

ОПТИМАЛЬНОЕ РАСПРЕДЕЛЕНИЕ ЗАДАННОГО ЧИСЛА КОНТРОЛЬНЫХ ТОЧЕК МЕЖДУ УСТРОЙСТВАМИ РАДИОЭЛЕКТРОННОГО КОМПЛЕКСА

В. М. РАЗИН, Н. И. САБЛИН

(Представлена научным семинаром кафедры вычислительной техники)

При разработке и эксплуатации радиоэлектронных комплексов возникает задача распределения заданного числа контрольных точек между сложными устройствами, входящими в эти комплексы таким образом, чтобы система автоматического контроля (САК) с максимальной вероятностью обнаружила неисправность, возникшую в комплексе.

Пусть радиоэлектронный комплекс состоит из n устройств. Будем предполагать, что эти устройства достаточно сложны и требуют, по крайней мере, размещения на них не менее одной контрольной точки. Если всего контрольных точек m , то это условие можно записать в виде неравенства

$$m \geq n \quad (1)$$

Считаем известными вероятности $P_i | i = 1, \bar{n}$ безотказной работы каждого устройства и вероятности $\gamma_i | i = 1, \bar{n}$ обнаружения системой автоконтроля неисправности в i -м устройстве при наличии в ней одной контрольной точки. Требуется m контрольных точек распределить между n устройствами комплекса таким образом, чтобы вероятность обнаружения неисправности с помощью САК в комплексе была максимальна.

Введем следующие обозначения:

Событие A — обнаружение неисправности САК в комплексе, причем предполагается, что САК абсолютно надежна.

Гипотеза $H_i | K = 1, \bar{n}$ — неисправность возникла в i -м устройстве. Полагаем, что при установлении факта неисправности комплекса неисправность является единичной, т. е. она имеется только в одном устройстве, при этом очевидно, что

$$\sum_{i=1}^n P(H_i) = 1.$$

В этом случае вероятность $P(A)$ обнаружения неисправности САК в комплексе определяется следующим соотношением:

$$P(A) = \sum_{i=1}^n P(H_i) P(A|H_i) \quad (2)$$

$P(H_i)$ равна априорной вероятности того, что отказалось i -е устройство, и определяется соотношением (3):

$$P(H_i) = 1 - P_i^* = \frac{1 - P_i}{\sum_{i=1}^{n-1} \frac{1 - P_i}{P_i}}. \quad (3)$$

Предположим, что на первых $n-1$ устройствах размещено m_i ($i = 1, n-1$) контрольных точек, тогда на n -м устройстве будет размещено $m_n = m - \sum_{i=1}^{n-1} m_i$ контрольных точек; при этом общее число контрольных точек равно $\sum_{i=1}^n m_i = m$.

Допустим, что на i -м блоке размещено m_i идентичных, обладающих одним и тем же эффектом, контрольных точек. Тогда вероятность обнаружения САК неисправности в i -м устройстве равна

$$P(A|H_i) = 1 - (1 - \gamma_i)^{m_i} \dots \quad (4)$$

Выражение (4) представляет зависимость вероятности обнаружения неисправности комплекса при том условии, что отказалось i -е устройство, на котором размещено m_i (m_i — величина переменная) контрольных точек.

Подставив соотношение (3) и (4) в (2), получим:

$$P(A) = (1 - P_n^*)[1 - (1 - \gamma_n)]^{\frac{m - \sum_{i=1}^{n-1} m_i}{m_i}} + \sum_{i=1}^{n-1} (1 - P_i^*)[1 - (1 - \gamma_i)^{m_i}] \dots \quad (5)$$

или учитывая, что $\sum_{i=1}^n (1 - P_i^*) = 1$, окончательно имеем

$$P(A) = 1 - (1 - P_n^*)(1 - \gamma_n)^{\frac{m - \sum_{i=1}^{n-1} m_i}{m_n}} - \sum_{i=1}^{n-1} (1 - P_i^*)(1 - \gamma_i)^{m_i} \dots \quad (6)$$

