

基于基准可靠度和预防维修次数上限的两参数预防维修策略

沈洁琼¹, 何平², 李海艳¹

(1. 四川大学锦城学院数学教研室, 四川 成都 611731)

(2. 西南交通大学数学学院, 四川 成都 610031)

摘要: 本文研究了一类修旧非新的两参数预防维修策略. 在预防维修依赖于基准可靠度 R 的条件下, 利用系统的相关可靠性指标建立了平均费用关于 R 和 N (预防维修次数上限) 的函数关系. 进一步找到了该函数的最小值点, 即得到了最优策略 $(R, N)^*$. 同时通过实例说明了本文的维修策略优于文献 [8].

关键词: 两参数预防维修策略; 几何过程; 基准可靠度; 平均费用

MR(2010) 主题分类号: 90B25; 60K10; 62N05

中图分类号: O213.2

文献标识码: A

文章编号: 0255-7797(2015)04-0945-07

1 引言

1960 年, Barlow 和 Hunter^[1] 首先提出了一类基于失效率的最小维修模型, 并给出相应的维修策略. 随后, Brown 和 Proschan 在文献 [10] 中介绍了一类不完全维修模型, 并得到了相应维修策略. 文献 [11, 12] 提出了一类基于几何过程的维修模型, 并分别研究了关于工作时间和失效次数的两种维修策略. 对于带几何过程的预防维修策略, 已有较多研究, 如文献 [3, 6–9] 等. 文献 [3] 基于系统失效次数 N_1 研究了一带几何过程的预防维修策略, 假定预防维修修旧如新、失效维修修旧非新, 得到了其最优策略 N_1^* , 同时证明了有预防维修的最优策略 N_1^* 是优于无预防维修的最优策略 N^* . 紧接着, Wang 和 Zhang^[8] 研究了一带几何过程的两参数预防维修策略 (L, N) , L 是相邻两预防维修的固定时间间隔, N 是系统预防维修次数的上限, 假定预防维修修旧非新, 服从几何过程, 得到了相应平均费用表达式, 并通过一实例给出了最优维修策略 $(L, N)^*$.

对于单部件可修系统, 文献 [2, 3, 8] 都假定系统每隔固定时间进行预防维修. 但在实际情况中常常需要考虑系统的可靠度, 即在工作过程中, 系统何时进行预防维修以可靠度下降到某个恰当值 R (称为基准可靠度) 为依据, 因此相邻两次预防维修时间间隔不相同, 是逐渐缩短的. 对于此类基于可靠度的预防维修策略, 只有较少结果, 如 Wang 和 Zhang^[9] 在文献 [3] 的基础上研究了一类基于 R 和 N_1 (失效次数) 的修旧如新的预防维修策略. 事实上, 更多的预防维修是修旧非新的. 由于修旧非新, 失效率呈现锯齿状, 其总趋势逐渐增大, 即系统的可靠度总趋势逐渐减小, 故障会越来越频繁, 因此需要对总的预防维修次数设定一个上限 N . 本文在文献 [8] 的基础上研究了一类修旧非新的两参数预防维修策略 (R, N) , 并通过一实例说明本文的维修策略比文献 [8] 中的维修策略更优.

*收稿日期: 2013-09-17

接收日期: 2014-06-04

基金项目: 中国铁路总公司科技研究开发计划重点课题 (2013J006-B); 成都铁路局科技研究开发计划重点课题 (CX1304).

作者简介: 沈洁琼 (1985–), 女, 浙江宁波, 讲师, 主要研究方向: 高等数理统计及可靠性理论与应用.

2 模型假设

为了得到维修策略的相关可靠性指标及平均费用的表达式, 我们先给出相应的数学记号及模型假设.

定义 2.1 ^[4,5] 令 $\{X_n, n = 1, 2, \dots\}$ 是一列相互独立的非负随机变量, 其分布函数为 $F_n(t) = F(a^{n-1}t)$, $a > 0$, $n = 1, 2, \dots$, 则称 $\{X_n, n = 1, 2, \dots\}$ 是一几何过程.

若 $0 < a < 1$, 则称 $\{X_n, n = 1, 2, \dots\}$ 是随机递增, 即 $X_n < X_{n+1}$, $n = 1, 2, \dots$; $a > 1$, 则称 $\{X_n, n = 1, 2, \dots\}$ 是随机递减, 即 $X_n > X_{n+1}$, $n = 1, 2, \dots$. 特别地, $a = 1$, 则 $\{X_n, n = 1, 2, \dots\}$ 是一更新过程.

