泊松过程与排队论-作业

#SP

2-6 冗余系统的可靠性

首先给出一个暴力,但并不能做出最终答案的方法

由题意得, X_i 服从参数为 λ_i 的指数分布。因此, $\sum_{i=1}^n X_i$ 应当服从 Gamma 分布。记 $X = \sum_{i=1}^n X_i$:

$$F_X(t) = 1 - \sum_{i=0}^{n-1} rac{(\mu_1 t)^i e^{-\mu_1 t}}{i!}$$

$$F_Y(t) = 1 - \sum_{i=0}^{m-1} rac{(\mu_2 t)^i e^{-\mu_2 t}}{i!}$$

那么

$$P(\min(X,Y) < t) = 1 - P(X > t)P(Y > t) = 1 - \sum_{i=0}^{n-1} \frac{(\mu_1 t)^i e^{-\mu_1 t}}{i!} \sum_{j=0}^{m-1} \frac{(\mu_2 t)^j e^{-\mu_2 t}}{j!}$$

为了方便叙述,记 $Z = \min(X, Y)$,那么显然有:

$$f_Z(t) = \frac{\mathrm{d}P(\min(X,Y) < t)}{\mathrm{d}t} = \frac{\mu_1 \exp(\mu_1 t)(\mu_1 t)^{n-1}}{(n-1)!} \sum_{j=0}^{m-1} \frac{(\mu_2 t)^j \exp(-\mu_2 t)}{j!} + \frac{\mu_2 \exp(\mu_2 t)(\mu_2 t)^{m-1}}{(m-1)!} \sum_{i=0}^{n-1} \frac{(\mu_1 t)^j \exp(-\mu_1 t)}{i!}$$

积分求解期望即可:

$$\mathrm{E}[Z] = \int_0^\infty t f_Z(t) dt$$

再给出答案上的思路

将 | 型零件和 || 型零件失效的过程建模成两类泊松过程。那么 | 类过程的强度为 μ_1 , || 类过程的强度为 μ_2 , 两类过程的强度之和就是 $\mu_1 + \mu_2$, 取定条件: 在第 N 次到达时机器损坏,那么这次损坏的时间期望为:

$$\mathrm{E}(t|n=N)=rac{N}{\mu_1+\mu_2}$$

对 N 取期望, 我们就知道了:

$$\mathrm{E}[N] = rac{\mathrm{E}[N]}{\mu_1 + \mu_2}$$

那么我们只需求出 E[N]。注意到 N 只能取在 $[\min(m,n),m+n-1]$ 之间(对于左端点,这个机器的运气太差,以至于坏掉的都是 I 类型或者 II 类型的零件,结果一种零件完全没消耗,而另一种耗光了;对于右端点,这个机器的运气太好,以至于一种零件耗光了,另一种恰好剩下一个)。

那么,我们计算第 k 次到达时机器损坏的概率:这有两种可能:第一种,在前 k-1 次到达中,n 个 l 类型零件已经坏了 n-1 个,这次损坏的恰好又是 l 类型的零件;第二种,在前 k-1 次到达中,m 个 l 类型零件已经坏了 m-1 个,这次坏的恰好又是 l 类型。考虑到对于任意的一次到达,损坏的零件为 l 型的概率是 $\mu_1/(\mu_1+\mu_2)$,损坏的为 l 型的概率是 $\mu_2/(\mu_1+\mu_2)$,根据上面的语言叙述,E[N] 可以用如下的方程表达:

$$\mathrm{E}[N] = \sum_{k=\min(m,n)}^{m+n-1} k \left[C_{k-1}^{n-1} \left(\frac{\mu_1}{\mu_1 + \mu_2} \right)^n \left(\frac{\mu_2}{\mu_1 + \mu_2} \right)^{k-n} + C_{k-1}^{m-1} \left(\frac{\mu_1}{\mu_1 + \mu_2} \right)^{k-m} \left(\frac{\mu_2}{\mu_1 + \mu_2} \right)^m \right]$$

