

## 对于计划及备件供应的统计理论 的一个贡献\*

J. 柯夏西尼克

(捷克科学院通讯院士)

备件的问题,是国民经济中一个很重要的问题。备件的适当供应可以防止相当的损失,同时也是产品稳定出口的条件之一。为了保养机器和设备,我们必须在储藏中,或者通过商业路线,能得到足够的备件供应。易于损坏的部分必须由出产商随着新机器而供应。

对于磨损,我们了解为一个物件逐渐损坏,终于成为无法使用。磨损是由好多因素产生的;有些因素经常作用,有些因素则是随机出现。在前一情形,我们可以提到,比如说:在工作时间,由于连续加载以致摩擦而损坏,以及材料的疲劳等等。在后一情形,可以提到工作条件的随机变动,例如湿度、温度、同周围的化学成分。但是经常作用的因素也能受到随机因素的影响,比如说:在工作中由于加载而遭致的磨损,也同载荷本身的随机变化、机件材料的机械性质的变差、制造和装配时的随机误差等等有关。

由于随机因素的影响,机件的有用寿命常常变动很大。我们可以提到下列物件的有用寿命的变差:电灯泡、收音机中的真空管、球轴承、工艺过程中的设备、汽车轮胎、火车车轮等等各式各样的机件;或者更明显地说,各式各样的机器和设备的元件。

影响元件有用寿命的因素,在很大范围内,是可以加以控制的。这就是质量控制的任务。在另一方面,工作条件和它的变差却很难控制。下面我们将要考虑,在稳定的工作和制造条件下,机件有用寿命的变差。在这些条件下,所有由于任一特殊情况而引起的,机件寿命的变差形成一个集体,它具有一个常概率分布。

首先让我们假定,在 $t=0$ 的时候,我们将 $N(0)$ 部机器来使用。并且假定每一部机器只包括一个这样的机件,如果它损坏了,机器便不能运行。工作条件假定是稳定的。当那些机件磨损时,运行着的机器数目便逐渐减少。用 $N(t)$ 表示在 $t$ 的时候,运行着的机器的数目,那末

$$N(t) \leq N(0).$$

如果 $N(0)$ 很大, $N(t)$ 是 $t$ 的函数,因此便描出了一条曲线。这条曲线从 $N(0)$ 起,

\* 1956年12月26日收到。

当  $t$  增大的时候, 便渐趋于零. 当残存得最长的最后一个机件损坏时, 便达到零点. 为了我们的目的,  $N(t)/N(0)$  是更有用. 曲线  $\nu(t) = N(t)/N(0)$  将被称为已给机械的“死亡率”曲线. 它告诉我们在一定的时间以后, 有多少机件仍旧有用. 为了对于这些曲线可能采取的形状得到一些概念, 我们将根据简化了的并局限了的假定, 来推演一些方程.

我们现在假定在单位时间内损坏了的机件数目, 同正在使用的机件数目成正比:

$$-dN = \xi N dt. \quad (1)$$

比例常数用  $\xi$  来表示. (1) 式的积分便给出“死亡率”方程

$$N = Ke^{-\xi t}.$$

积分常数  $K$  由  $t=0$  时  $N=N(0)$  的情况来决定. 因此

$$N(t) = N(0)e^{-\xi t}. \quad (2)$$

在这种假定下, “死亡率”曲线是一条指数曲线. 这个例子仅仅是许多可能情况中的一种. 关于“死亡率”的瞬时强度和由其推演出的“死亡率”曲线, 可以有一些其他假定. 比如说:

$$\frac{dN}{dt} = -\xi N^k t^m. \quad (3)$$

当  $k=1, m=1$  的时候, 便引导出下列关系:

$$\frac{N(t)}{N(0)} = e^{-\frac{\xi}{2}t^2}. \quad (4)$$

从选定的假定来推导“死亡率”曲线, 本身并没有太大的意义. 这样的曲线可以用来作模型, 同实际中出现的并且仅仅从观察大量实际情况所得出的“死亡率”曲线相比较. 例如一个标准的情况, 便是人类死亡率曲线 (图 1). 它给了我们一定数量的人的出生和生存下去的百分比.

