



Markov Process

⚡ 问题背景

在离散时间的 Markov 过程 (Discrete-Time Markov Chains, DTMC) 中, 我们可以通过幂运算计算转移矩阵 P^n 来得到状态之间的转移概率。然而, 在连续时间 Markov 过程 (Continuous-Time Markov Chains, CTMC) 中, 这种方法不再适用。

因为在连续时间下, 我们关注状态之间在非常短的时间 t 内的转移概率, 通常记为 $p_{jk}(t)$ 。这里的 $p_{jk}(t)$ 表示从状态 j 转移到状态 k 的概率。

如果状态空间 S 是无限的, 分析会变得非常复杂。因此, 我们常假设状态空间 $|S|$ 是有限的, 即 $|S| < \infty$ 。

🏠 定理1: 转移率 (Transition Rate)

定义: 对于 $j \neq k \in S$, 有

$$q_{jk} = q_j r_{jk} \quad (1)$$

其中:

- q_{jk} 表示从状态 j 到状态 k 的转移率 (transition rate)。
- q_j 是从状态 j 出发的总体转移率 (总转移到其他状态的速率)。
- r_{jk} 是条件概率, 即假设转移发生的情况下, 从 j 转移到 k 的概率。

📖 举例解释

假设你在超市里购物, 每分钟会随机决定是否从一个货架走到另一个货架 (这就是转移率 q_j)。如果你选择转移, 你可能会按某种概率走向特定的货架 (对应 r_{jk})。

比如:

- 你每分钟离开水果区的概率是 $q_j = 0.5$ 。
- 如果你离开水果区, 你有 80% 的概率去零食区, 20% 的概率去饮料区。
因此:
 - 从水果区到零食区的转移率是 $q_{jk} = 0.5 \times 0.8 = 0.4$ 。
 - 从水果区到饮料区的转移率是 $q_{jk} = 0.5 \times 0.2 = 0.1$ 。

接下来在讲解新定理之前我们来了解以下几个知识点:

1. Notation $o(h)$ 的定义

如果满足以下条件:

$$\frac{g(h)}{h} \rightarrow 0 \quad \text{当 } h \rightarrow 0.$$

则函数 $g(h)$ 是 $o(h)$ 。这意味着, 当 h 变得非常小时, $g(h)$ 的增长速度比 h 快速趋于 0。

🍷 例子:

- $h^2 + 3h^3$ 是 $o(h)$, 因为 $\frac{h^2+3h^3}{h} = h + 3h^2$, 当 $h \rightarrow 0$ 时, 趋于 0。
- $2h + h^2$ 不是 $o(h)$, 因为 $\frac{2h+h^2}{h} = 2 + h$, 当 $h \rightarrow 0$ 时, 不趋于 0。

2. e^{-ah} 的近似

通过泰勒展开，我们有：

$$e^{-ah} = 1 - ah + o(h)$$

这表示在 h 很小时，指数函数可以用 $1 - ah$ 来近似。

🍷 例子：

想象你有一个非常小的时间间隔 h ，假设你在 h 时间内完成某事件的概率可以通过指数分布建模。通过这个近似，可以快速估计转移概率。

3. 概率 $P(T \leq h)$

如果 $T \sim \exp(\alpha)$ ，即 T 遵循参数为 α 的指数分布，则有：

$$P(T \leq h) = 1 - e^{-\alpha h} = \alpha h + o(h)$$

这表明，在非常短的时间间隔 h 内，事件发生的概率接近于 αh 。

🍷 生活中的例子：

假设你观察公交车到站的时间间隔（符合指数分布），如果平均每分钟有 1 辆车到达（ $\alpha = 1$ ），那么在非常短的时间 $h = 0.1$ 分钟内车到达的概率大约是 $\alpha h = 0.1$ （即 10%）。

好了，了解之后咱们来看一下这个定理

🍷 定理2

假设状态空间 $|S| = N < \infty$ ，以下成立：

1.

$$p_{jj}(h) = 1 - q_j h + o(h)$$

2.

$$p_{jk}(h) = q_{jk} h + o(h), \quad \forall j \neq k$$

其中：

• $p_{jj}(h)$ 是状态 j 在时间 h 内保持不变的概率。

• $p_{jk}(h)$ 是在时间 h 内从状态 j 转移到状态 k 的概率。

我们称 $q_{jk} h$ 和 $1 - q_j h$ 为无限小转移概率（infinitesimal transition probabilities）。

证明部分

1. 定义事件

• $A(h)$ ：在时间间隔 $(0, h]$ 内没有发生转移。

• $B(h)$ ：在时间间隔 $(0, h]$ 内发生至少两次转移。

2. 计算 $p_{jj}(h)$

$$p_{jj}(h) = P(X(h) = j, A(h) \mid X(0) = j) + P(X(h) = j, B(h) \mid X(0) = j)$$

