩阵。

分析: $I = \{0,1,2,3\}$



随机到达者 等候室 服务台 离去者 q O p

解:根据题意, $p_{00} = P\{\xi_{n+1} = 0 | \xi_n = 0\}$ 一系统内原本没有顾客, 经过△t的时间间隔后仍然没有顾客的概率,即无人进入该系统, 因此 $p_{00} = 1 - q$; 同理: $p_{01} = q$ $p_{02} = p_{03} = 0 - \Delta t$ 的时间间隔内不可能有多于一个的顾客离开。 $p_{10} = P\{\xi_{n+1} = 0 | \xi_n = 1\}$:系统原有一个顾客,经过 Δt 的时间间隔后 没有顾客的概率,即 Δt 的时间间隔内原有顾客因服务完毕而离 开,且没有任何人进入该系统,因此 $p_{10} = p(1-q)$ $p_{11} = P\{\xi_{n+1} = 1 | \xi_n = 1\}$ — 系统原有一个顾客,经过 Δt 的时间间隔 后仍为一个顾客的概率,这里有两种情况:或者原有顾客因服务 完毕而离开,且有一个新的顾客进入该系统;或者原有顾客没有 离开,同时无新的顾客进入系统。所以 $p_{11} = pq + (1-p)(1-q)$



 $p_{12} = P\{\xi_{n+1} = 2 | \xi_n = 1\}$ 一系统原有一个顾客,经过 Δt 的时间间隔后系统有两个顾客的概率,即 Δt 的时间间隔内原有顾客未服务完毕离开,且有一人进入该系统的概率,显然: $p_{12} = q(1-p)$

 $p_{13} = P\{\xi_{n+1} = 3 | \xi_n = 1\}$ — 一因 Δt 的时间间隔内不可能有多于一个顾客离开, $p_{13} = 0$

$$P = \begin{bmatrix} 1-q & q & 0 & 0 \\ p(1-q) & pq+(1-p)(1-q) & q(1-p) & 0 \\ 0 & p(1-q) & pq+(1-p)(1-q) & q(1-p) \\ 0 & 0 & p(1-q) & pq+(1-p) \end{bmatrix}$$



二、马尔可夫链的n步转移概率

定义4.1.5 称条件概率 $p_{ij}^{(n)} = P\{\xi_{m+n} = j | \xi_m = i\}(i, j \in I, n \ge 1)$ 为

Markov链 $\{\xi_n, n \in T\}$ 的n步转移概率,并称 $P^{(n)} = (p_{ij}^{(n)})$ 为Markov

链 $\{\xi_n\}$ 的n步转移概率矩阵,其中:

(1)
$$p_{ij}^{(n)} \ge 0; (2) \sum_{j \in I} p_{ij}^{(n)} = 1$$

即 $P^{(n)}$ 为随机矩阵,当n=1时, $P^{(1)}=P$,补充定义: $p_{ij}^{(0)}=\begin{cases} 1 & i=j \\ 0 & i\neq j \end{cases}$

定理**4.1.1** 设 $\{\xi_n, n \in T\}$ 为Markov链,则对 $\forall n \geq 0, 1 \leq l < n, i, j \in I,$ $p_{ij}^{(n)}$ 有如下性质:

(1) $p_{ij}^{(n)} = \sum_{k \in I} p_{ik}^{(l)} p_{kj}^{(n-l)} (Chapman - Kolmogorov$ 方程,简称C - K方程)

$$(2) \ p_{ij}^{(n)} = \sum_{k_1 \in I} \cdots \sum_{k_{n-1} \in I} p_{ik_1} p_{k_1 k_2} \cdots p_{k_{n-1} j} \qquad (3) \ P^{(n)} = P \cdot P^{(n-1)} \qquad (4) \ P^{(n)} = P^n$$