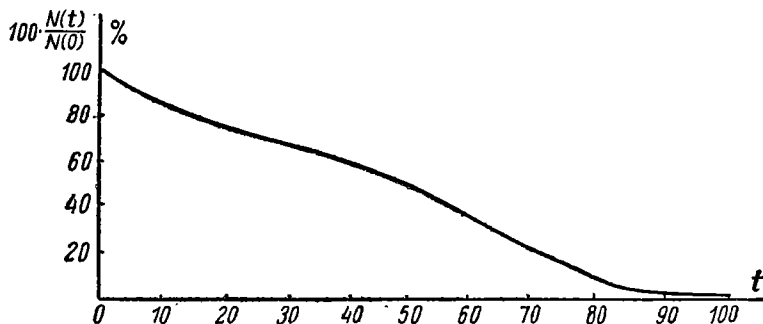


图 1.

具有完全相同的有用寿命的机件的“死亡率”曲线, 应该表示成为一条与轴平行的直线, 并且当所有的机件都“死亡”的时候, 便突然停止 (图 2).

表达将达到一定寿命  $t$  的概率密度曲线  $h(t)$  便是“死亡率”曲线的负微分。微小面积  $h(t)dt$  给出在  $t$  的时候,变为不能运行的机件的数目同  $N(0)$  的比例。从这个观点,“死亡率”曲线便表现为达到  $t$  或更长寿命的概率的曲线。

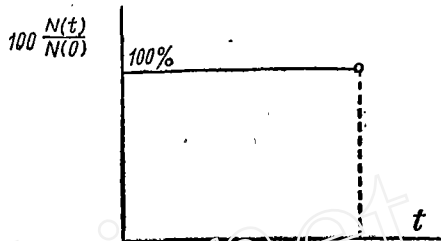


图 2.

我們考慮下列問題：在時間  $t=0$  的時候，我們將  $N(0)$  部機器投入生產。每部機器僅僅包含一個機件可能會磨損。概率密度曲線  $h(t) = -\frac{d}{dt} \frac{N(t)}{N(0)}$  是已給的。還有讓  $\dot{m}(t)$  為出產商供給備件的強度。在時間  $dt$  內，供應了  $\dot{m}(t)dt$  個備件。在這個供應內，可以包括裝備在整個新機器里的機件數目，假如不是更換磨損的機件而是更換整個機器，或者是加添新機器的話。自然我們是假定每個機件或每部機器從製造商處送到後，便立即投入生產。那末在時間  $t$ ，將有  $N(t)$  部機器在運行，這里

$$N(t) = N(0)v(t) + \int_0^t \dot{m}(\tau) \cdot v(t-\tau) d\tau. \quad (5)$$

運行着的機器的瞬時數目，是在開始投入生產的  $N(0)$  部機器的瞬時部數加上後來以  $\dot{m}(\tau)d\tau$  數量連續供應的數量而得。這許多機件的磨損是按照同一“死亡率”曲線  $v(t)$ 。自然我們必須了解，在  $\tau$  的時候供應的數量  $\dot{m}(\tau)d\tau$  是從時間  $\tau$  起開始磨損，也就是按照關係(5)而磨損。

R. V. 邱吉爾<sup>1)</sup>已經提到這個簡單問題的答案，他用了拉氏變換來解方程(5)。我們將用下列變換：

$$N(t) \Rightarrow p \int_0^\infty N(t) e^{-pt} dt = F(p), \quad (5a)$$

$$m(t) \Rightarrow p \int_0^\infty m(t) e^{-pt} dt = M(p), \quad (5b)$$

$$v(t) \Rightarrow p \int_0^\infty v(t) e^{-pt} dt = \frac{1}{(\xi p)}. \quad (5c)$$

函數  $m(t) = \int_0^t \dot{m}(\tau) d\tau$  給出在  $m(0)=0$  的情況下，由時間  $t=0$  起供應的備件的總數。

1) Modern Operational Mathematics in Engineering, 1944, p. 79.