Вероятность $P(A)$ существенным образом зависит от распределения контрольных точек между устройствами комплекса. В нашем случае необходимо найти такой набор $\{m_1, m_2, \dots, m_n\}$, который максимизирует

$$P(A) = f(m_1, m_2, \dots, m_n) \rightarrow \max.$$

Для определения оптимальных m_i ($i = 1, n-1$) и тем самым $m_n = m - \sum_{i=1}^{n-1} m_i$, набор которых максимизирует $P(A)$, продифференцируем последовательно по m_i ($i = 1, n-1$) выражение (6). Приравняв нулю полученные частные производные, получим систему $n-1$ уравнений:

$$\left\{ \begin{array}{l} (1 - P_1^*)(1 - \gamma_1)^{m_1} \ln(1 - \gamma_1) - (1 - P_n^*)(1 - \gamma_n)^{\frac{m - \sum_{i=1}^{n-1} m_i}{m_n}} \ln(1 - \gamma_n) = 0 \\ (1 - P_2^*)(1 - \gamma_2)^{m_2} \ln(1 - \gamma_2) - (1 - P_n^*)(1 - \gamma_n)^{\frac{m - \sum_{i=1}^{n-1} m_i}{m_n}} \ln(1 - \gamma_n) = 0 \\ \dots \end{array} \right. \quad (7)$$

Решение системы (7)

$$\{m_1^*, m_2^*, \dots, m_i^*, \dots, m_{n-1}^*, m - \sum_{i=1}^{n-1} m_i^*\}$$

оптимальным образом распределяет m контрольных точек между устройствами комплекса.

Система уравнений (7) относительно m_i легко разрешается аналитически, путем переноса одного из членов разности левых частей уравнений системы в правую с последующим логарифмированием обеих частей, после чего получаем систему обычных линейных уравнений, которая решается известными методами. Рассмотрим гипотетический пример. Пусть исследуемый комплекс состоит из $n = 3$ устройств с $(1 - P_1^*) = 0,25$, $(1 - P_2^*) = 0,30$ и $(1 - P_3^*) = 0,45$ и $\gamma_i \{i = 1,3\} = \gamma = 0,8$. Требуется распределить $m = 5$ контрольных точек. На основании вышеизложенной методики получим систему из 2-х уравнений:

$$\begin{cases} 0,25 \cdot 0,2^{m_1} - 0,45 \cdot 0,2^{5-m_1-m_2} = 0 \\ 0,30 \cdot 0,2^{m_2} - 0,45 \cdot 0,2^{5-m_1-m_2} = 0 \end{cases} \quad (8)$$

Решив систему (8) и ограничившись целочисленными значениями m_i (берется ближайшее целое число) m_i , получим следующее оптимальное распределение:

$$\{m_1 = 1; \quad m_2 = 2; \quad m_3 = 2\}.$$

При этом

$$P(A) = 1 - 0,25 \cdot 0,2^1 - 0,30 \cdot 0,2^2 - 0,45 \cdot 0,2^3 = 0,92.$$

Изложенную выше методику оптимального распределения m контрольных точек между n устройствами комплекса можно также интерпретировать при $m = n$, как определение оптимальных кратностей опроса всех устройств комплекса для повышения достоверности контроля.

Предлагаемая методика позволяет также при заданной вероятности обнаружения САК неисправности в комплексе определить минимальное значение t , характеризующего глубину контроля исследуемого комплекса. Алгоритм определения t очень прост:

1-й шаг. Принимается $m = n$ и вычисляется $P(A|m)$. Если $P(A|m) < P^*(A)$, переходим ко второму шагу.

2-й шаг. Берем $m+1$ контрольных точек и вычисляем $P(A|m+1)$.

Если $P(A/m+1) < P^*(A)$, переходим к 3-му шагу и т. д. Процесс заканчивается на $k - m$ шаге, при этом число контрольных точек равно $m + k$, а

$$P(A|m+\kappa) \approx P^*(A).$$

В данном случае при переходе от шага к шагу число контрольных точек увеличивается на $\Delta m = 1$. Чтобы ускорить процесс вычисления, целесообразнее принимать $\Delta m > 1$ до первого превышения $P(A/m + k) > P^*(A)$, а затем принимать $\Delta m = -1$ до получения соотношения $P(A/m + k - j \cdot \Delta m) \approx P^*(A)$, где j — число шагов с $\Delta m = -1$.