证明: (1) 利用全概率公式和Markov性,有:

$$\begin{split} p_{ij}^{(n)} &= P\left\{\xi_{m+n} = j \,\middle|\, \xi_m = i\right\} = \frac{P\left\{\xi_m = i, \xi_{m+n} = j\right\}}{P\left\{\xi_m = i\right\}} \\ &= \frac{P\left\{\xi_m = i, \bigcup_{k \in I} \xi_{m+l} = k, \xi_{m+n} = j\right\}}{P\left\{\xi_m = i\right\}} = \frac{\sum_{k \in I} P\left\{\xi_m = i, \xi_{m+l} = k, \xi_{m+n} = j\right\}}{P\left\{\xi_m = i\right\}} \\ &= \sum_{k \in I} \frac{P\left\{\xi_m = i, \xi_{m+l} = k, \xi_{m+n} = j\right\}}{P\left\{\xi_m = i, \xi_{m+l} = k\right\}} \cdot \frac{P\left\{\xi_m = i, \xi_{m+l} = k\right\}}{P\left\{\xi_m = i\right\}} \\ &= \sum_{k \in I} P\left\{\xi_{m+n} = j \,\middle|\, \xi_m = i, \xi_{m+l} = k\right\} \cdot P\left\{\xi_{m+l} = k \,\middle|\, \xi_m = i\right\} \\ &= \sum_{k \in I} P\left\{\xi_{m+n} = j \,\middle|\, \xi_{m+l} = k\right\} \cdot P\left\{\xi_{m+l} = k \,\middle|\, \xi_m = i\right\} \left(Markov \,\middle|\, \pm\right) \\ &= \sum_{k \in I} P_{ik}^{(l)} p_{kj}^{(n-l)} \end{split}$$



(2) 利用(1), 令l = 1, $k = k_1$, 得:

$$p_{ij}^{(n)} = \sum_{k_1 \in I} p_{ik_1}^{(1)} p_{k_1 j}^{(n-1)} = \sum_{k_1 \in I} p_{ik_1} \sum_{k_2 \in I} p_{k_1 k_2}^{(1)} p_{k_2 j}^{(n-2)}$$

$$= \dots = \sum_{k_1 \in I} \dots \sum_{k_{n-1} \in I} p_{ik_1} p_{k_1 k_2} \dots p_{k_{n-1} j}$$

(3) 利用(1), 令
$$l=1$$
, 得: $p_{ij}^{(n)}=\sum_{k\in I}p_{ik}^{(1)}p_{kj}^{(n-1)}$

上式改写为矩阵的表示形式,有: $P^{(n)} = P \cdot P^{(n-1)}$

(4) 由(3)可利用归纳法加以证明。

注意:

- 1. *C-K*方程最重要;
- 2. n步转移概率完全由一步转移概率确定;
- 3. 由(4)齐次*Markov*链的*n*步转移概率矩阵是一步转移概率矩阵的*n*次幂,可见一步转移概率矩阵尤为重要。



三、Markov链的有限维分布

定义**4.1.6** 设 $\{\xi_n, n \in T\}$ 为Markov链,分别称 $p_i = P\{\xi_0 = i\}$ 和 $p_i(n) = P\{\xi_n = j\}(i, j \in I)$ 为Markov链的初始概率和绝对概率。

记:初始概率向量 $P^{T}(0) = (p_1, p_2 \cdots)$ n时刻的绝对概率向量 $P^{T}(n) = (p_1(n), p_2(n) \cdots), n > 0$



定理4.1.2 设 $\{\xi_n, n \in T\}$ 为Markov链,则对 $\forall n \geq 1, j \in I$,

 $p_i(n)$ 有如下性质:

(1)
$$p_j(n) = \sum_{i \in I} p_i p_{ij}^{(n)}$$
 (2) $p_j(n) = \sum_{i \in I} p_i (n-1) p_{ij}$

(2)
$$p_{j}(n) = \sum_{i \in I} p_{i}(n-1) p_{ij}$$

(3)
$$P^{T}(n) = P^{T}(0) \cdot P^{(n)}$$
 (4) $P^{T}(n) = P^{T}(n-1) \cdot P$

(4)
$$P^{T}(n) = P^{T}(n-1) \cdot P$$

证明:(3)和(4)分别是(1)和(2)的矩阵形式,因此只须证明(1)和(2)

(1)
$$p_{j}(n) = P\{\xi_{n} = j\} = P\{\bigcup_{i \in I} \xi_{0} = i, \xi_{n} = j\} = \sum_{i \in I} P\{\xi_{0} = i, \xi_{n} = j\}$$

$$= \sum_{i \in I} P\{\xi_{0} = i\} P\{\xi_{n} = j | \xi_{0} = i\} = \sum_{i \in I} p_{i} p_{ij}^{(n)}$$