假使(5)式的双方各乘以  $e^{-pt}$ , 并且由零到无穷大积分, 我們便得到

$$F(p) = \frac{N(0)}{\mathfrak{S}(p)} + \frac{M(p)}{\mathfrak{S}(p)} = \frac{1}{\mathfrak{S}(p)} [N(0) + M(p)]. \quad (6)$$

因此函数  $N(t)$  的  $F(p)$  可以求得. 假如在任何时间  $t$  需要正在生产的机器的数目是决定了, 那末我們可以用同一个方程去计算备件供应的必须强度, 或者从零时起, 在这种强度下供应的备件的总数.

如果“死亡率”曲线是指数函数, 这就是

$$\nu(t) = e^{-\lambda t},$$

那么

$$\frac{1}{\mathfrak{S}(p)} = \frac{p}{p + \lambda}.$$

并由方程(6)得

$$M(p) = \left(1 + \frac{\lambda}{p}\right) F(p) - N(0). \quad (7)$$

如果所希望的备件供应强度是这样, 使得在任何时间, 运行着的机器数目同开始时的数目  $N(0)$  相等, 那末  $F(p) = N(0)$ , 并且因之

$$M(p) = \frac{\lambda}{p} \cdot N(0). \quad (8)$$

因此  $m(t) = \lambda t N(0)$ , 并且  $\dot{m}(t) = \lambda N(0)$ . 如此则从零时起所供应的备件的数目随时间而线性增加, 同时供应强度  $\dot{m}(t)$  是一个常数.

一般说来, 备件供应的强度依赖于“死亡率”曲线的形状. 因此, 一个不变的供应强度并不保证, 开始时的  $N(0)$  部机器将在任何时间都在生产线上.

也许会提出这样的问题, 它是关于在已给时间  $t_0$ , 在已给的一群机器内变为不能生产的概率密度  $h(t, t_0)$ . 这个问题的解答也可以从方程(5)求得. 去求得总体  $N(t_0)$  的“死亡率”曲线并由它的负微分去得出瞬时密度曲线  $h(t, t_0)$ , 只要假定在时间  $t_0$ , 备件的供应停止便够充分了. “死亡率”函数  $N(t)$  (当  $t \geq t_0$ ) 将是

$$\begin{aligned} N(t) &= N(0)\nu(t) + \int_0^t \dot{m}(\tau)\nu(t-\tau)d\tau - \int_{t_0}^t \dot{m}(\tau)\nu(t-\tau)d\tau = \\ &= N(0)\nu(t) + \int_0^{t_0} \dot{m}(\tau)\nu(t-\tau)d\tau, \end{aligned} \quad (9)$$

那么

$$h(t, t_0) = -\frac{d}{dt} \frac{N(t)}{N(t_0)}.$$

在应用中，問題常常是建立一个备件儲藏來保證一部或多部机器能工作到一定的時間  $T_0$ 。很明顯，这任务只能在一定的概率上完成。如果这概率愈大，那么备件的儲藏量就必須愈大。

我們假設，像前面的例子一样，僅僅乎只有一个备件按照一个已知“死亡率”曲綫  $\nu(t)$  而遭致磨損。我們因此也知道成为不能使用的概率的密度  $h(t)$  是  $\nu(t)$  的負微分。假設总数  $k$  的备件是可用的，他們各有可用寿命  $t_1, t_2, \dots, t_k$ ，那么从换上一个新备件起，一部机器的运行時間便是

$$T_k = t_1 + t_2 + \dots + t_k. \quad (10)$$

可用寿命  $t_1, t_2, \dots, t_k$  是随机数量，它們在穩定的制造和使用情况下，有着同一个相对頻率曲綫  $h_i(t)$ 。自然  $T_k$  也是一个随机数量，由一个概率密度曲綫來定义。这个曲綫直接和备件的数目以及密度  $h(t)$  有关。

