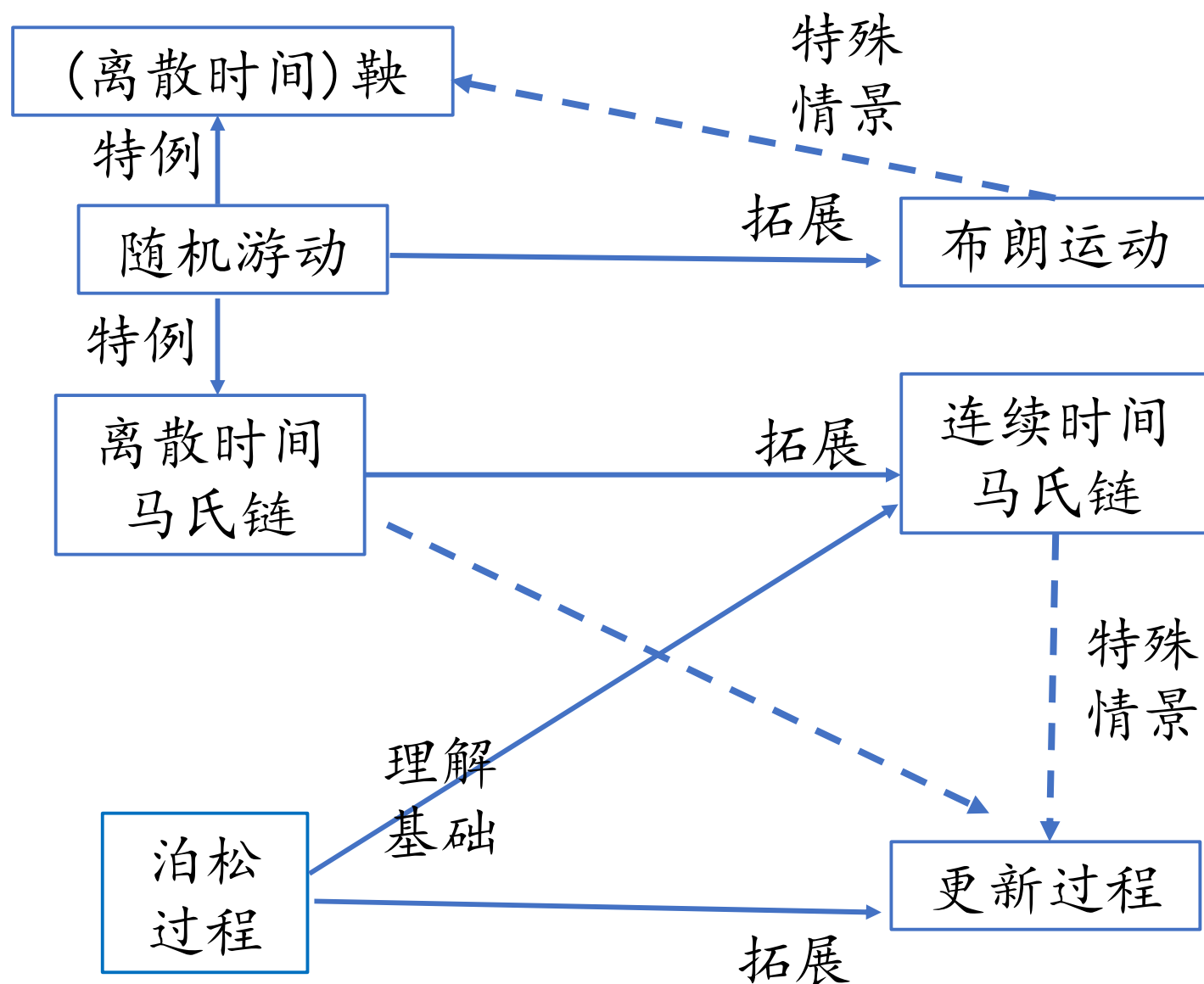


随机过程 Stochastic Processes

讲义14: 更新过程-1

随机过程的关系图



目录

(课本第7章部分1)

14.1 更新过程的介绍

14.2 $N(t)$ 的分布

14.3 极限定理及其应用-1

14.1 更新过程介绍 (课本7.1)

14.1.1. 更新过程定义

- 定义7.1-更新过程定义：令 $\{N(t), t \geq 0\}$ 是一个计数过程
- $N(t)$ 是到时间 t 为止发生的事件数
- 以 X_n 记这个过程的第 $n-1$ 和第 n 个事件之间的间隔时间($n \geq 1$)
- 如果非负随机变量列 $\{X_1, X_2, \dots\}$ 是独立同分布的，那么计数过程 $\{N(t), t \geq 0\}$ 称为更新过程