(2)
$$p_{j}(n) = P\{\xi_{n} = j\} = P\{\bigcup_{i \in I} \xi_{n-1} = i, \xi_{n} = j\} = \sum_{i \in I} P\{\xi_{n-1} = i, \xi_{n} = j\}$$

$$= \sum_{i \in I} P\{\xi_{n-1} = i\} P\{\xi_{n} = j | \xi_{n-1} = i\} = \sum_{i \in I} p_{i}(n-1) p_{ij}$$



定理**4.1.3** 设 $\{\xi_n, n \in T\}$ 为Markov链,则对 $\forall i_1, \dots i_n \in I$ 和 $n \geq 1$,

有:
$$P\left\{\xi_1=i_1,\cdots,\xi_n=i_n\right\}=\sum_{i\in I}p_ip_{ii_1}p_{i_1i_2}\cdots p_{i_{n-1}i_n}$$

证明:
$$P\{\xi_{1}=i_{1},\dots\xi_{n}=i_{n}\}=P\{\bigcup_{i\in I}\xi_{0}=i\xi_{1}=i_{1},\dots\xi_{n}=i_{n}\}$$

$$=\sum_{i\in I}P\{\xi_{0}=i,\xi_{1}=i_{1},\dots\xi_{n}=i_{n}\}(概率的可加性)$$

$$=\sum_{i\in I}P\{\xi_{0}=i\}P\{\xi_{1}=i_{1}|\xi_{0}=i\}\dots P\{\xi_{n}=i_{n}|\xi_{0}=i\dots\xi_{n-1}=i_{n-1}\}(乘法公式)$$

$$=\sum_{i\in I}P\{\xi_{0}=i\}P\{\xi_{1}=i_{1}|\xi_{0}=i\}\dots P\{\xi_{n}=i_{n}|\xi_{n-1}=i_{n-1}\}(Markov性)$$

$$=\sum_{i\in I}P_{ii_{1}}P_{ii_{2}}\dots P_{i_{n-1}i_{n}}$$

结论: Markov链的有限维分布完全由其初始分布和转移概率确定,即Markov链的统计特性完全由其初始分布和转移概率确定。



推论 在定理4.1.3的条件下,有:

(1)
$$P\{\xi_0=i,\xi_1=i_1,\dots,\xi_n=i_n\}=p_ip_{ii_1}p_{i_1i_2}\dots p_{i_{n-1}i_n}$$

$$(2)P\{\xi_1=i_1,\cdots\xi_n=i_n\,\big|\,\xi_0=i\}=p_{ii_1}p_{i_1i_2}\cdots p_{i_{n-1}i_n}$$

证明:
$$P\{\xi_0 = i, \xi_1 = i_1, \dots \xi_n = i_n\}$$

$$= P\{\xi_0 = i\} \cdot P\{\xi_1 = i_1 | \xi_0 = i\} \dots P\{\xi_n = i_n | \xi_0 = i \dots \xi_{n-1} = i_{n-1}\}$$

$$= p_i p_{ii_1} p_{i_1 i_2} \dots p_{i_{n-1} i_n}$$



例4.1.4(天气预报问题)设昨日、今日都下雨,明日有雨的概率为0.7;昨日无雨,今日有雨,明日有雨的概率为0.5;昨日有雨,今日无雨,明日有雨的概率为0.4;昨日、今日均无雨,明日有雨的概率为0.2。若星期一、星期二均下雨,求星期四下雨的概率。

解:设昨日有雨、今日有雨为状态0(RR), 昨日无雨、今日有雨为状态1(NR), 昨日有雨、今日无雨为状态2(RN), 昨日无雨、今日无雨为状态3(NN), 于是天气预报模型可看做一个四状态的Markov链。



根据已知条件其转移概率为:

$$p_{00} = P\{R_{\Rightarrow}R_{\parallel}|R_{\parallel}R_{\Rightarrow}\} = P\{$$
连续三天有雨 }
$$= P\{R_{\parallel}|R_{\parallel}R_{\Rightarrow}\} = 0.7$$
 $p_{01} = P\{N_{\Rightarrow}R_{\parallel}|R_{\parallel}R_{\Rightarrow}\} = 0$ (不可能事件) $p_{02} = P\{R_{\Rightarrow}N_{\parallel}|R_{\parallel}R_{\Rightarrow}\} = P\{N_{\parallel}|R_{\parallel}R_{\Rightarrow}\} = 1-0.7 = 0.3$ $p_{03} = P\{N_{\Rightarrow}N_{\parallel}|R_{\parallel}R_{\Rightarrow}\} = 0$ (不可能事件) 其中 R 代表有雨, N 代表无雨。