用运算微積分可以很容易地求出  $T_k$  的概率密度曲綫<sup>1)</sup>。

假如

$$T_k = t_1 + t_2 + \dots + t_k = \sum_{i=1}^k t_i,$$

并且

$$h_i(t) \doteq \int_0^{\infty} h_i(t) e^{-pt} dt = \mathfrak{S}_i(p), \quad (11)$$

$$h(T_k) \doteq \int_0^{\infty} h(T_k) e^{-pT_k} dT_k = \mathfrak{S}(p),$$

那末

$$\mathfrak{S}(p) = \mathfrak{S}_1(p) \cdot \mathfrak{S}_2(p) \cdots \mathfrak{S}_k(p). \quad (12)$$

假如  $t_1, t_2, \dots, t_k$  屬於一个集体，那末

$$\mathfrak{S}_1(p) = \mathfrak{S}_2(p) = \dots = \mathfrak{S}_k(p),$$

并因此

$$\mathfrak{S}(p) = \mathfrak{S}_1^k(p), \quad (13)$$

这里  $\mathfrak{S}_1(p)$  是在集体內的  $t_i$  的概率密度的运算符号。

例如，假設

$$h_i(t) = \lambda e^{-\lambda t} = \frac{\lambda}{p + \lambda},$$

$T_k = t_1 + t_2 + \dots + t_k$  的密度的符号將是

1) J. Kožesník, Sborniku MAP, XX, 1946, p. 306.

$$\Phi(p) = \left( \frac{\lambda}{p+\lambda} \right)^k = \frac{\lambda^k}{(k-1)!} t^{k-1} e^{-\lambda t}. \quad (14)$$

表示概率密度的图形可以从方程(13)得出。在图3里,被遮蔽的面积给出所寻求的概率 $P_k$ ,因为在这个面积内 $T_k \geq T_0$ 。从数理统计中,我们知道,当 $k$ 的值很大时, $T_k$ 的分布渐近于正态(高斯)分布。它的平均值是 $\bar{T}_k = k\bar{t}$ 而方差是 $\sigma_{T_k} = \sqrt{k} \sigma_t$ 。

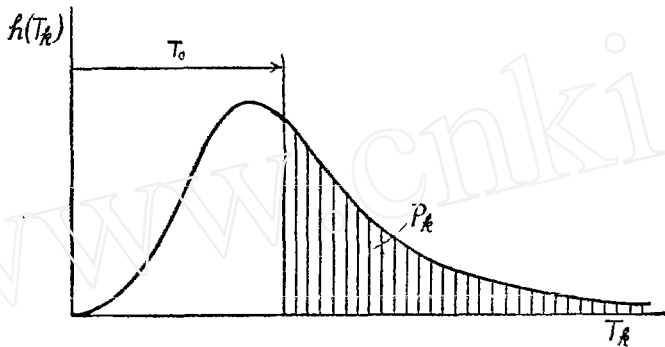


图 3.

用这个方法,对于同一类型和同一来源的条件的既择定的件数 $k$ ,可以计算出一部机器将要达到或超过既定工作时间 $T_0$ 的概率 $P_k$ 。当 $k$ 的值增加时,这个概率起初增加很快,然后对于大量的备件则增加较慢。因此很明显,将备件的储藏量超过一定值并没有益处。

直到现在,我们只考虑了由于每部机器的一个机件的磨损而停车。在应用中,常常几个机件在同时遭致磨损。

假设对于个别机件生存期的概率密度是已知的,同时假设我们知道他们是互不相关的,那么在一定概率上,并不难于计算出每种备件必须储存多少,以便保证那机器作为一个总体可以运行到要求的或更长的时间。