定义 2.2 ^[9] 令 T_1 为系统开始工作到第一次更换的时间间隔, $T_n (n \geq 2)$ 为第 $n-1$ 次更换与第 n 次更换之间的时间间隔, 两个连续更换的时间间隔称为一个更新周期.

假设 1 系统开始工作时是全新的, 系统采用预防维修和失效维修相结合的混合维修策略. R 是系统预防维修的基准可靠度, 即在系统工作过程中, 当系统的可靠度降至 R 时, 系统立即停止工作并进行预防维修, 且预防维修修旧非新. 系统预防维修次数上限为 N , 即到第 $N+1$ 次预防维修时间时系统仍未失效, 则不再进行预防维修而用新系统将其更换; 若系统在 $N+1$ 次预防维修前已经失效, 则在失效时刻立即进行系统更换, 此时会产生失效损失.

假设 2 系统第 $n-1$ 次预防维修后的工作时间为 X_n , 第 n 次预防维修的时间为 Y_n . 预防维修修旧非新, 服从几何过程, $X_n, Y_n, n = 1, 2, \dots$ 是独立的, 其分布函数分别为

$$\begin{aligned} F_n(t) &= F(a^{n-1}t), a \geq 1, n = 1, 2, \dots; \\ G_n(t) &= G(b^{n-1}t), 0 < b \leq 1, n = 1, 2, \dots. \end{aligned}$$

假设 3 系统第 $n-1$ 次与第 n 次预防维修的时间间隔为 L_n , 刚开始工作到第一次预防维修的时间间隔为 L_1 ; c, c_w, c_p, η 分别为系统更换费用、单位时间工作报酬、单位时间预防维修费用、系统失效时的损失费用.

3 相关可靠性指标及平均费用

由假设 1 易得 $1 - F(L_1) = 1 - F_n(L_n) = R$, 同时由假设 2 和定义 2.1 得 $F_n(L_n) = F(a^{n-1}L_n)$. 进一步有

$$F(L_1) = F(a^{n-1}L_n), L_n = \frac{L_1}{a^{n-1}}.$$

由于 $a \geq 1$, 故 L_n 是关于 n 的递减函数, 即随着 n 的增加, 相邻两预防维修的时间间隔将会越来越短, 符合实际.

若定义 M 为系统失效前已预防维修的次数, 则 M 为一随机变量, 且有 $M \leq N$. 具体而言, $M \leq N$ 可分三种情况: $M < N$ 表示系统失效前已预防维修的次数小于 N ; $M = N^-$ 表示系统失效前已预防维修的次数等于 N , 且在第 $N+1$ 次预防维修时间之前已失效; $M = N^+$ 表示系统失效前已预防维修的次数等于 N , 且在第 $N+1$ 次预防维修时间时还未失效.

据此, 通过计算可得一个更新周期 (参见定义 2.2) 内各靠性指标及平均费用表达式:

(1) 系统不进行预防维修的概率

$$P\{M = 0\} = 1 - R. \quad (3.1)$$

(2) 系统进行 k 次预防维修的概率

$$P\{M = k\} = \begin{cases} R^k(1 - R), & k < N; \\ R^N(1 - R), & k = N^-; \\ R^{N+1}, & k = N^+. \end{cases} \quad (3.2)$$

(3) 系统更换前的工作时间

$$T(R, N) = \begin{cases} \frac{a^M - 1}{a^M - a^{M-1}} \times L_1 + Z_{M+1}, & M < N; \\ \frac{a^N - 1}{a^N - a^{N-1}} \times L_1 + Z_{N+1}, & M = N^-; \\ \frac{a^{N+1} - 1}{a^{N+1} - a^N} \times L_1, & M = N^+, \end{cases} \quad (3.3)$$

其中 Z_i 是一随机变量, 表示第 $i - 1$ 次预防维修到系统失效 (在第 $i - 1$ 次预防维修后到第 i 次预防维修前系统失效) 这一时间间隔, 满足 $E(Z_i) = E(X_i | X_i < L_i)$.