类似地得到所有状态的一步转移概率矩阵,即:

$$P = \begin{bmatrix} p_{00} & p_{01} & p_{02} & p_{03} \\ p_{10} & p_{11} & p_{12} & p_{13} \\ p_{20} & p_{21} & p_{22} & p_{23} \\ p_{30} & p_{31} & p_{32} & p_{33} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0.7 & 0 & 0.3 & 0 \\ 0.5 & 0 & 0.5 & 0 \\ 0 & 0.4 & 0 & 0.6 \\ 0 & 0.2 & 0 & 0.8 \end{bmatrix}$$



$$P^{(2)} = PP = \begin{bmatrix} 0.7 & 0 & 0.3 & 0 \\ 0.5 & 0 & 0.5 & 0 \\ 0 & 0.4 & 0 & 0.6 \\ 0 & 0.2 & 0 & 0.8 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0.7 & 0 & 0.3 & 0 \\ 0.5 & 0 & 0.5 & 0 \\ 0 & 0.4 & 0 & 0.6 \\ 0 & 0.2 & 0 & 0.8 \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} 0.49 & 0.12 & 0.21 & 0.18 \\ 0.35 & 0.20 & 0.15 & 0.30 \\ 0.20 & 0.12 & 0.20 & 0.48 \\ 0.10 & 0.16 & 0.10 & 0.64 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} p_{00}^{(2)} & p_{01}^{(2)} & p_{02}^{(2)} & p_{03}^{(2)} \\ p_{10}^{(2)} & p_{11}^{(2)} & p_{12}^{(2)} & p_{13}^{(2)} \\ p_{20}^{(2)} & p_{21}^{(2)} & p_{22}^{(2)} & p_{23}^{(2)} \\ p_{30}^{(2)} & p_{31}^{(2)} & p_{32}^{(2)} & p_{33}^{(2)} \end{bmatrix}$$

由于星期四下雨,星期三可能下雨也可能不下雨,即过程所处状态为0或1,而星期一、星期二连续下雨,初始状态为0,则星期四下雨的概率为: $p = p_{00}^{(2)} + p_{01}^{(2)} = 0.49 + 0.12 = 0.61$



第二节 Markov链的状态分类

一、状态的互通

设Markov链 $\{\xi_n, n \geq 0\}$ 具有可数的状态空间 $I = \{0,1,2,\cdots\}$,转移概率矩阵为 $P = (p_{ij})$,初始分布为 $\{p_i, i \in I\}$ 。

定义4.2.1 若 $\exists n \geq 1$,使得 $p_{ij}^{(n)} > 0$,则称状态i可达j,记为 $i \rightarrow j$;

反之, $\forall n$,均有: $p_{ij}^{(n)} = 0$,则称状态i不可达j,记为 $i \mapsto j$; 若 $i \to j$ 且 $j \to i$,则称状态i, j互通,记为 $i \leftrightarrow j$ 。

通常将状态空间中互通的状态构成的集合称为类,互通的状态为同类。



例4.2.1 设Markov链具有转移概率矩阵 $P = \begin{bmatrix} 1/2 & 1/2 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$, 则:

$$P^{(n)} = P^n = \begin{bmatrix} \begin{pmatrix} 1/2 \end{pmatrix}^n & 1 - \begin{pmatrix} 1/2 \end{pmatrix}^n \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

则
$$p_{12}^{(n)} = 1 - \left(\frac{1}{2}\right)^n > 0$$
,则 $1 \to 2$;但 $p_{21}^{(n)} = 0$,则 $2 \mapsto 1$

由此例我们知道:尽管 $i \rightarrow j$,但确实有 $j \mapsto i$.