我们考虑,例如:一个包含三个备件 $a, b, c$ 的情况。假设他们生存期的概率密度是 $h_a(t), h_b(t)$ 和 $h_c(t)$ 。令类型 $a$ 的备件的储藏量是 $m_a$ ,类型 $b$ 的是 $m_b$ ,类型 $c$ 的是 $m_c$ 。现在我们求出,由于一种所有可用的备件全部损坏,以致机器在时间 $\geq T_0$ 的时候,不能运行的概率。这些概率 $P_a, P_b$ 和 $P_c$ 可以像上面讨论过的单一元件的问题一样来决定。各有储藏 $m_a, m_b$ 和 $m_c$ 的机器将运行到等于或大于 $T_0$ 的时间的概率是由乘积 $P_a \cdot P_b \cdot P_c$ 来给出。每一种备件的数目可以被调整到使得 $P_a, P_b$ 和 $P_c$ 差不多相等。或者,这个数目可以由其他经济条件来决定。

在应用中,个别机件寿命的长短的概率密度互不相关这一情况并不常常成立。很明显的,一对互相关联的齿轮的寿命长短并不是互不相关。

这一类型的最简单情况出现在:当我们知道被考虑的机件的寿命 $t$ 同适当的变

数  $x_1, x_2, \dots$  的关系, 就是有着下列函数

$$t = f(x_1, x_2, \dots). \quad (15)$$

然后, 我们有

$$dt = \frac{\partial f}{\partial x_1} dx_1 + \frac{\partial f}{\partial x_2} dx_2 + \dots, \quad (16a)$$

并且

$$\Delta t \doteq \frac{\partial f}{\partial x_1} \Delta x_1 + \frac{\partial f}{\partial x_2} \Delta x_2 + \dots \quad (\Delta x_i \sim dx_i). \quad (16b)$$

假使参数  $x_1, x_2, \dots$  等等的变差, 也就是  $\Delta x_i$  的值都是很小的话, 方程 (16a) 在任何情况下都渐近于 (16b). 在方程 (16b) 里的微导数  $\frac{\partial f}{\partial x_i}$  是常数, 是对于  $x_i$  的平均值而计算得的. 假若我们知道了  $\Delta x_i$  的概率密度, 我们可以立即得到  $\Delta t$  的分布.

例如, 假设我们考虑的函数是

$$\Delta t = a_1 \Delta x_1 + a_2 \Delta x_2 + a_3 \Delta x_3.$$

$\Delta x_1$  的一维分布可以被给出如

$$h_1(\Delta x_1) = \sum_i \mathfrak{P}_i e^{-p \Delta x_{1i}}, \quad (17)$$

这是一个不连续分布. 令变数  $\Delta x_2, \Delta x_3$  的分布是二维的, 这两个变数是随机相关, 就是:

$$h_{23}(\Delta x_2, \Delta x_3) = \sum_j \mathfrak{P}_j e^{-q \Delta x_{2j} - \Delta x_{3j}}, \quad (18)$$

那末我们有

$$h(\Delta t) = \left[ \sum_i \mathfrak{P}_i e^{-a_1 p \Delta x_{1i}} \right] \left[ \sum_j \mathfrak{P}_j e^{-a_2 q \Delta x_{2j} - a_3 s \Delta x_{3j}} \right], \quad (19)$$

假使相乘后, 我们使  $p = q = s$ . 对于连续分布, 有着一个类似的形式:

$$h(\Delta t) = \mathfrak{S}_1(a_1 p) \mathfrak{S}_{23}(a_2 q, a_3 s), \quad (20)$$

这里我们又令  $p = q = s$ .

在当  $x_2$  和  $x_3$  是随机独立的特殊情况下, 我们有

$$\mathfrak{S}_{23}(a_2 q, a_3 s) = \mathfrak{S}_2(a_2 q) \mathfrak{S}_3(a_3 s). \quad (21)$$

我们现在将讨论另一重要类型的問題.