14.1.1. 更新过程定义

●更新过程理解

- 计数过程，直到第一次事件发生的时间有某个分布 F
 - 事件1和2之间的时间独立于事件1发生的时间，且分布为 F
 - 一个事件发生时，我们说发生了更新
 - 更新与事件发生是等价的
 - 从更新发生时，重新计数，则过程在概率意义下重启
 - 注意1：更新过程在更新时（事件发生时）重启，即更新时重新考虑更新过程，与原始更新过程完全同分布，且后续更新与历史更新是独立的
 - 注意2：但是，更新过程不具备一般性的无记忆性！
-
- X_i 既可以是连续随机变量，也可以是离散随机变量！

14.1.1. 更新过程例子

更新过程：一个计数过程，其两次相继事件之间的时间是独立同分布的随机变量

- 泊松过程是更新过程吗？
- 马氏链是更新过程吗？

14.1.1. 更新过程的例子

- 例：我们有无穷多灯泡，它们的寿命是独立同分布的。再假设在某个时间开始，我们开始使用一个灯泡，当这个灯泡失效时，立刻换上新灯泡。
 - 在这些条件下，用 $N(t)$ 表示直到时刻 t 为止失效的（更新的）灯泡个数。则 $\{N(t), t \geq 0\}$ 是一个更新过程
- 这里的间隔时间就是灯泡的寿命时间，独立同分布
 - 事件就是灯泡失效/变坏，等价于灯泡更新

14.1.2. 用间隔时间 X_n 描述更新过程

更新间隔时间 X_n 的特征

●到达间隔时间 X_n 不恒等于0，相应的均值也大于0

➤ $X_n \sim i.i.d.$ F 分布函数，要求

$$F(0) = P\{X_n = 0\} < 1$$

即，间隔时间不能恒等于0

➤ 间隔时间的期望（即平均间隔时间）

$$\mu = E[X_n], n \geq 1$$

也大于0，即， $\mu > 0$

➤ 因为，已知 X_n 非负，且 X_n 不恒等于0

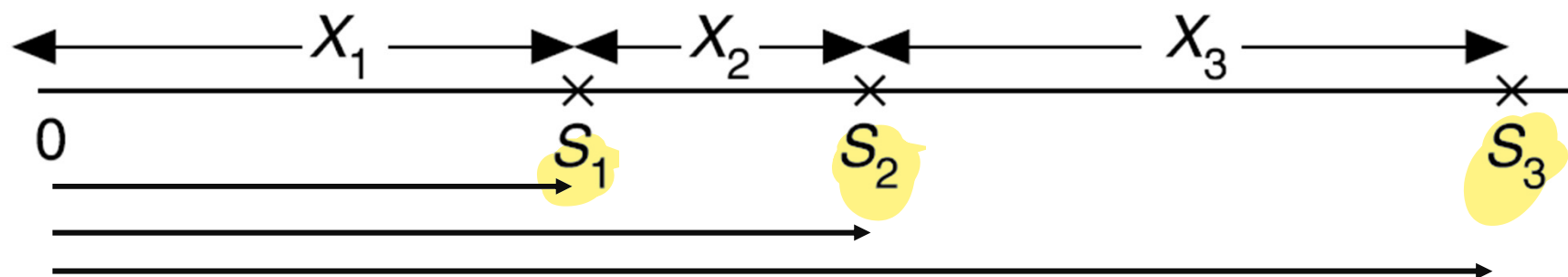
14.1.2. 用间隔时间 X_n 描述更新过程

更新时间 S_n 与更新间隔时间 X_n 的关系

- 更新时间 S_n 是第 n 次更新发生的时间
- 考虑一个到达间隔时间为 X_1, X_2, \dots 的一个更新过程，令

$$S_0 = 0, S_n = \sum_{i=1}^n X_i, n \geq 1$$

即 $S_1 = X_1$ 是第1次更新的时间； $S_2 = X_1 + X_2$ 是第二次更新的时间，等； S_n 是第 n 次更新的时间。



- 以泊松过程为例：
 - S_n 是泊松过程的等待时间
 - X_n 是泊松过程的到达间隔时间

14.1.3. $N(t)$ 的初步结论1

问题：有限时间内，能发生无穷多次更新吗？

- 数学语言：当 $t < \infty$ ，能有 $N(t) = \infty$ 吗？
- No

推导思路：



➤ 第一步：确立 $N(t)$ 与 S_n 的关系

➤ 非常重要

➤ 第二步：利用强大数定律

14.1.3. $N(t)$ 的初步结论1

$N(t)$ 与 S_n 的关系1:

- $N(t)$ 是到时间 t 发生的更新事件数
- S_n 是更新 n 发生的时间
- 首先注意到:

$$\{N(t) \geq n\} \leftrightarrow \{S_n \leq t\}$$

- 时刻 t 之前的更新数 $\geq n$, 当且仅当第 n 次更新发生在时刻 t , 或时刻 t 之前

14.1.3. $N(t)$ 的初步结论1

$N(t)$ 与 S_n 的关系2:

$$N(t) = \max\{n: S_n \leq t\}$$

➤ 注意: $N(t)$ 是到时间 t 发生的事件数

➤ 可知:

$$\{N(t) = n\} \leftrightarrow \{S_n \leq t \text{ 且 } S_{n+1} > t\}$$

➤ 时间 t 之前恰好发生 n 次更新, 需要 $S_n \leq t$ 且 $S_{n+1} > t$

➤ $S_n \leq t$ 说明, t 之前至少已经发生了 n 次更新

➤ 结合 $S_{n+1} > t$, 说明到 t 时尚未发生第 $n+1$ 次更新

➤ $S_n \leq t$ 且 $S_{n+1} > t$ 等价于 $\max\{n: S_n \leq t\} = n$

➤ 同时也构建了:

$$\text{必有, } S_{N(t)} \leq t \text{ 且 } S_{N(t)+1} > t$$

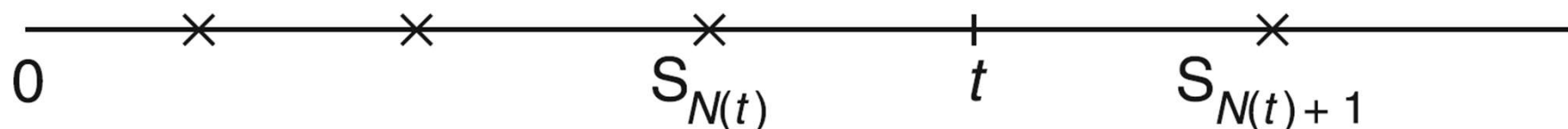
14.1.3. $N(t)$ 的初步结论1

$N(t)$ 与 S_n 的关系3:

- 极其重要的结论:

必有, $S_{N(t)} \leq t$ 且 $S_{N(t)+1} > t$

- $S_{N(t)}$ 表示的是早于或等于 t 的最后的更新事件发生的时间
(可参考课本7.3节的描述)
- $S_{N(t)+1}$ 表示的是发生在 t 之后的第一个更新的更新时间
- 图形理解:



- 例子理解: 若 $N(t) = 3$,说明在 t 时刻之前, 有3次更新发生, 所以 $S_{N(t)} = S_3 \leq t$, 且 $S_{N(t)+1} = S_4 > t$
- 否则有矛盾, 若 $S_4 \leq t$, 必有 $N(t) \geq 4$

14.1.3. $N(t)$ 的初步结论1

强大数律应用:

➤ 由于 $S_n = \sum_{i=1}^n X_i$, 利用强大数率得到, 以概率1有:

$$\text{当 } n \rightarrow \infty \text{ 时, } \frac{S_n}{n} \rightarrow \mu$$

➤ 由于 $\mu > 0$, 说明当 $n \rightarrow \infty$ 时, $S_n \rightarrow \infty$

➤ 因此, 对有限值 t , 当 $n \rightarrow \infty$, 必有 $S_n > t$

推得矛盾:

➤ 若, 当 $t < \infty$, $N(t) = \infty$

➤ 则有, $S_{N(t)} \rightarrow \infty$, 即必有 $S_{N(t)} > t$

➤ 但已知, 必有, $S_{N(t)} \leq t$

➤ 推得矛盾

➤ 因此, 必有:

$$\text{当 } t < \infty, N(t) < \infty$$

14. 1. 3. $N(t)$ 的初步结论2

问题：无限时间，会发生无穷多次更新吗？

● 数学语言：当 $t \rightarrow \infty$ ， $N(t) = \infty$ 吗？

● 结论是，当 $t \rightarrow \infty$ ，以概率1，下式成立：

$$N(\infty) \equiv \lim_{t \rightarrow \infty} N(t) = \infty$$

推导过程

➤ 要点：只有在到达间隔 X_n 之一是无穷的时候， $N(\infty)$ 有限
即：

$$\text{➤ } P\{N(\infty) < \infty\} = P\{X_n = \infty, \text{ 对于某个 } n\}$$

$$\text{➤ } = P\{\bigcup_{n=1}^{\infty} \{X_n = \infty\}\}$$

$$\text{➤ } \leq \sum_{n=1}^{\infty} P\{X_n = \infty\} = 0$$

➤ 所以，更新过程默认假设，间隔时间等于无穷的概率为0

14.2 $N(t)$ 的分布 (课本7.2)

14.2.1. $N(t)$ 的分布的表达形式-1

利用 S_n 的分布函数表示 $N(t)$ 的分布

• $N(t)$ 与 S_n 的进一步关系：

$$N(t) \geq n \leftrightarrow S_n \leq t$$

➤ 由上述关系：

$$\begin{aligned} P\{N(t) = n\} &= P\{N(t) \geq n\} - P\{N(t) \geq n + 1\} \\ &= P\{S_n \leq t\} - P\{S_{n+1} \leq t\} \\ &= F_n(t) - F_{n+1}(t) \end{aligned}$$