这样我们就得到了答案的结果。

2-8 生成 Poisson 随机变量

注意到:

$$P(X_i < t) = P\left(-rac{\ln U_i}{\lambda} < t
ight) = P(U_i > \exp(-\lambda t)) = 1 - \exp(-\lambda t)$$

那么

$$f_X(t) = \lambda \exp(-\lambda t)$$

命题得证。

由于指数分布和泊松分布之间的联系,我们考虑一个强度为 λ 的 Poisson 过程在 [0,1] 这段时间上的到达数量,并用 X_i 代表第 i-1 个到达和第 i 个到达之间的等待时间。那么,到达的次数 n 应当满足:

$$\sum_{i=1}^n X_i \leq 1 \leq \sum_{i=1}^{n+1} X_i$$

将题目中 X_i 的定义代入并化简即可得到:

$$\prod_{i=1}^n U_i \geq e^{-\lambda} \geq \prod_{j=1}^{n+1} U_i$$

命题得证。

2-9 不均匀硬币

要想以 N_i 次掷硬币丢出 n_i 次第 i 个面,那么我们就需要在前 N_i-1 次掷硬币中丢出 n_i-1 次,在第 N_i 次恰好掷出第 i 个面。那么, N_i 的分布是负二项分布:

$$P(N_i = k) = C_{k-1}^{n_i-1} p_i^{n_i} (1 - p_i)^{k-n_i}$$

这些 N_i 显然不是互相独立的。假设你掷出硬币的第 1 面的次数很多,那么 N_1 就很小,相应地, $N_i (i \neq 1)$ 就要增大。因此 N_i 不独立,且两两之间有负的协方差。

我们将掷出第i 面的概率记为 p_i ,将掷出第i 面的事件称为第i 类事件。那么,第i 类事件的到达过程就是在从一个强度为 1 的泊松过程上以 p_i 的概率采样,那么采样得到的就是强度为 p_i 的泊松过程。 T_i 可以看作是第i 类事件到达 n_i 次所需的时间总和。那么它显然服从参数为 n_i 和 p_i 的 Gamma 分布:

$$f_{T_i}(t) = rac{\lambda \exp(-p_i t)(p_i t)^{n_i-1}}{(n_i-1)!}$$

根据本书中的命题 2.3.2,在这种情况下,掷出次数的随机变量是独立的 Poisson 变量,因此这些 T_i 也应当是独立的。 Gamma 分布的期望是已知的,这里问的应该是 $\mathbf{E}[T]$ 的表达式

$$egin{aligned} \mathrm{E}[T] &= \int_0^\infty P(T_i > t) dt \ &= \int_0^\infty (\prod_{i=1}^r \int_t^\infty rac{\lambda \exp(-p_i t) (p_i t)^{n_i - 1}}{(n_i - 1)!}) \end{aligned}$$

由于 E[T] = E[NE[X]] = E[N], 因此:

$$\mathrm{E}[N] = \mathrm{E}[T]$$

2-17 次序统计量

按照题目 (a)中的叙述,i-1 个变量小于 x 的概率为 $(F(x))^{i-1}$,n-i 个变量大于 x 的概率为 $(\bar{F}(x))^{n-i}$,那么我们可以证得 $X_{(i)}$ 的密度函数为:

$$f_{X_{(i)}} = rac{n!}{(i-1)!(n-1)!} (F(x))^{i-1} (ar{F}(x))^{n-i} f(x)$$

在 $X_{(i)} < x$ 时,说明第 i 个最小者已经小于 x,那么可以有 i 个,i+1 个,i+2 个,……,n 个小于 x 。那么:

$$P(X_{(i)} < x) = \sum_{k=i}^n C_k^n (F(x))^k (1-F(x))^{n-k}$$

我们将 X_i 的分布取为 [0,1] 上的均匀分布,那么利用 (a)和 (b)中的结果,得到:

$$\int_0^y \frac{n!}{(i-1)!(n-1)!} x^{i-1} (1-x)^{n-i} dx = \sum_{k=i}^n C_k^n y^k (1-y)^{n-k}$$