讓我們假設有  $n$  部同一类型的机器, 他們的生產能力会被某一个單件而损坏; 并且在任何情况下, 都是由于那同一單件. 在時間等于零的时候, 讓这一类可用的机件的数目是  $k$ , 在这  $k$  件中, 有  $n$  件是新裝配在机器里的. 現在讓所有的机器运行. 机件寿命  $t$  的概率密度  $h(t)$  是已知, 生產和使用的情況也是穩定的. 我們要尋求: 当所有  $n$  部机器各有已給的备件件数时, 將运行至時間  $T_0$  或更長時間的概率.

讓  $p_i$  为任一机器, 具有恰好  $i$  件备件, 能运行到  $\geq T_0$  的时间的概率。那末具有等于或少于  $k$  件备件而能达到  $\geq T_0$  的时间的概率將由下式給出:

$$\mathfrak{P}_k = p_1 + p_2 + \cdots + p_k. \quad (22)$$

并且对于  $k+1$  件备件的对应的概率是

$$\mathfrak{P}_{k+1} = p_1 + p_2 + \cdots + p_{k+1}, \quad (23)$$

这里的  $\mathfrak{P}_k$  和  $\mathfrak{P}_{k+1}$  是前面已經討論过的类型的概率。很明顯(圖 4),

$$p_{k+1} = \mathfrak{P}_{k+1} - \mathfrak{P}_k. \quad (24)$$

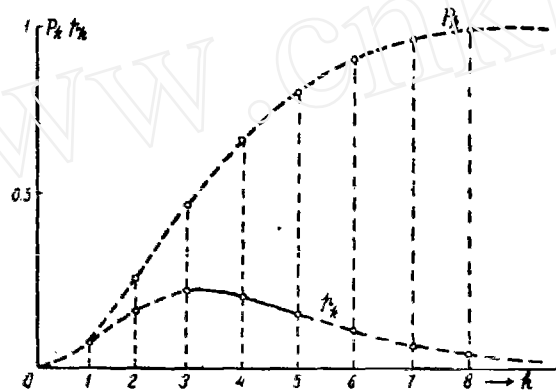


圖 4.

$n$  部机器中的一部分  $\alpha_i$  部, 备有正好  $i$  件备件(这里  $i=1, 2, \dots, k-n+1$ ), 能同时运行到  $\geq T_0$  的时间的概率將是

$$\Pi = \frac{n!}{\alpha_1! \alpha_2! \cdots \alpha_{k-n+1}!} p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdots p_{k-n+1}^{\alpha_{k-n+1}}, \quad (25)$$

具有条件

$$\alpha_1 + \alpha_2 + \cdots + \alpha_{k-n+1} = n.$$

所有机器將运行到  $\geq T_0$  的时间的概率  $\Pi_{n,k}$  是由(25)式定义了的概率的和給出, 这就是

$$\Pi_{n,k} = \text{pars} \sum \frac{n!}{\alpha_1! \alpha_2! \cdots \alpha_{k-n+1}!} p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdots p_{k-n+1}^{\alpha_{k-n+1}} \quad (26)$$

[因此  $\Pi_{n,k} = \text{pars} (p_1 + p_2 + \cdots + p_{k-n+1})^n = \text{pars} \mathfrak{P}_{k-n+1}^n \leq 1$ ], 这里是如此求和, 使得

$$\alpha_1 + \alpha_2 + \cdots + \alpha_{k-n+1} = n, \quad (26a)$$

$$n \leq \alpha_1 + 2\alpha_2 + \cdots + (k-n+1)\alpha_{k-n+1} \leq k. \quad (26b)$$

在  $n=1$  (一部机器) 同  $k$  件备件的特殊情况下, 所寻求的概率是

$$\Pi_{1,k} = \sum \frac{1}{\alpha_1! \alpha_2! \cdots \alpha_k!} p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k}, \quad (27)$$