例4.2.2(无限制随机游动)
$$I = \{0, \pm 1, \pm 2, \cdots\}, p_{ij} = \begin{cases} p & j = i + 1 \\ q & j = i - 1 \end{cases}$$

$$(p+q=1,i,j\in I)$$

解: 由于
$$p_{i+1i} = p \neq 0 \ i \rightarrow i+1$$
 $p_{i+1i} = q \neq 0 \ i+1 \rightarrow i \ (i = 0, \pm 1, \pm 2, \cdots)$

则无限制随机游动的任意两个状态互通。



定理4.2.1(传递性) 若 $i \rightarrow k \perp k \rightarrow j$, 则 $i \rightarrow j$ 。

由 $k \rightarrow j$,则 $\exists n \geq 1$,使得 $p_{kj}^{(n)} > 0$

由C-K方程, $p_{ij}^{(n+l)} = \sum_{r \in I} p_{ir}^{(l)} p_{rj}^{(n)} \geq p_{ik}^{(l)} p_{rj}^{(n)} > 0$

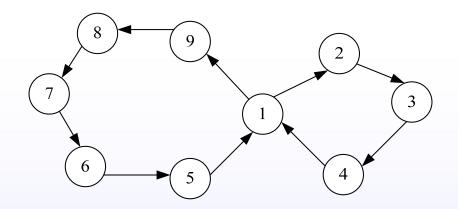
则: $i \rightarrow j$ 。

注:显然,对有限制随机游动,若带有吸收壁,则吸收壁与其它状态都不互通,即除吸收壁外,其它状态互通;对无限制随机游动,则任何状态都互通。



二、状态的分类

例**4.2.3** 设*Markov*链的状态空间为 $I = \{1, \dots, 9\}$,状态转移图如右图所示,求**1**状态的周期。

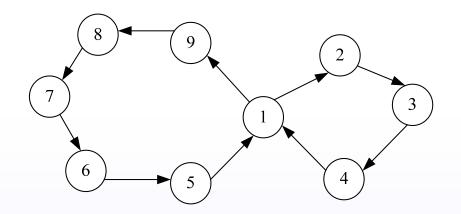


$$d(1) = G.C.D\{n: p_{11}^{(n)} > 0\} = G.C.D\{4, 6, 8, 10, 12, 14, 16, \dots\} = 2$$

定义4.2.2 若 $p_{ii}^{(n)} > 0$ 的所有正整数 $n \ge 1$ 存在最大公约数d,则称状态i是周期为d的,记为d(i) = d,若d(i) = 1,则称状态i是非周期的。

记:
$$d(i) = G.C.D\{n: p_{ii}^{(n)} > 0\}$$





注:

(1)如果d(i)=d,则当 $n \neq 0 \mod(d)$ 时, $p_{ii}^{(n)}=0$,但不一定对所有的n,有 $p_{ii}^{(nd)}>0$,如上例,d=2,但 $p_{11}^{(2)}=0$ 。
(2)如果 $\left\{n:p_{ii}^{(n)}>0\right\}$ 不空,就一定包含无穷多个n,属于这个集合。



引理**4.2.1** 如果d(i) = d,则存在正整数M,使对一切 $n \ge M$,有 $p_{ii}^{(nd)} > 0$ 。

 $t_k = G.C.D\{n_1, n_2, \dots n_k\}, \quad [1]: \quad t_1 \ge t_2 \ge \dots \ge d \ge 1,$

则必有正整数N,使得: $t_N = t_{N+1} = \cdots = d$,因此,

 $d = G.C.D\{n_1, n_2, \cdots n_N\}$,则存在正整数M,对一切 $n \ge M$,

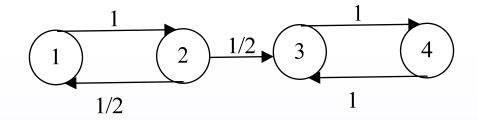
有: $nd = \sum_{k=1}^{N} \alpha_k n_k$, 其中 α_k 为正整数,因此:

当
$$n \ge M$$
时, $p_{ii}^{(nd)} = p_{ii}^{(\sum_{k=1}^{N} \alpha_k n_k)} \ge p_{ii}^{(\alpha_1 n_1)} p_{ii}^{(\alpha_2 n_2)} \cdots p_{ii}^{(\alpha_N n_N)}$

$$\ge \prod_{k=1}^{N} \left[p_{ii}^{(n_k)} \right]^{\alpha_k} > 0$$

其中, $p_{ii}^{(\alpha_1 n_1)} \geq p_{ii}^{(n_1)} p_{ii}^{(n_1)} \cdots p_{ii}^{(n_1)} (\alpha_1$ 项联乘)





例4.2.4 设 $I = \{1,2,3,4\}$,转移概率如图,显然状态2 和状态3有相同的周期d = 2,但是从状态3出发经过两步必然返回到3,而状态2则不然。