➤ $S_n = \sum_{i=1}^n X_i$; $X_i \sim i.i.d. F$ 分布函数; F_n 为 n 个 F 的卷积

14.2.2. 时间间隔为几何分布的更新过程



●例7.1：假设更新过程的间隔时间 X_n 服从几何分布，即
 $P\{X_n = i\} = p(1 - p)^{i-1}, i \geq 1$. 求 $P\{N(t) = n\}$ 。

注意点：

- 此时考虑的是离散时间
- 各时刻对应1次伯努利试验，是否发生更新，发生概率是 p

对 S_n 的理解： $S_n = \sum_{i=1}^n X_i$

➤ S_n 服从负二项分布，即

$$P\{S_n = k\} = \begin{cases} \binom{k-1}{n-1} p^n (1-p)^{k-n}, & k \geq n \\ 0, & k < n \end{cases}$$

- S_1 可以解释为为了得到1次成功所必须的试验次数
- S_n 可以解释为为了得到 n 次成功所必须的试验次数

14.2.2. 时间间隔为几何分布的更新过程



$N(t)$ 的分布可通过 S_n 的分布函数表示为：

$$\begin{aligned} P\{N(t) = n\} &= P\{S_n \leq t\} - P\{S_{n+1} \leq t\} \\ &= \sum_{k=n}^{[t]} \binom{k-1}{n-1} p^n (1-p)^{k-n} - \sum_{k=n+1}^{[t]} \binom{k-1}{n} p^{n+1} (1-p)^{k-n-1} \end{aligned}$$

对 $N(t)$ 的直接理解： *Binomial*(n, p)

- 对每个时刻，更新事件以概率 p 独立发生
- $N(t)$ 为到时刻 n 发生更新事件的次数

$$P\{N(t) = n\} = \binom{[t]}{n} p^n (1-p)^{[t]-n}$$

- 也自然地得到如下关系式：

$$\begin{aligned} P\{N(t) = n\} &= \binom{[t]}{n} p^n (1-p)^{[t]-n} \\ &= \sum_{k=n}^{[t]} \binom{k-1}{n-1} p^n (1-p)^{k-n} - \sum_{k=n+1}^{[t]} \binom{k-1}{n} p^{n+1} (1-p)^{k-n-1} \end{aligned}$$

14. 2. 3. $N(t)$ 的分布的表达形式-2

利用 S_n 的密度函数表示 $N(t)$ 的分布

- 利用全概率公式，对 S_n 取条件：

$$\begin{aligned}P\{N(t) = n\} &= \int_0^\infty P\{N(t) = n | S_n = y\} f_{S_n}(y) dy \\&= \int_0^t P\{X_{n+1} > t - y | S_n = y\} f_{S_n}(y) dy \\&= \int_0^t \bar{F}(t - y) f_{S_n}(y) dy\end{aligned}$$

➤ 其中 $\bar{F} = 1 - F$

14.2.4. 时间间隔为指数分布的更新过程



●例7.2: 更新过程间隔时间分布函数 $F(x) = 1 - e^{-\lambda x}$, 求 $P\{N(t) = n\}$ 。

- 间隔时间为指数时间, 更新过程为泊松过程
- S_n 作为 n 个速率为 λ 的指数随机变量的和, 具有 $\text{Gamma}(n, \lambda)$ 分布。

$N(t)$ 的分布可表示为:

$$\begin{aligned} P\{N(t) = n\} &= \int_0^t \bar{F}(t-y) f_{S_n}(y) dy \\ &= \int_0^t e^{-\lambda(t-y)} \frac{\lambda e^{-\lambda y} (\lambda y)^{n-1}}{(n-1)!} dy \\ &= \frac{\lambda^n e^{-\lambda t}}{(n-1)!} \int_0^t y^{n-1} dy \\ &= e^{-\lambda t} \frac{(\lambda t)^n}{n!} \end{aligned}$$

14.2.5. $N(t)$ 的均值：更新函数

更新函数 $m(t)$ ： $N(t)$ 的均值 $m(t) = E[N(t)]$ 如何计算？

➤ 基于 $N(t)$ 的分布可求 $m(t)$ ，但可能较复杂，不易求解

可基于 $N(t)$ 与 S_n 的进一步关系：

➤ $m(t) = E[N(t)] = \sum_{n=1}^{\infty} P\{N(t) \geq n\} = \sum_{n=1}^{\infty} P\{S_n \leq t\} = \sum_{n=1}^{\infty} F_n(t)$