(4) 总预防维修时间

$$S(R, N) = \begin{cases} Y_1 + Y_2 + \cdots + Y_M, & M < N; \\ Y_1 + Y_2 + \cdots + Y_N, & M = N^-; \\ Y_1 + Y_2 + \cdots + Y_N, & M = N^+. \end{cases} \quad (3.4)$$

(5) 总费用函数

$$\begin{aligned} \Phi(R, N) = & [-c_w \left(\frac{a^M - 1}{a^M - a^{M-1}} \times L_1 + Z_{M+1} \right) + c_p \sum_{i=1}^M Y_i + \eta] \cdot \chi_{\{M < N\}} \\ & + [-c_w \left(\frac{a^N - 1}{a^N - a^{N-1}} \times L_1 + Z_{N+1} \right) + c_p \sum_{i=1}^N Y_i + \eta] \cdot \chi_{\{M = N^-\}} \\ & + [-c_w \left(\frac{a^{N+1} - 1}{a^{N+1} - a^N} \times L_1 \right) + c_p \sum_{i=1}^N Y_i] \cdot \chi_{\{M = N^+\}} + c, \end{aligned} \quad (3.5)$$

其中 $\chi_{\{\cdot\}}$ 表示适性函数, 即

$$\chi_{\{M < N\}} = \begin{cases} 1, & M < N; \\ 0, & \text{其它}; \end{cases} \quad \chi_{\{M = N^-\}} = \begin{cases} 1, & M = N^-; \\ 0, & \text{其它}; \end{cases} \quad \chi_{\{M = N^+\}} = \begin{cases} 1, & M = N^+; \\ 0, & \text{其它}. \end{cases}$$

(6) 系统更换前的工作时间的期望

$$\begin{aligned} E[T(R, N)] &= E[E(T(R, N) | M)] = \sum_{k=0}^N E[T(R, N) | M = k] P\{M = k\} \\ &= E[Z_1](1 - R) + \sum_{k=1}^{N-1} \left[\frac{a^k - 1}{a^k - a^{k-1}} \cdot L_1 + E(Z_{k+1}) \right] \cdot R^k (1 - R) \\ &\quad + \left[\frac{a^N - 1}{a^N - a^{N-1}} \cdot L_1 + E(Z_{N+1}) \right] \cdot R^N (1 - R) + \frac{a^{N+1} - 1}{a^{N+1} - a^N} L_1 R^{N+1} \\ &= \sum_{k=1}^N \left[\frac{a^k - 1}{a^k - a^{k-1}} \cdot L_1 + \frac{1}{F_{k+1}(L_{k+1})} \int_0^{L_{k+1}} t dF_{k+1}(t) \right] \cdot R^k (1 - R) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& + \frac{1}{F(L_1)} \int_0^{L_1} t dF(t)(1-R) + \frac{a^{N+1}-1}{a^{N+1}-a^N} L_1 R^{N+1} \\
& = \sum_{k=1}^N \left[\frac{a^k-1}{a^k-a^{k-1}} \cdot L_1 + \frac{1}{(1-R)a^k} \int_0^{L_1} t dF(t) \right] \cdot R^k(1-R) \\
& \quad + \int_0^{L_1} t dF(t) + \frac{a^{N+1}-1}{a^{N+1}-a^N} L_1 R^{N+1}, \tag{3.6}
\end{aligned}$$

其中

$$E(Z_i) = E(X_i | X_i < L_i) = \frac{1}{F(a^{i-1}L_i)} \int_0^{L_i} t dF_i(t) = \frac{1}{(1-R)a^{i-1}} \int_0^{L_1} t dF(t).$$

(7) 总预防维修时间的期望

$$\begin{aligned}
E[S(R, N)] &= E[E(S(R, N) | M)] = \sum_{k=0}^N E[S(R, N) | M = k] P\{M = k\} \\
&= \sum_{k=1}^{N-1} \sum_{i=1}^k E(Y_i) R^k (1-R) + \sum_{i=1}^N E(Y_i) P\{M = N^-\} + \sum_{i=1}^N E(Y_i) P\{M = N^+\} \\
&= \sum_{k=1}^N R^k (1-R) \sum_{i=1}^k \frac{\mu}{b^{i-1}} + \sum_{i=1}^N \frac{\mu}{b^{i-1}} R^{N+1}, \tag{3.7}
\end{aligned}$$

其中 $E(Y_1) = \mu$.