为区别这两种状态,下面讨论常返性概念。



定义4.2.3 对Markov链任意两个状态 $i, j \in I$,定义:

(1) 称 T_{ii} 是系统从状态i出发,首次到达状态j的时间:

$$T_{ij} = n \Leftrightarrow \{\xi_0 = i, \xi_1 \neq j, \dots, \xi_{n-1} \neq j, \xi_n = j\}$$

(2) 称 $f_{ij}^{(n)} = P\{T_{ij} = n | \xi_0 = i\} \ge 0$ 是系统从状态i出发,经n步首次到达状态i的(条件)概率,即:

$$f_{ij}^{(n)} = P\left\{\xi_n = j, \xi_s \neq j, s = 1, \dots, n-1 \middle| \xi_0 = i\right\}$$

(3)
$$\Re f_{ij} = P\{T_{ij} < \infty | \xi_0 = i\} = \sum_{n=1}^{\infty} P\{T_{ij} = n | \xi_0 = i\} = \sum_{n=1}^{\infty} f_{ij}^{(n)}$$
 是系统

从状态i出发,经有限步终于到达状态j的概率。

显然:
$$0 \le f_{ij}^{(n)} \le f_{ij} \le 1$$
, $\forall n \ge 1$, 且补充: $f_{ij}^{(0)} = 0$, $\forall i, j$

特别地,当i=j, T_{ii} 是指从状态 i出发,首次返回状态 i的时间; f_{ii} 是指系统从状态 i出发,经有限步终于返 回状态i的概率。



定理**4.2.3** $\forall i, j \in I$ 及 $n \geq 1$,有

$$p_{ij}^{(n)} = P\left\{\xi_n = j \middle| \xi_0 = i\right\} = \sum_{l=1}^n f_{ij}^{(l)} p_{jj}^{(n-l)}$$
 (4.16)

证明:
$$p_{ij}^{(n)} = P\left\{\xi_n = j \middle| \xi_0 = i\right\} \left(T_{ij} \le n\right) = P\left\{\bigcup_{l \le n} T_{ij} = l \xi_n = j \middle| \xi_0 = i\right\}$$

$$=\sum_{l\leq n}P\left\{T_{ij}=l,\xi_n=j\left|\xi_0=i\right.\right\}=\sum_{l\leq n}P\left\{T_{ij}=l\left|\xi_0=i\right.\right\}\cdot P\left\{\xi_n=j\left|\xi_0=i,T_{ij}=l\right.\right\}$$

$$= \sum_{l=1}^{n} P\left\{T_{ij} = l \left| \xi_{0} = i \right\} \cdot P\left\{\xi_{n} = j \left| \xi_{0} = i, \xi_{1} \neq j, \dots, \xi_{l-1} \neq j, \xi_{l} = j \right\}\right\}$$

$$= \sum_{l=1}^{n} f_{ij}^{(l)} p_{jj}^{(n-l)}$$

上式体现的是 $p_{ii}^{(n)}$ 与 $f_{ii}^{(n)}$ 的关系如下:

$$p_{ij}^{(n)} = f_{ij}^{(n)} + \sum_{l=1}^{n-1} f_{ij}^{(l)} p_{jj}^{(n-l)}, \quad \text{if } \text{i.i.} \quad f_{ij}^{(n)} = p_{ij}^{(n)} - \sum_{l=1}^{n-1} f_{ij}^{(l)} p_{jj}^{(n-l)}$$



例4.2.5设
$$Markov$$
链 $I = \{1,2,3\}$, $P = \begin{bmatrix} 0 & p_1 & q_1 \\ q_2 & 0 & p_2 \\ p_3 & q_3 & 0 \end{bmatrix}$,求 $f_{11}^{(n)}, f_{12}^{(n)}, f_{13}^{(n)}$