如果 $S_i < N(t)$,也就是说,第 i 个事件是在 t 时刻前发生的。那么, $S_1, S_2 \cdots, S_n$ 与 [0, t] 上均匀分布的 n 个随机变量的 n 个次序统计统计量有相同的分布。那么到达时间的分布:

$$f_{S_i}(x) = rac{n!}{(i-1)!(n-i)!} (rac{x}{t})^{i-1} (rac{1-x}{t})^{n-i} rac{1}{t} dx$$

到达时间的期望为

$$\mathrm{E}(S_i) = \int_0^t x f_{S_i}(x)$$

<mark>实际上可以不需要真的计算这个积分,我们可以直观地求解</mark> 在长度为 t 的时间区间内随机放入 n 个事件,这些事件将区间均匀分成了 n+1 段,那么其中第 i 个事件发生的时间的期望应该是:

$$\mathrm{E}[S_i|N(t)=n]=rac{t}{n+1}i \quad (i\leq n)$$

由于 Poisson 过程是有无记忆性的,那么在 t 之后,两个事件到来的时间间隔期望也是 t/(n+1) ,因此

$$\mathrm{E}[S_i|N(t)=n]=t+rac{i-n}{n+1}t$$

这一问不确定做的对不对,因为按理说 (e)应该可以用上 (d)的结论,但是我没有用上 这似乎说明带有 t 的更新区间比其他的区间更长,可能与课本 72 页的定理不谋而合?

2-24 追逐

这题是直接看的答案

由于车辆进入公路是一个 Poisson 过程,我们从这个 Poisson 过程上采样:考虑一个以速度 v 在时刻 t 进入公路的车辆 A,如果一辆在时刻 s 以速度 X 进入的车辆 B 与 A 相遇,那么"B 进入公路"这一事件就被计数一次;如果 B 与 A 没有相遇,那么"B 进入公路"这一事件就不被计数。也就是说,以 G 记旅行时间的分布,那么一个发生在时刻 s 的事件被计数的概率为:

$$p(s) = egin{cases} ar{G}(t+t_v-s) & s < t \ G(t+t_v-s) & t < s < t+t_v \ 0 & others \end{cases}$$

因此, 总共的计数次数的期望为:

$$\lambda\int_0^tar{G}(t+t_v-s)ds+\lambda\int_t^{t+v}G(t+t_v-s)ds=\lambda\int_0^{t_v}G(y)dy+\lambda\int_{t_v}^{t+t_v}ar{G}(y)dy$$

对上式求导,并且考虑到在 $t \to \infty$ 时, $\bar{G}(t+t_v) \to 0$,得到:

$$G(t_v) - 0 + ar{G}(t+t_v) - ar{G}(t_v) = 0 \Rightarrow G(t_v) = ar{G}(t_v) \Rightarrow G(t_v) = rac{1}{2}$$

从而证得了原命题。本题非常巧妙,重点还是利用"相遇"这一事件平稳增量、独立增量的特性,将其建模为 Poisson 过程。

2-32 非时齐 Poisson 过程

没做完,不会

我们直接证明一个加强的结论: 到达时间的有序集合 S_1, S_2, \cdots, S_n 与 n 个具有 F(x) 分布的变量的次序统计量有相同的分布。仿照定理 2.3.1 的证明过程,我们找到 $0 < t_1 < t_2 < \cdots < t_{n+1} = t$,并且找到足够小的 h_i ,使得 $t_i + h_i < t_{i+1}$,那么:

$$P(t_i \leq S_i \leq t_i + h_i, i = 1, 2, \cdots, n | N(t) = n) \ = rac{\prod_i \lambda(t_i) h_i \exp(-\lambda(t_i) h_i) \cdot \exp(-(m(t) - \sum_i \lambda(t_i) h_i))}{\exp(-m(t))(m(t))^n / n!} \ = rac{n! \prod_i \lambda(t_i)}{(m(t))^n} \prod_i h_i$$