(8) 总费用的期望

$$\begin{aligned}
E[\Phi(R, N)] &= E[E(\Phi(R, N) | M)] = \sum_{k=0}^N E[\Phi(R, N) | M = k] P\{M = k\} \\
&= \{-c_w E[X_1 | X_1 < L_1] + E(\eta)\} F(L_1) + c_p \sum_{k=1}^{N-1} \sum_{i=1}^k E(Y_i) R^k (1-R) \\
&\quad + \sum_{k=1}^{N-1} [E(\eta) - c_w \left(\frac{(a^k-1)L_1}{a^k-a^{k-1}} + E(X_{k+1} | X_{k+1} < \frac{L_1}{a^k}) \right)] R^k (1-R) \\
&\quad + [c_p \sum_{i=1}^N E(Y_i) - c_w \left(\frac{(a^N-1)L_1}{a^N-a^{N-1}} + E(X_{N+1} | X_{N+1} < \frac{L_1}{a^N}) \right) + E(\eta)] \\
&\quad \times R^N (1-R) + [c_p \sum_{k=1}^N E(Y_k) - c_w \frac{(a^{N+1}-1)L_1}{a^{N+1}-a^N}] R^{N+1} + c \\
&= -c_w \left[\sum_{k=1}^N \left(\frac{a^k-1}{a^k-a^{k-1}} \cdot L_1 + \frac{1}{(1-R)a^k} \int_0^{L_1} x dF(x) \right) R^k (1-R) \right] \\
&\quad - c_w \int_0^{L_1} x dF(x) + E(\eta) F(L_1) + \sum_{k=1}^N \left(c_p \sum_{i=1}^k \frac{\mu}{b^{i-1}} + E(\eta) \right) R^k (1-R) \\
&\quad - c_w \frac{a^{N+1}-1}{a^{N+1}-a^N} L_1 \cdot R^{N+1} + c_p \sum_{k=1}^N \frac{\mu}{b^{k-1}} R^{N+1} + c. \tag{3.8}
\end{aligned}$$

(9) 由更新报酬定理^[4,5]可得系统经长期运行单位时间内的平均费用:

$$\begin{aligned} C(R, N) &= \frac{E(C_T)}{E(L_T)} \\ &= \frac{E[\Phi(R, N)]}{E[T(R, N)] + E[S(R, N)]} \\ &= \frac{-c_w\varphi_1 + c_p\varphi_2 + (E\eta)\varphi_3 + c}{\varphi_1 + \varphi_2}, \end{aligned} \quad (3.9)$$

其中 C_T 表示一个更新周期内的花费, L_T 表示一个更新周期的长度, $\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3$ 分别满足下列各式:

$$\begin{aligned} \varphi_1 &= \sum_{k=1}^N \left(\frac{a^k - 1}{a^k - a^{k-1}} \cdot L_1 + \frac{1}{(1-R)a^k} \int_0^{L_1} x dF(x) \right) R^k (1-R) \\ &\quad + \int_0^{L_1} x dF(x) + \frac{a^{N+1} - 1}{a^{N+1} - a^N} \cdot L_1 R^{N+1}, \end{aligned} \quad (3.10)$$

$$\varphi_2 = \sum_{k=1}^N [R^k (1-R) \sum_{i=1}^k \frac{\mu}{b^{i-1}}] + \sum_{i=1}^N \frac{\mu}{b^{i-1}} R^{N+1}, \quad (3.11)$$

$$\varphi_3 = F(L_1) + \sum_{k=1}^N R^k (1-R). \quad (3.12)$$

4 最优策略及数值例子

我们将在这小节讨论上述维修策略的最优策略, 即寻找 (3.9) 式的最小值点. 另一方面, 我们注意到 (3.9) 式关于 N 的最小值点是一个整数规划问题, 关于 R 的最小值点是一个非线性优化问题. 因此要获得精确的解析解几乎是不可能的. 文中采用图像化的搜索方法, 寻求尽可能准确的数值解, 这也是类似问题通行的解决方案, 详见文献 [8, 9]. 最后, 本文通过一具体例子说明了对应维修策略的确定 (即确定相应的 R 和 N) 过程, 表明了方法是可行的.