解法1: 利用递推公式:
$$f_{ij}^{(n)} = p_{ij}^{(n)} - \sum_{l=1}^{n-1} f_{ij}^{(l)} p_{jj}^{(n-l)}$$

$$\therefore f_{ij}^{(1)} = p_{ij}^{(1)}$$

$$\therefore f_{11}^{(1)} = p_{11} = 0 \quad f_{12}^{(1)} = p_{12} = p_1 \quad f_{13}^{(1)} = p_{13} = q_1$$



$$P^{(2)} = P^{2} = P = \begin{bmatrix} 0 & p_{1} & q_{1} \\ q_{2} & 0 & p_{2} \\ p_{3} & q_{3} & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & p_{1} & q_{1} \\ q_{2} & 0 & p_{2} \\ p_{3} & q_{3} & 0 \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} p_1q_2 + p_3q_1 & q_1q_3 & p_1p_2 \\ p_2p_3 & p_1q_2 + p_2q_3 & q_1q_2 \\ p_3q_2 & p_1p_3 & p_3q_1 + p_2q_3 \end{bmatrix}$$

$$\overrightarrow{\text{mi:}} \ f_{ij}^{(2)} = p_{ij}^{(2)} - f_{ij}^{(1)} p_{jj}^{(1)} \qquad \therefore f_{11}^{(2)} = p_{11}^{(2)} - f_{11}^{(1)} p_{11}^{(1)} = p_1 q_2 + p_3 q_1$$

$$f_{12}^{(2)} = p_{12}^{(2)} - f_{12}^{(1)} p_{22}^{(1)} = q_1 q_3 \qquad f_{13}^{(2)} = p_{13}^{(2)} - f_{13}^{(1)} p_{33}^{(1)} = p_1 p_2$$



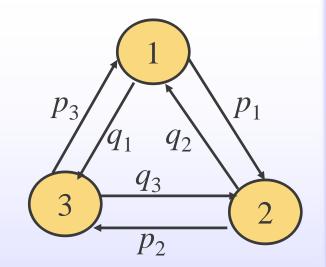
例4.2.5设
$$Markov$$
链 $I = \{1,2,3\}$, $P = \begin{bmatrix} 0 & p_1 & q_1 \\ q_2 & 0 & p_2 \\ p_3 & q_3 & 0 \end{bmatrix}$,求 $f_{11}^{(n)}, f_{12}^{(n)}, f_{13}^{(n)}$

解法2: 根据题意, 画出状态转移图如下:

由状态转移图,有:

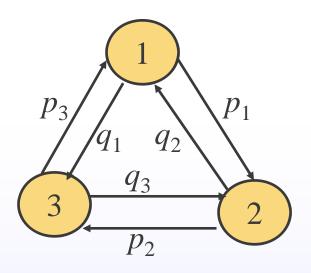
若n为偶数,则: $\mathbf{1} \to \mathbf{3} \to \mathbf{1} \to \mathbf{3} \to \mathbf{2}$,即:

$$f_{12}^{(n)} = \begin{cases} (q_1 p_3)^{m-1} q_1 q_3 \begin{pmatrix} 1 & m-1 & m-1 & 1 & 1 \\ 1 & \rightarrow 3 & \rightarrow 1 & \rightarrow 3 & \rightarrow 2 \end{pmatrix} \\ n = 2m, m \ge 1 \\ (q_1 p_3)^m p_1 & \begin{pmatrix} 1 & m & m & 1 \\ 1 & \rightarrow 3 & \rightarrow 1 & \rightarrow 2 \end{pmatrix} \\ n = 2m+1, m \ge 0 \end{cases}$$



32





同理,有:

$$f_{13}^{(n)} = \begin{cases} \left(p_1 q_2\right)^{m-1} p_1 p_2 \left(1 \xrightarrow{m-1} \xrightarrow{m-1} \xrightarrow{1} 2 \xrightarrow{1} 3\right) & n = 2m, m \ge 1 \\ \left(p_1 q_2\right)^m q_1 \left(1 \xrightarrow{m} 2 \xrightarrow{m-1} \xrightarrow{1} 3\right) & n = 2m+1, m \ge 0 \end{cases}$$



$$\begin{array}{c|c}
 & 1 \\
 & p_1 \\
 & q_1 \\
 & q_2 \\
 & q_3 \\
 & 2
\end{array}$$



利用定理4.2.3,有如下结论:

定理4.2.4 $f_{ij} > 0 \Leftrightarrow i \rightarrow j_{\circ}$

证明:" \leftarrow "因 $i \rightarrow j,$ 则 $\exists n \geq 1,$ 使得 $p_{ij}^{(n)} > 0.$

由
$$p_{ij}^{(n)} = \sum_{l=1}^{n} f_{ij}^{(l)} p_{jj}^{(n-l)}$$
得: $\exists k, f_{ij}^{(k)} > 0, 于是 $f_{ij} > 0$ 。$