对于第一项，根据指数分布的性质，有：

$$P(A(h) \mid X(0) = j) = e^{-q_j h} = 1 - q_j h + o(h)$$

第二项是 $P(B(h) \mid X(0) = j)$ ，可以证明其为 $o(h)$ ，因为事件 $B(h)$ 表示发生至少两次转移，其概率随着 h 减小时更快趋于 0。

所以，结合两项：

$$p_{jj}(h) = 1 - q_j h + o(h)$$

3. 计算 $p_{jk}(h)$ ($j \neq k$) 从状态 j 跳转到状态 k 的概率满足:

$$p_{jk}(h) = P(\text{从 } j \text{ 直接跳到 } k \text{ 在时间 } h \text{ 内}) + P(B(h) \mid X(0) = j)$$

第一项是 $q_{jk}h + o(h)$, 第二项同样为 $o(h)$, 因此:

$$p_{jk}(h) = q_{jk}h + o(h)$$

生成矩阵 Q

定义生成矩阵 Q :

$$Q = (q_{jk}), \quad q_{jj} = -q_j, \quad q_{jk} = q_j r_{jk}, \quad \forall j \neq k$$

生成矩阵的性质:

• 每一行的元素和为 0:

$$\sum_{k \in S} q_{jk} = 0$$

证明如下:

$$\sum_{k \in S} q_{jk} = q_{jj} + \sum_{k \neq j} q_{jk} = -q_j + q_j \sum_{k \neq j} r_{jk} = -q_j + q_j = 0$$

• $q_{jj} < 0, q_{jk} \geq 0 (j \neq k)$.

定理3: Forward Equations

对于有限状态空间 $|S| < \infty$, 转移概率矩阵 $P(t)$ 满足:

$$P'(t) = P(t)Q \quad (3)$$

其中:

• $P'(t)$ 表示转移矩阵 $P(t)$ 中每个元素对时间 t 的导数.

• Q 是生成矩阵.

这个公式被称为正向方程 (Forward Equations) .

证明部分

1. 目标

我们需要证明每个元素 $p_{jk}(t)$ 满足:

$$p'_{jk}(t) = \sum_{r \in S} p_{jr}(t) q_{rk}.$$

2. 右导数的计算

利用 2.5 中的结果, 对任意 j, k :

$$\lim_{h \downarrow 0} \frac{p_{jk}(t+h) - p_{jk}(t)}{h}$$

由转移概率的定义:

$$p_{jk}(t+h) = \sum_{r \in S} p_{jr}(t) p_{rk}(h)$$

因此:

$$\lim_{h \downarrow 0} \frac{p_{jk}(t+h) - p_{jk}(t)}{h} = \lim_{h \downarrow 0} \frac{\sum_{r \in S} p_{jr}(t) p_{rk}(h) - p_{jk}(t)}{h}$$

3. 分解计算

将 $r = k$ 和 $r \neq k$ 的部分拆分：

$$= \lim_{h \downarrow 0} \frac{\sum_{r \neq k} p_{jr}(t) p_{rk}(h) + p_{jk}(t) p_{kk}(h) - p_{jk}(t)}{h}.$$

使用 [定理2](#) 的结果：

- 对于 $r \neq k$, $p_{rk}(h) = q_{rk}h + o(h)$.
 - 对于 $r = k$, $p_{kk}(h) = 1 - q_kh + o(h)$.
- 替换后得到：

$$= \lim_{h \downarrow 0} \frac{\sum_{r \neq k} p_{jr}(t)(q_{rk}h + o(h)) + p_{jk}(t)(1 - q_kh + o(h)) - p_{jk}(t)}{h}.$$

4. 化简

将 h 提取出来：

$$= \lim_{h \downarrow 0} \sum_{r \neq k} p_{jr}(t) q_{rk} + p_{jk}(t)(-q_k) + o(h).$$