那么, 到达时间的联合分布为:

$$f(t_1,t_2,\cdots,t_n)=n!rac{\prod_i\lambda(t_i)}{(m(t))^n}$$

而次序统计量的联合密度为:

$$f(x_1,x_2,\cdots,x_n)=n!\prod_i f(x_i)=n!rac{\prod_i \lambda(x_i)}{(m(t))^n}$$

那么,到达时间的联合概率密度和具有 F(x) 分布的次序统计量的联合概率密度相同。

由于这里不确定它说的"在分布 F 的时间内无法工作"到底是不是指上一问中的分布 F ,为了避免混淆,我们将工人无法工作的时间的分布先记为 G 。对于一名在 S_i 时刻受伤的工人来说,在 t 时刻仍然受伤的概率为 $1-G(t-S_i)$ 。取条件于在 [0,t] 中工人受伤的人数 N ,那么:

$$\mathrm{E}[X(t)|N=n] = \mathrm{E}\left[\sum_{i=1}^n 1 - G(t-S_i)
ight] = n - n\mathrm{E}[G(t-S_i)]$$

再对 N 取期望:

• 但是这个 $E[G(t-S_i)]$ 消不去啊,尽管我们在 (a)问中已经知道了 S_i 的分布

2-41 条件 Possion 过程

没有独立增量的原因是,根据本书 2.6 节的介绍,我们只要知道一段时间内发生的事件数目,我们就可以推断出 Λ 的分布,从而 Λ 的分布又可以影响其他时间段上发生的事件数目。因此,两个时间段上发生的事件数目是不是互相独立的。因此,Poisson 分布没有独立增量。在给定的条件 $N(t)=n, S_i=s_i$ 时:

$$P(\Lambda = \lambda | N(t) = n, S_i = s_i) = rac{P(\Lambda = \lambda, N(t) = n, S_i = s_i)}{P(N(t) = n, S_i = s_i)}$$

其中:

$$P(\Lambda=\lambda,N(t)=n,S_i=s_i)=rac{\exp(-\lambda t)(\lambda t)^n}{n!}rac{n!}{t^n}dG(\lambda)$$

$$P(N(t) = n, S_i = s_i) = \int_0^\infty \frac{\exp(-\lambda t)(\lambda t)^n}{n!} \frac{n!}{t^n} dG(\lambda)$$

那么:

$$P(\Lambda=\lambda|N(t)=n,S_i=s_i)=rac{\exp(-\lambda t)(\lambda t)^ndG(\lambda)}{\int_0^\infty \exp(-\lambda t)(\lambda t)^ndG(\lambda)}$$

因此, Λ 的条件分布只与 n 有关。我们也就说它只通过 N(t)=n 依赖于历史。在 N(t)=n 的条件下,下一次到达间隔的概率密度为:

$$f(S_{n+1}-S_n=t_0|N(t)=n)=rac{\int_0^\infty\lambda\exp(-\lambda t_0)(\lambda t)^n\exp(-\lambda t)dG(\lambda)}{\int_0^\infty(\lambda t)^n\exp(-\lambda t)dG(\lambda)}dt_0 \ P(N(h)\geq 1)=1-P(N(h)=0)=1-\int_0^\infty\exp(-\lambda h)dG(\lambda)$$

因此, 设这里的积分和极限符号可以交换:

$$\lim_{h\to 0}\frac{P(N(h)\geq 1)}{h}=\lim_{h\to 0}\frac{1-\int_0^\infty \exp(-\lambda h)dG(\lambda)}{h}=\lim_{h\to 0}\frac{\int_0^\infty 1-\exp(-\lambda h)dG(\lambda)}{h}=\int_0^\infty \lambda dG(\lambda)$$

它们是同分布的。但是由 (a)中论述可知, 它们不是独立的。