➤ 先用到，作业一中出现的结论：

$$\begin{aligned} E[N] &= \sum_{k=1}^{\infty} kP\{N = k\} \\ &= \sum_{k=1}^{\infty} \sum_{n=1}^k P\{N = k\} \\ &= \sum_{n=1}^{\infty} \sum_{k=n}^{\infty} P\{N = k\} \\ &= \sum_{n=1}^{\infty} P\{N \geq n\} \end{aligned}$$

➤ 再用到： $N(t) \geq n \leftrightarrow S_n \leq t$

●函数 $m(t)$ 是均值函数，称为更新函数

14.2.5. 更新函数的性质

更新函数 $m(t)$ 唯一确定更新过程

➤ 证明不做要求

- $m(t)$ 与到达间隔分布 F 间存在一一对应关系。

➤ 例如，对泊松过程来说：

$$m(t) = \lambda t$$

➤ 泊松过程是具有线性均值函数的唯一更新过程！

14.2.5. 更新函数的性质

对有限时间，更新函数是有限的

- $\forall t < \infty, m(t) < \infty$

➤ 证明很困难，对该定理证明不做要求

- 注意， $N(t)$ 以概率1有限，不能推出 $m(t) < \infty$

➤ 因为，随机变量有限，并不能推出期望有限

➤ 例如：令 Y 是随机变量，具有如下的概率分布

$$P\{Y = 2^n\} = \left(\frac{1}{2}\right)^n, \quad n \geq 1$$

$$Y \text{ 有限: } P\{Y < \infty\} = \sum_{n=1}^{\infty} P\{Y = 2^n\} = \sum_{n=1}^{\infty} \left(\frac{1}{2}\right)^n = 1$$

$$E[Y] \text{ 无限: } E[Y] = \sum_{n=1}^{\infty} 2^n P\{Y = 2^n\} = \sum_{n=1}^{\infty} 2^n \left(\frac{1}{2}\right)^n = \infty$$

14.2.6. 可计算更新函数的积分方程

- 更新函数满足的一般更新方程：

$$m(t) = \int_0^t [1 + m(t-x)]f(x)dx = F(t) + \int_0^t m(t-x)f(x)dx$$

- $f(x)$ 是间隔时间 X_i 的概率密度函数
- 很多情况是， $N(t)$ 分布不易得， S_n 分布也不易得，利用这种微分方程求解也可，仅基于间隔时间 X 的分布

推导过程

- 对首次更新的时间 X_1 取条件：

$$m(t) = E[N(t)] = \int_0^\infty E[N(t)|X_1 = x]f(x)dx$$

- $E[N(t)|X_1 = x] = 0$, 若 $x > t$
- $E[N(t)|X_1 = x] = 1 + E[N(t-x)]$, 若 $x < t$
 - 因为，已知首次更新发生的时刻 x 小于 t ，由于更新过程概率地在一次更新发生后重新开始，利用这一事实推出，在时刻 t 之前的更新次数将与1加上前 $t-x$ 时间单位中的更新次数有相同分布。

14.2.7. 时间间隔为均匀分布的更新过程



●例7.3：考虑 X_i 服从 $(0,1)$ 上的均匀分布，在 $t \leq 1$ 的情况下容易求得 $m(t)$ 的显式解。

➤ 当 $t \leq 1$ ，带入更新方程：

$$\begin{aligned} m(t) &= t + \int_0^t m(t-x)dx \\ &= t + \int_0^t m(y)dy, \text{ 这里用 } y = t-x \text{ 替换} \end{aligned}$$

➤ 两边同时求微分，得到：

➤ $m'(t) = 1 + m(t)$

➤ 令 $h(t) = m(t) + 1$ ，有， $h'(t) = h(t)$ ← 经典形式

➤ $\ln h(t) = t + C$

➤ $h(t) = Ke^t$

➤ $m(t) = Ke^t - 1$

➤ 定解条件： $m(0) = 0$ ，得到 $K = 1$

➤ 最终解： $m(t) = e^t - 1, 0 \leq t \leq 1$

14.3 极限定理及其应用

(课本7.3-部分1& 7.4部分)

14.3.1. 更新过程的速率 $1/\mu$

●命题7.1: 以概率1有

$$\text{当 } t \rightarrow \infty \text{ 时, } \frac{N(t)}{t} \rightarrow \frac{1}{\mu}$$

- 当 $t \rightarrow \infty$ 时, 到时刻 t 的**平均更新率**以概率1收敛到 $1/\mu$.
- $1/\mu$ 称为**更新过程的速率**
 - 因为 μ 是更新间隔时间的均值, 更新速率为单位时间平均发生的更新数, 也即 $1/\mu$
 - 特例 (讲义6命题4.4): 离散马氏链的常返性状态, 长程比例等于回归状态所需步长的期望的倒数
 - 马氏链的特殊情境可以考虑为更新过程