这里又是



$$\alpha_1 + \alpha_2 + \cdots + \alpha_k = 1, \quad (27a)$$

$$1 \leq \alpha_1 + 2\alpha_2 + \cdots + k\alpha_k \leq k. \quad (27b)$$

这些条件能够被满足, 当

$$\Pi_{1,k} = p_1 + p_2 + \cdots + p_k = \mathfrak{P}_k. \quad (28)$$

由是我们得到了同前面已经得到的相同的结果。

对于两部机器和  $k$  件备件的情况, 一个简单关系也成立。对于这个情况,

$$\Pi_{2,k} = \sum \frac{2!}{\alpha_1! \alpha_2! \cdots \alpha_{k-1}!} p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_{k-1}^{\alpha_{k-1}}, \quad (29)$$

具有下列条件

$$\alpha_1 + \alpha_2 + \cdots + \alpha_{k-1} = 2, \quad (29a)$$

$$2 \leq \alpha_1 + 2\alpha_2 + \cdots + (k-1)\alpha_{k-1} \leq k. \quad (29b)$$

这些条件可被满足, 如果

$$\Pi_{2,k} = 2 \sum_{i,j} p_i^{\alpha_i} p_j^{\alpha_j} \frac{1}{\alpha_i! \alpha_j!} \quad (\alpha_{i,j} = 0, 1, 2).$$

这个结果可以用下列形式表示:

$$\begin{aligned} \Pi_{2,k} = & p_1(p_1 + p_2 + \cdots + p_{k-1}) + p_2(p_1 + p_2 + \cdots + p_{k-2}) + \\ & + p_3(p_1 + p_2 + \cdots + p_{k-3}) + \cdots + p_{k-1}p_1, \end{aligned}$$

如此便得

$$\Pi_{2,k} = p_1 \mathfrak{P}_{k-1} + p_2 \mathfrak{P}_{k-2} + \cdots + p_{k-1} \mathfrak{P}_1 = \sum_{i=1}^{k-1} \mathfrak{P}_{k-i} p_i. \quad (30)$$

对于当  $k=n+1$  的更特殊的情况, 这就是当备件的数目比机器的数目大一个的情况, 我们得到

$$k - n + 1 = 2,$$

因此

$$\Pi_{n,n+1} = (p_1 + p_2)^n.$$

这里

$$\alpha_1 + \alpha_2 = n, \quad n \leq \alpha_1 + 2\alpha_2 \leq n+1,$$

如此使得

$$\Pi_{n,n+1} = p_1^n + p_1^{n-1} p_2 n = p_1^{n-1} (p_1 + n p_2). \quad (31)$$

如果我们具有  $k=n$  的情况, 这就是备件数同机器数相等, 那末  $\Pi$  的表现式化归为

$$\Pi_{n,n} = p_1^n. \quad (32)$$

这里我们所谈到的一些情况可以有相当的实际用处。不过它们的应用预先假定了在任何情况下, 从实验数据, 我们能够得到备件的寿命的概率密度曲线。

## 錄 附

在推演关系 26 的时候,我們利用了它同一个簡單的博奕的相似点.

备有正好  $i$  件备件,一部机器能运行  $\geq T_0$  的时间的概率分布  $p_i$ , 可以由擲一个半径等于  $r$  的球來得出. 在这个球的表面上,划分出面积  $f_1, f_2, \dots, f_{k-n+1}$ , 使得  $p_i = \frac{f_i}{4\pi r^2}$ , 这样  $p_{k-n+1}$  便是  $\frac{1}{4\pi r^2} \sum f_i$ .