"
$$\Rightarrow$$
"因 $f_{ij} > 0$,则日 $k \geq 1$,使得 $f_{ij}^{(k)} > 0$

曲
$$p_{ij}^{(k)} = \sum_{l=1}^{k} f_{ij}^{(l)} p_{jj}^{(k-l)} \geq f_{ij}^{(k)} > 0$$
,于是 $i \rightarrow j_{\circ}$

推论: $i \leftrightarrow j \Leftrightarrow f_{ij} > 0$ 且 $f_{ji} > 0$ 。



引理**4.2.2** $G.C.D\{n:n\geq 1, p_{ii}^{(n)}>0\}=G.C.D\{n:n\geq 1, f_{ii}^{(n)}>0\}$ 。

证 明 令: $d = G.C.D\{n : n \ge 1, p_{ii}^{(n)} > 0\}, t = G.C.D\{n : n \ge 1, f_{ii}^{(n)} > 0\}$

曲(4.16)式: $p_{ii}^{(n)} = \sum_{l=1}^{n} f_{ii}^{(l)} p_{ii}^{(n-l)}$, 有: $p_{ii}^{(n)} \geq f_{ii}^{(n)}$, 则:1 $\leq d \leq t$ 。

若t = 1,则必有:d = 1 = t。

若t>1,以下证: $d\geq t$,只需证明t也是 $\{n:n\geq 1,\;p_{ii}^{(n)}>0\}$ 的公约数即可。

即: ${\rm \Xi}\{n:n\geq 1,\;p_{ii}^{(n)}>0\}\Rightarrow t\,|\,n$ 。等价于: ${\rm \Xi}t$ 不能整除 $n\Rightarrow p_{ii}^{(n)}=0$ 。

(1)当n < t, 对 $k \le n < t$, 必有: $f_{ii}^{(k)} = 0$, 则 $p_{ii}^{(n)} = \sum_{k=1}^{n} f_{ii}^{(k)} p_{ii}^{(n-k)} = 0$

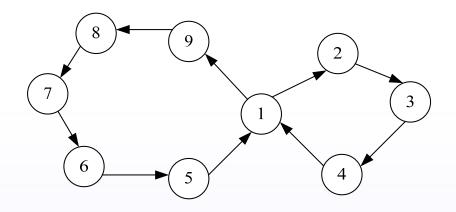
(2)当 $n = mt + r(r \neq 0)$,不妨假设当 $m = 0,1,2,\cdots N-1$ 时,有: $p_{ii}^{(n)} = 0$,

 $p_{ii}^{(Nt+r)} = \sum_{k=1}^{Nt+r} f_{ii}^{(k)} p_{ii}^{(Nt+r-k)} = f_{ii}^{(t)} p_{ii}^{((N-1)t+r)} + f_{ii}^{(2t)} p_{ii}^{((N-2)t+r)} + \cdots f_{ii}^{(Nt)} p_{ii}^{(r)} = 0$

由数学归纳法得证: ${\rm \Xi}\{n:n\geq 1,\;p_{ii}^{(n)}>0\}\Rightarrow t\mid n,\;$ 即: $d\geq t$ 。

综上所述,有: d = t。





$$d(1) = G.C.D\{n : p_{11}^{(n)} > 0\} = G.C.D\{4, 6, 8, 10, 12, 14, 16, \dots\} = 2$$
$$= G.C.D\{n : f_{11}^{(n)} > 0\} = G.C.D\{4, 6\} = 2$$

利用引理4.2.4,大大地简化了计算!



当 f_{ij} =1时, { $f_{ij}^{(n)}$, n=1,2,...} 构成一个概率分布。而 $T_{ij}=n$ 为随机变量,其概率为 $f_{ij}^{(n)}$,于是我们考虑从状态i 出发最后到达状态i的平均时间:

$$\mu_{ij} = E\left(T_{ij}\right) = \sum_{n=1}^{\infty} n f_{ij}^{(n)}$$

当i = j,称 $\mu_i = \sum_{n=1}^{\infty} n f_{ii}^{(n)}$ 为状态i的平均返回时间。

定义4.2.4 若 $f_{ii} = 1$,则称状态i常返(迟早必然会返回状态i) 若 $f_{ii} < 1$,则称状态i非常返

定义4.2.5 对常返状态i,若 $\mu_i < \infty$,则为正常返; 若 $\mu_i = \infty$,则为零常返。

定义4.2.6 非周期的正常返态,称为遍历态。