14.3.1. 更新过程的速率 $1/\mu$

推导过程:

由 $N(t)$ 与 S_n 关系的重要结论:

$$S_{N(t)} \leq t < S_{N(t)+1}$$

➤ 从而
$$\frac{S_{N(t)}}{N(t)} \leq \frac{t}{N(t)} < \frac{S_{N(t)+1}}{N(t)}$$

先说明: $t \rightarrow \infty$ 时, $\frac{S_{N(t)}}{N(t)} \rightarrow \mu$

➤ 注意到:
$$\frac{S_{N(t)}}{N(t)} = \sum_{i=1}^{N(t)} X_i / N(t)$$

➤ $\frac{S_{N(t)}}{N(t)}$ 是 $N(t)$ 个独立同分布的随机变量的均值, 由强大数律

$$\text{当 } N(t) \rightarrow \infty, \frac{S_{N(t)}}{N(t)} \rightarrow \mu$$

➤ $N(t)$ 初步结论: 当 $t \rightarrow \infty$ 时, $N(t) \rightarrow \infty$, 所以

$$\text{当 } t \rightarrow \infty \text{ 时, } \frac{S_{N(t)}}{N(t)} \rightarrow \mu$$

14.3.1. 更新过程的速率 $1/\mu$

再说明： $t \rightarrow \infty$ 时， $\frac{S_{N(t)+1}}{N(t)} \rightarrow \mu$

- 另外，注意到： $\frac{S_{N(t)+1}}{N(t)} = \left(\frac{S_{N(t)+1}}{N(t)+1} \right) \left(\frac{N(t)+1}{N(t)} \right)$
- 当 $t \rightarrow \infty$ 时， $\frac{S_{N(t)+1}}{N(t)+1} \rightarrow \mu$ 且 $\frac{N(t)+1}{N(t)} \rightarrow 1$
- 所以，当 $t \rightarrow \infty$ 时， $\frac{S_{N(t)+1}}{N(t)} \rightarrow \mu$

$\frac{t}{N(t)}$ 在 $\frac{S_{N(t)}}{N(t)}$ 和 $\frac{S_{N(t)+1}}{N(t)}$ 之间，得到结论：

$$\text{当 } t \rightarrow \infty \text{ 时, } \frac{t}{N(t)} \rightarrow \mu$$

14.3.2. 更新过程速率的例子

●例7.4：杰伦奶茶店有一台用电池的老唱片机。一旦电池失效，主理人立即换上新电池。如果电池的寿命（小时）在区间(30,60)上均匀分布，长远来看，更换电池的速率是什么？

更新过程速率的求解：

$$\text{当 } t \rightarrow \infty \text{ 时, } \frac{N(t)}{t} \rightarrow \frac{1}{\mu} = \frac{1}{\frac{30+60}{2}} = \frac{1}{45}$$

- 说明长远来看，单位时间(一小时)更新 $\frac{1}{45}$ 次
- 也即，主理人须45小时更换一次电池

14.3.2. 更新过程速率的例子

●例7.5：如果杰伦奶茶店储藏空间非常有限，主理人想换电池时，都需要去买，购买新电池花的时间是 $(0,1)$ 上均匀分布的。那么，长远来看，更换电池的速率是什么？

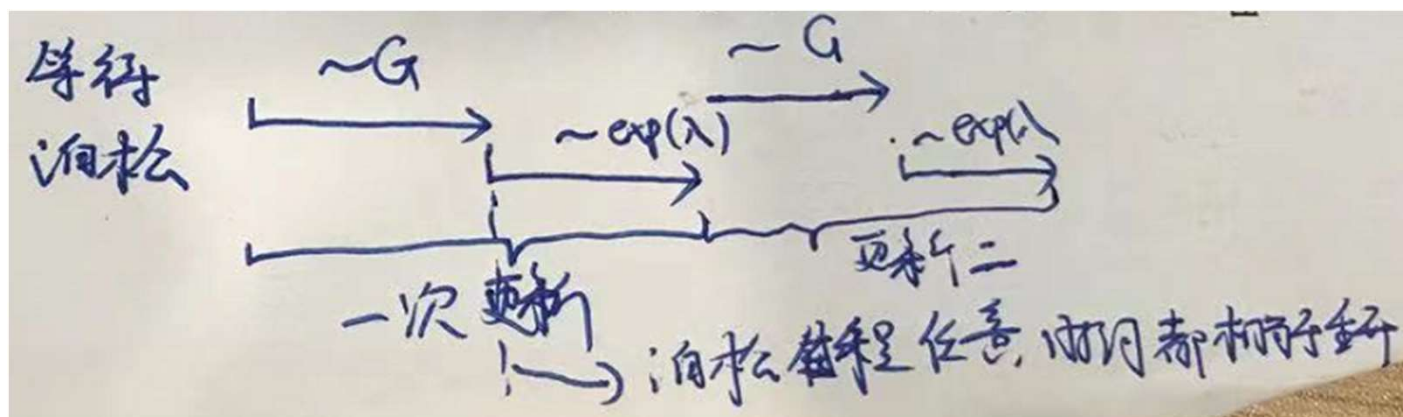
➤ 本质上就是间隔时间变长！

$$\text{当 } t \rightarrow \infty \text{ 时, } \frac{N(t)}{t} \rightarrow \frac{1}{\mu} = \frac{1}{E(U_1)+E(U_2)} = \frac{1}{45+0.5}$$