假定 X_n 服从韦布尔分布, 即

$$F_n(t) = F(a^{n-1}t) = 1 - \exp\left[-\left(\frac{a^{n-1}t}{\beta}\right)^\alpha\right]. \quad (4.1)$$

令 $a = 1.1, b = 0.95, \mu = 8, E\eta = 10000, c_p = 5, c_w = 35, c = 2000, \beta = 1000, \alpha = 2$, 代入 (3.9)-(3.12) 式得

$$C(R, N) = \frac{-35\varphi_1 + 5\varphi_2 + 10000\varphi_3 + 2000}{\varphi_1 + \varphi_2}, \quad (4.2)$$

$$\varphi_1 = \int_0^{L_1} e^{-\left(\frac{t}{1000}\right)^2} dt + \sum_{k=1}^N \frac{1}{1.1^k} e^{-k\left(\frac{L_1}{1000}\right)^2} \int_0^{L_1} e^{-\left(\frac{t}{1000}\right)^2} dt, \quad (4.3)$$

$$\varphi_2 = \sum_{k=1}^N \sum_{i=1}^k \frac{8}{0.95^{i-1}} e^{-k\left(\frac{L_1}{1000}\right)^2} - \sum_{k=1}^{N-1} \sum_{i=1}^k \frac{8}{0.95^{i-1}} e^{-(k+1)\left(\frac{L_1}{1000}\right)^2}, \quad (4.4)$$

$$\varphi_3 = 1 + \sum_{k=2}^N e^{-k\left(\frac{L_1}{1000}\right)^2} - \sum_{k=1}^N e^{-(k+1)\left(\frac{L_1}{1000}\right)^2}. \quad (4.5)$$

通过 MATLAB 编程与画图, 分别得到了本文预防维修策略 (R, N) 下的最小费用、最优策略, 具体见图 1、表 1.

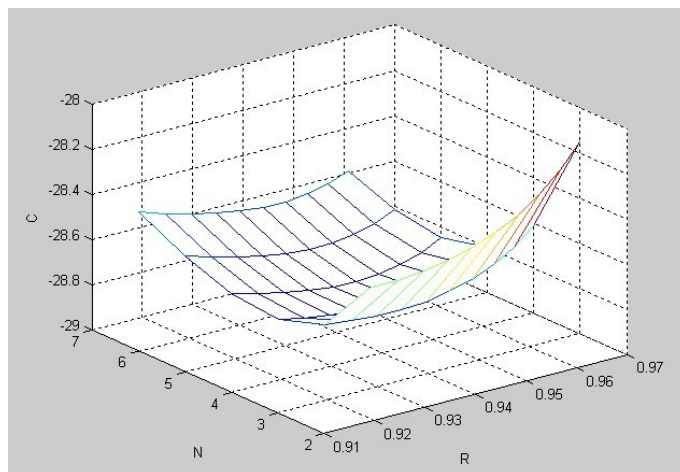


图 1: (R, N) 的最小费用

本文的最优策略 $(R, N)^* = (0.9440, 5)$, 即最小费用: $C(0.9440, 5) = -28.8001$.

表 1: 本文维修策略的数据结果

$R(L)/N$	2	3	4	5	6	7	8	9
0.9608(200)	-28.0024	-28.4661	-28.6545	-28.7041	-28.6734	-28.5915	-28.4747	-28.333
0.9569(210)	-28.1051	-28.5378	-28.7088	-28.748	-28.711	-28.6258	-28.5079	-28.3669
0.9528(220)	-28.1887	-28.593	-28.7478	-28.7773	-28.7346	-28.6463	-28.5275	-28.3872
0.9485(230)	-28.2558	-28.6338	-28.7737	-28.7941	-28.7461	-28.655	-28.5354	-28.3959
0.9440(240)	-28.3084	-28.662	-28.788	-28.8001	-28.747	-28.6534	-28.5331	-28.3944
0.9394(250)	-28.3482	-28.6792	-28.7922	-28.7964	-28.7388	-28.6429	-28.522	-28.3843
0.9346(260)	-28.3767	-28.6865	-28.7874	-28.7843	-28.7224	-28.6244	-28.5032	-28.3666
0.9297(270)	-28.3952	-28.6853	-28.7748	-28.7649	-28.699	-28.5992	-28.4777	-28.3423
0.9246(280)	-28.4048	-28.6763	-28.7552	-28.7389	-28.6694	-28.5679	-28.4464	-28.3124
0.9193(290)	-28.4065	-28.6606	-28.7294	-28.7071	-28.6342	-28.5313	-28.41	-28.2774

5 结论

将上述数据代入文献 [8] 的预防维修策略, 得到了其最优策略为 $(L, N)^* = (210, 4)$, 即最小费用: $C(210, 4) = -28.6648$, 具体如表 2.