当 $h \rightarrow 0$ 时, $o(h)$ 消失, 最终得到：

$$p'_{jk}(t) = \sum_{r \in S} p_{jr}(t) q_{rk}.$$

5. 左导数的计算

同理, 对于左导数：

$$\lim_{h \downarrow 0} \frac{p_{jk}(t) - p_{jk}(t-h)}{h}$$

可使用类似的方法计算, 最终也得到：

$$p'_{jk}(t) = \sum_{r \in S} p_{jr}(t) q_{rk}.$$

6. 导数的存在性

由于左导数和右导数相等, 因此 $p_{jk}(t)$ 的导数存在, 并且满足：

$$p'_{jk}(t) = \sum_{r \in S} p_{jr}(t) q_{rk}.$$

💡 总结

通过以上证明, 我们验证了转移概率矩阵的导数满足：

$$P'(t) = P(t)Q,$$

其中, 生成矩阵 Q 表示每个状态之间的转移速率。

🔥 Example: Flip-Flop Circuit

我们分析一个简单的两状态 Markov 过程, 它的生成矩阵 Q 和转移概率矩阵 $P(t)$ 满足 $P'(t) = P(t)Q$.

以下是他的推导过程：

💡 定义生成矩阵 Q

根据题意：

- $q_{00} = -q_0 = -\lambda$
- $q_{01} = 1 \cdot \lambda = \lambda$

- $q_{10} = 1 \cdot \mu = \mu$
- $q_{11} = -q_1 = -\mu$

因此生成矩阵为：

$$Q = \begin{pmatrix} -\lambda & \lambda \\ \mu & -\mu \end{pmatrix}$$

💡 求解 $P'(t) = P(t)Q$

假设转移概率矩阵 $P(t)$ 的形式为：

$$P(t) = \begin{pmatrix} p_{00}(t) & p_{01}(t) \\ p_{10}(t) & p_{11}(t) \end{pmatrix}.$$

由 $P'(t) = P(t)Q$ 可得：

$$\begin{pmatrix} p'_{00}(t) & p'_{01}(t) \\ p'_{10}(t) & p'_{11}(t) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p_{00}(t) & p_{01}(t) \\ p_{10}(t) & p_{11}(t) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -\lambda & \lambda \\ \mu & -\mu \end{pmatrix}.$$

通过矩阵乘法，对每个元素求导数进行计算，例如，取矩阵第一行第一列 (row 1 × col 1)：

$$p'_{00}(t) = -\lambda p_{00}(t) + \mu p_{01}(t).$$

同理，其它导数公式可以分别计算得出。

💡 替换 $p_{01}(t) = 1 - p_{00}(t)$

注意到 $p_{00}(t) + p_{01}(t) = 1$ ，所以 $p_{01}(t) = 1 - p_{00}(t)$ 。代入上述导数表达式：

$$p'_{00}(t) = -\lambda p_{00}(t) + \mu(1 - p_{00}(t)).$$

展开化简：

$$p'_{00}(t) = -(\lambda + \mu)p_{00}(t) + \mu.$$

💡 求解微分方程

该方程为一阶线性微分方程，可以通过变量分离或积分因子法求解。设初始条件：

$$p_{00}(0) = P(X(0) = 0 \mid X(0) = 0) = 1.$$

解得：

$$p_{00}(t) = \frac{1}{\lambda + \mu} \{ \mu + \lambda e^{-(\lambda + \mu)t} \}.$$

💡 求 $p_{01}(t)$

由 $p_{01}(t) = 1 - p_{00}(t)$ ，代入 $p_{00}(t)$ ：

$$p_{01}(t) = 1 - \frac{1}{\lambda + \mu} \{ \mu + \lambda e^{-(\lambda + \mu)t} \}.$$

化简后：

$$p_{01}(t) = \frac{1}{\lambda + \mu} \{ \lambda - \lambda e^{-(\lambda + \mu)t} \}.$$

💡 对称性与其他元素

类似地，可以求得：

$$p_{10}(t) = \frac{1}{\lambda + \mu} \{ \mu - \mu e^{-(\lambda + \mu)t} \},$$

$$p_{11}(t) = \frac{1}{\lambda + \mu} \{ \lambda + \mu e^{-(\lambda + \mu)t} \}.$$

💡 长时间的极限行为

当 $t \rightarrow \infty$, 指数项 $e^{-(\lambda+\mu)t} \rightarrow 0$, 此时:

$$p_{00}(\infty) = \frac{\mu}{\lambda + \mu}, \quad p_{01}(\infty) = \frac{\lambda}{\lambda + \mu}.$$

这说明, 系统达到平稳状态时, 转移概率只依赖于生成矩阵的参数 λ 和 μ , 与初始状态无关。