➤ 说明长远来看，主理人须45.5小时更换一次电池

14.3.2. 更新过程速率的例子

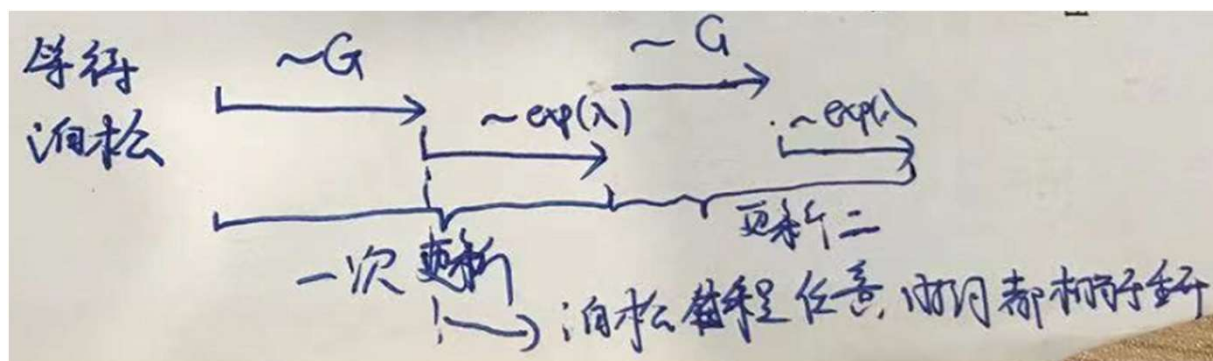
- 例7.6：假设潜在顾客按照速率为 λ 的泊松过程来到只有一个服务窗口的杰伦奶茶店。
- 假设，潜在顾客只在服务窗口有空时进入奶茶店消费。如果在奶茶店中已经有顾客，则后来者选择立即放弃消费。
- 如果我们假定进入奶茶店的顾客在店里停留的时间是一个具有分布 G 的随机变量，那么
 - (a) 顾客进入银行的速率是多少？
 - (b) 潜在的顾客确实进入银行的比例是多少？



14.3.3. 均匀间隔时间的更新速率

更新过程建模

- 要点：确定更新过程的间隔时间
- 定义过程在第一个顾客进入银行时开始，即时刻0恰好有一个顾客进入银行。



更新过程速率的求解：

- 以 μ_G 记平均服务时间，那么由泊松过程的无记忆性，进入顾客间的间隔时间的均值是

$$\mu = \mu_G + \frac{1}{\lambda}$$

- 因此，长期来看，进入银行的顾客的速率为：

$$\frac{1}{\mu} = \frac{\lambda}{1 + \lambda \mu_G}$$

14.3.3. 均匀间隔时间的更新速率

进入银行的比例求解：

- 进入速率 $\frac{1}{\mu}$ 可理解为：单位时间进入银行的人数
- 到来的速率为 λ ：单位时间到达人数
- 进入人数/到达人数，给出进入银行的顾客的比例：

$$\frac{\frac{\lambda}{1+\lambda\mu_G}}{\lambda} = \frac{1}{1+\lambda\mu_G}$$

具体算例：

- 特别地，如果 $\lambda = 2$ ，而 $\mu_G = 2$ ，那么5个顾客中只有1个将确实进入这个系统。

14.3.4. 更新报酬过程

更新报酬过程的定义

- 考虑一个更新过程 $\{N(t), t \geq 0\}$, 到达间隔时间为 X_n .
 - $E[X_n] = E[X]$.
- 假设更新 n 发生时, 我们接受一个报酬 R_n .
 - 假定 $R_n (n \geq 1)$ 独立同分布
 - $E[R_n] = E[R]$.
 - 注意: R_n 可能依赖于 X_n 的长度, 也可能是在过程中累计获得。
- 令
$$R(t) = \sum_{n=1}^{N(t)} R_n$$
 - $R(t)$ 代表的是到时刻 t 赚到的全部报酬。
- $\{R(t), t \geq 0\}$ 被称为更新报酬过程。