表 2: 文献 [8] 中维修策略的数据结果

L/N	2	3	4	5	6	7	8	9
160	-27.6208	-28.2432	-28.4875	-28.5309	-28.4488	-28.2798	-28.0468	-27.7667
170	-27.7972	-28.3589	-28.5629	-28.5762	-28.4702	-28.282	-28.0347	-27.7457
180	-27.941	-28.4478	-28.6149	-28.6006	-28.4729	-28.2679	-28.0088	-27.7138
190	-28.0574	-28.5139	-28.6473	-28.6076	-28.4604	-28.2408	-27.9723	-27.674
200	-28.1504	-28.5609	-28.6631	-28.6002	-28.4354	-28.2032	-27.9276	-27.6286
210	-28.2235	-28.5914	-28.6648	-28.5807	-28.4001	-28.1574	-27.877	-27.5797
220	-28.2792	-28.6079	-28.6546	-28.551	-28.3564	-28.105	-27.822	-27.5287
230	-28.32	-28.6121	-28.6341	-28.5127	-28.3058	-28.0477	-27.7639	-27.4769
240	-28.3478	-28.6058	-28.6049	-28.4672	-28.2496	-27.9865	-27.704	-27.425
250	-28.3641	-28.5903	-28.5681	-28.4157	-28.189	-27.9226	-27.6432	-27.3737

由表 2 可知在相同数据情况下文献 [8] 最小费用为 $C(210, 4) = -28.6648$. 然而本文最小费用为 $C(0.9440, 5) = -28.8001$, 故本文的维修策略优于文献 [8].

参 考 文 献

- [1] Barlow R E, Hunter L C. Optimum preventive maintenance policy[J]. Oper. Res., 1960, 8: 90–100.
- [2] Zhang Y L, Yam R C M, Zuo M J. Optimal replacement policy for a deteriorating production system with preventive maintenance[J]. Int. J. Syst. Sci., 2001, 32(10): 1993–1998.
- [3] Zhang Y L. A geometric process repair model with good-as-new preventive repair[J]. IEEE Trans. Reliab., 2002, 51(2): 223–228.
- [4] Cao J H, Cheng K. Introduction to reliability mathematics (revised edition in Chinese)[M]. Beijing: Higher Education Press, 2006.
- [5] Sun H X. Stochastic processes (in Chinese)[M]. Beijing: China Machine Press, 2007.
- [6] Stanley A D J. On geometric processes and repair replacement problems[J]. Microelectronic and Reliability, 1993, 33: 489–491.
- [7] Tan Lin, Cheng Tong, Guo Bo. Optimal maintenance strategy for the repairable system consisting of one component based on geometric process[J]. Systems Engineering, 2008, 26(6): 88–92.
- [8] Wang G J, Zhang Y L. Optimal periodic preventive repair and replacement policy assuming geometric process repair[J]. IEEE Trans. Reliab., 2006, 55(1): 118–122.
- [9] Wang G J, Zhang Y L. A bivariate mixed policy a simple repairable system based on preventive repair and failure repair[J]. IEEE Trans. Reliab., 2009, 33: 3354–3359.
- [10] Brown M, Proschan F. Imperfect repair[J]. Appl. Probab., 1983, 20: 851–859.
- [11] Lam Y. A note on the optimal replacement problem[J]. Adv. Appl. Probab., 1988, 20: 479–482.
- [12] Lam Y. Geometric processes and replacement problem[J]. Acta. Math. Appl., 1998, 4: 366–377.

BIVARIATE PREVENTIVE REPAIR POLICY ON THE CRITICAL RELIABILITY AND NUMBER OF PREVENTIVE REPAIRS

SHEN Jie-qiong¹, HE Ping², LI Hai-yan¹

(1.Dpt. of Math., Jincheng College, Sichuan University, Chengdu 611731, China)

(2.College of Mathematics, Southwest Jiaotong University, Chengdu 610031, China)

Abstract: In this paper, a bivariate preventive repair policy is studied, which assumes that preventive repair does not return the system to a “good as new” condition, with the critical reliability R and number of preventive repairs N . Our aim is to determine an optimal mixed policy $(R, N)^*$ such that the long-run average cost per unit time is minimized. Finally, an appropriate numerical example is given, which shows that our new policy possesses better performance than the policy given in [8].

Keywords: bivariate preventive repair policy; geometric process; critical reliability; average cost rate

2010 MR Subject Classification: 90B25; 60K10; 62N05