如果我們注意到,在很多次投擲的时候,每一特殊面积同桌面接触的次數,我們便得到一个不連續的概率分布(圖 4)由下式表出:

$$\tilde{S}(s) = p_1 e^{-s} + p_2 e^{-2s} + \dots + p_{k-n+1} e^{-(k-n+1)s}.$$

如果我們投擲  $n$  个这样的球,并且紀錄下在一系列的投擲里,有多少次下列情形出現.

$$n \leq s\alpha_1 + 2s\alpha_2 + \dots + (k-n+1)s\alpha_{k-n+1} \leq k,$$

我們便得到一个分布,由下列关系來示性

$$[\tilde{S}(s)]^n = [p_1 e^{-s} + p_2 e^{-2s} + \dots + p_{k-n+1} e^{-(k-n+1)s}]^n.$$

这样一个分布的符号是

$$[\tilde{S}(s)]^n = \sum \frac{n!}{\alpha_1! \alpha_2! \dots \alpha_{k-n+1}!} p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_{k-n+1}^{\alpha_{k-n+1}} e^{-(\alpha_1 + 2\alpha_2 + \dots + (k-n+1)\alpha_{k-n+1})s},$$

僅当满足下列条件的这些項目是包括在里面:

$$\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_{k-n+1} = n,$$

$$n \leq \alpha_1 + 2\alpha_2 + \dots + (k-n+1)\alpha_{k-n+1} \leq k.$$

[許國志譯]

## A CONTRIBUTION TO THE STATISTICAL THEORY OF PLANNING AND SPARE PARTS SUPPLY

J. KOŽEŠNIK

(Czechoslovak Academy of Sciences)

### ABSTRACT

We make a statistical study of the supply of spare parts.

Let  $N(0)$  denote the number of new machines put in commission. These machines may be rendered unserviceable by the wear of one certain part, hence at the time  $t$ , the ones remaining in service will be  $N(t)$  ( $\sim N(0)$ ). We plot the curve  $\nu(t) = N(t)/N(0)$  and call it the mortality curve.

The following problems are considered.

Suppose that there are  $N(0)$  machines in commission at the beginning and the spare parts are supplied at a rate  $m(t)$ . At time  $t$ , there will be

$$N(t) = N(0)\nu(t) + \int_0^t m(\tau)(t-\tau)d\tau$$

machines running. If the number of machines required to be in service at the time  $t$  is laid down, then we are able to calculate the rate of supply of spare parts provided that the mortality curve is known. To facilitate the calculation, the method of Laplace transform is used.

In practice, we are interested in ensuring statistically the working of one or more machines for a given time  $T_0$  by establishing a reserve of spare parts. Using the method of Laplace transform again, we are able to find easily the probability that a machine will reach or exceed the prescribed working period  $T_0$  with a supply of  $k$  parts. We observe that this probability increases rapidly with the increase of  $k$  initially, and more slowly when  $k$  becomes sufficiently large. Therefore there is no advantage to increase the reserve above a certain limit.

Another important type of problems is this: A number  $n$  of machines of the one and same kind are running. We suppose that there is only one part whose wear may render the machine unserviceable. We are seeking the probability that all  $n$  machines will run for a time  $\geq T_0$  with a reserve of  $k$  parts of which  $n$  are newly fitted in the machines.

Let  $p_i$  be the probability that any one machine may be kept running for a time  $\geq T_0$  with exactly  $i$  spares. Then the probability  $\Pi_{n,k}$  that all  $n$  machines will run for a time  $\geq T_0$  is given by

$$\Pi_{n,k} = \text{pars} \sum \frac{n!}{\alpha_1! \alpha_2! \cdots \alpha_{k-n+1}!} p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_{k-n+1}^{\alpha_{k-n+1}},$$

where the summation is carried so that

$$\alpha_1 + \alpha_2 + \cdots + \alpha_{k-n+1} = n,$$

$$n \leq 1\alpha_1 + 2\alpha_2 + \cdots + (k-n+1)\alpha_{k-n+1} \leq k.$$

In deriving this formula, we make use of the analogy of the following game: Consider a ball of radius  $r$ . On its surface, areas  $f_1, f_2, \cdots, f_{k-n+1}$  are marked so that  $f_i = 4\pi r^2 p_i$ . If we throw  $n$  such balls and record how often certain particular area contacts with the surface, the probability distribution can be found.