14.3.4. 更新报酬过程的极限定理

更新报酬过程的极限定理

●命题7.3: 若 $E[R] < \infty$ 且 $E[X] < \infty$, 那么

(a) 以概率1, 有 $\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{R(t)}{t} = \frac{E[R]}{E[X]}$

(b) $\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{E[R(t)]}{t} = \frac{E[R]}{E[X]}$

➤ $\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{R(t)}{t}$ 是 单位时间的长程平均报酬(费用, 花费)
 = 到时间 t 为止的所有报酬, 除以到时间 t 的时间
 = 一次更新的期望报酬除以一次更新的期望长度
 = $\frac{E[\text{一个循环引起的费用}]}{E[\text{一个循环的长度}]}$

➤ 为了方便理解: 一次更新, 也称为一个循环

➤ (a)的证明很简单, (b)的证明不做要求

14.3.4. 更新报酬过程的极限定理

(a) 的证明:

以概率1, 有 $\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{R(t)}{t} = \frac{E[R]}{E[X]}$

➤ 注意到:

$$\frac{R(t)}{t} = \frac{\sum_{n=1}^{N(t)} R_n}{t} = \frac{\sum_{n=1}^{N(t)} R_n}{N(t)} * \frac{N(t)}{t}$$

➤ 应用一般强大数定律:

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{\sum_{n=1}^{N(t)} R_n}{N(t)} = E[R]$$

➤ 结合命题7.1, 得到结果

14.3.4. 更新报酬过程实例

- 例7.14：汽车寿命是一个具有分布 H 和概率密度 h 的连续随机变量 X , 默认为*i.i.d.*。
- 布朗先生的做法是，一旦车坏了（即到达寿命）或者用了 T 年，他就购买一辆新车。
- 假设新车价格 C_1 美元，车坏了的附加花费为 C_2 美元。
- 用过的车直接销毁，没有剩余价值。
- 布朗先生的长程平均费用是多少？

构建更新报酬过程

- 将买一辆新车定义为一次更新，即一个循环
- 间隔时间为 $\min(T, X)$
- 循环内花费(更新报酬过程中的报酬):

$$R_n = \text{新车价格} + \text{车坏费用}$$

14.3.4. 更新报酬过程的实例

确定循环（更新）期望花费 $E[R_n]$ 和期望间隔时间：

- 对 $\min(T, X)$ 的取值取条件
 - 若 $\min(T, X) = T$, 则费用为 C_1
 - $P\{\min(T, X) = T\} = P\{X > T\}$
 - 若 $\min(T, X) = X$, 则费用为 $C_1 + C_2$
 - $P\{\min(T, X) = X\} = P\{X \leq T\}$

➤ 所以：

$$\begin{aligned} E[R_n] &= C_1 * P\{X > T\} + (C_1 + C_2) * P\{X \leq T\} \\ &= C_1 + C_2 H(T) \end{aligned}$$

同理：

$$\begin{aligned} E[\min(T, X)] &= T * P\{X > T\} + E[X|X \leq T] * P\{X \leq T\} \\ &= \int_T^\infty T h(x) dx + \int_0^T x \frac{h(x)}{P\{X \leq T\}} dx * P\{X \leq T\} \\ &= T[1 - H(T)] + \int_0^T x h(x) dx \end{aligned}$$

14.3.4. 更新报酬过程实例

应用更新报酬过程的极限定理:

➤ 命题7.3:

$$\begin{aligned}
 \text{长程平均花费} &= \frac{E[\text{一个循环引起的费用}]}{E[\text{一个循环的长度}]} \\
 &= \frac{E[R_n]}{E[\min(T, X)]} \\
 &= \frac{C_1 + C_2 H(T)}{\int_0^T x h(x) dx + T[1 - H(T)]}
 \end{aligned}$$

14.3.4. 更新报酬过程实例

- 例7.16：假设顾客按速率 λ 的泊松过程到达一个单服务线系统。在到达时必须通过一个通向服务线的门。每次有顾客通过这个门，随后门会锁住 t 单位时间，之后开放。
- 顾客在门锁住的时间到来，就会流失，并导致一个费用 C 。
- 顾客在门开放的时间到来，就进入门内；若此时服务线闲着，顾客接受服务，如果服务线忙着，则该顾客流失，并导致一个费用 K 。
- 服务线服务一个顾客的时间是速率为 μ 的指数分布。
- 求此系统导致的单位时间的平均费用！

14.3.4. 更新报酬过程实例

●难点：构建更新过程，保证间隔时间*i.i.d.*

- 解决：每次一个到达的顾客发现门没锁，为一次更新事件
 - 更新事件之间的时间间隔分布为 $t + X$ ，其中 t 为固定的时间，而 X 是服从参数 λ 的指数分布的
 - 间隔时间是iid的：服务线的忙碌与否不影响顾客发现门锁没锁，

► $t + X$ 产生多少费用

