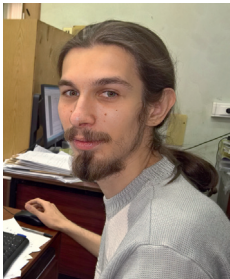


Матричная форма функций вероятностей безотказной работы систем с ненагруженным резервированием (ч.2)

Дмитрий М. Кривопапов, ФГБУН Институт проблем управления В.А.Трапезникова Российской Академии наук, Москва, Россия

Евгений В. Юркевич, ФГБУН Институт проблем управления В.А.Трапезникова Российской Академии наук, Москва, Россия



Дмитрий М.
Кривопапов



Евгений В.
Юркевич

Резюме. Показана важность проблем учета особенностей средств, обеспечивающих резервирование функциональных блоков, при надежном проектировании систем. С ростом числа типов и количества задействованных элементов процесс вычислений надежности усложняется и занимает все большее время. Поэтому для упрощения расчетов принимаются допущения, например, в системах с резервированием используются однотипные элементы. Однако такой подход не позволяет оценить надежность системы, где применены принципиально различные элементы. В работе рассмотрены системы, включающие любое число принципиально различных элементов с ненагруженным типом резервирования. В качестве одного из путей решения названной проблемы выведен и математически обоснован метод, позволяющий в матричном виде представлять аналитическое выражение для вычисления вероятности её безотказной работы. Показано, что в этом случае возможна оценка надежности численными методами с применением приближенных вычислений на ЭВМ при интегрировании и дифференцировании. Приближенность результата таких вычислений предложено определять как точностью самой ЭВМ, так и сложностью исследуемой системы. При надежном проектировании, когда процесс перерасчета производится многократно, этот недостаток является критичным. Целью сокращения времени расчета надежности исследуемой системы, а также повышения точности получаемых результатов в работе предлагается метод представления аналитического решения для вычисления ВБР. В результате появляется возможность упрощения механизма расчета систем с ненагруженным типом резервирования, а также повышения точности оценки их надежности. Поэтому для вычисления ВБР системы с произвольным количеством элементов в общем виде численными методами предлагается произвести число последовательных вычислений интегралов от произведения функции и производных на единицу меньше числа элементов системы. Учитывая особенности машинных вычислений и рекурсию алгоритма, вычисления ВБР системы уже из 5-ти и более элементов может занимать существенное время, кроме того, неизбежно накопление ошибки вычисления. Практические особенности решения задач обеспечения устойчивости работы космических аппаратов к внешним воздействиям характеризуются большой важностью фактора обеспечения скорости принятия решений по формированию сигнала управления, направленного на обеспечение гомеостаза характеристик работы бортовых систем. В работе математически обосновано введение метода представления аналитического выражения для вычисления ВБР системы из любого числа элементов, находящихся в ненагруженном резерве. Подобное представление может быть использовано для отображения данных в памяти ЭВМ. При известных коэффициентах матрицы это представление позволит избежать интегрирования и дифференцирования при вычислении ВБР, что значительно ускоряет вычисления и повышает точность результатов.

Ключевые слова: надежное проектирование, технические системы, принципиально различные элементы системы, ненагруженное резервирование, аналитическое выражение, коэффициенты матрицы, ускорение вычислений, повышение точности оценки надежности.

Формат цитирования: Кривопапов Д.М., Юркевич Е.В. Матричная форма функций вероятностей безотказной работы систем с ненагруженным резервированием (ч.2) // Надежность. 2018. Т. 18, № 1. С. 20-25. DOI: 10.21683/1729-2646-2018-18-1-20-25

Введение

Вычисление вероятности безотказной работы (ВБР) системы является неотъемлемым этапом надежного проектирования. С ростом числа типов и количества задействованных элементов процесс вычислений надежности усложняется и занимает все большее время.

Для упрощения расчетов принимаются допущения, например, в системах с резервированием используются однотипные элементы. Однако такой подход не позволяет оценить надежность системы, где применены принципиально различные элементы. (Подобного рода задачи возникают при необходимости вычисления вероятности безотказного выполнения функции – оценке функциональной надежности [1].) В этом случае возможна оценка надежности численными методами с применением приближенных вычислений на ЭВМ при интегрировании и дифференцировании.

Приближенность результата таких вычислений определяется как точностью самой ЭВМ, так и сложностью исследуемой системы [2]. При надежном проектировании, когда процесс перерасчета производится многократно, этот недостаток является критичным.

Целью сокращения времени расчета надежности исследуемой системы, а также повышения точности получаемых результатов в данной работе предлагается метод представления аналитического решения для вычисления ВБР систем с ненагруженным типом резервирования, поскольку они являются одними из наиболее надежных и наиболее сложно рассчитываемых систем.

Метод численного решения

Для определения ВБР системы в общем виде при ненагруженном резервировании используется рекуррентная формула:

$$P_N(T) = P_{N-1}(T) + \int_0^T p_n(\tau, T) \cdot f_{N-1}(\tau) d\tau,$$

где $P_N(T)$ – ВБР системы из N элементов в течение времени T ;

$P_{N-1}(T)$ – ВБР системы из $(N-1)$ элементов в течение времени T ;

$p_n(\tau, T)$ – ВБР n -го (подключаемого) элемента в течение периода времени от τ до T ;

$f_{N-1}(\tau)$ – плотность распределения отказов системы из $(N-1)$ элементов для момента времени τ

$$f_{N-1}(T) = -\frac{P_{N-1}(T)}{dT}.$$

Поэтому для вычисления ВБР системы из N элементов в общем виде численными методами необходимо произвести $(N-1)$ последовательных вычислений интегралов от произведения функции и производных $f_{N-1}(T)$. Учитывая особенности машинных вычислений и рекурсию алгоритма, вычисления ВБР системы уже из 5-ти и более элементов может занимать существенное время, кроме того, неизбежно накопление ошибки вычисления.

Замечание: Формулы используются при расчетах надежности на практике в предположении, что резервные элементы не теряют надежность в отключенном виде.

Аналитические решения

Рассмотрим различные случаи ненагруженного резервирования с целью получения аналитических решений и анализа результатов.

Система из 1-го элемента

Пусть интенсивность отказа элемента равна λ_1 , тогда ВБР системы:

$$P_1(T) = e^{-\lambda_1 T}.$$

Функция ВБР от времени имеет вид:

$$P_1(t) = e^{-\lambda_1 t}.$$

Система из 2-х элементов

Возможны принципиально два различных случая.

Интенсивность отказа 2-го подключаемого элемента равна λ_1 , тогда ВБР системы:

$$P_2(T) = P_1(T) + \int_0^T p_2(\tau, T) \cdot f_1(\tau) d\tau,$$

$$p_2(\tau, T) = e^{-\lambda_1(T-\tau)},$$

$$f_1(\tau) = -\frac{P_1(\tau)}{d\tau} = -\frac{e^{-\lambda_1 \tau}}{d\tau} = \lambda_1 \cdot e^{-\lambda_1 \tau},$$

$$\begin{aligned} P_2(T) &= e^{-\lambda_1 T} + \int_0^T e^{-\lambda_1(T-\tau)} \cdot \lambda_1 \cdot e^{-\lambda_1 \tau} d\tau = \\ &= e^{-\lambda_1 T} + \lambda_1 \cdot e^{-\lambda_1 T} \cdot \int_0^T 1 d\tau = e^{-\lambda_1 T} + \lambda_1 \cdot e^{-\lambda_1 T} \cdot T = (1 + \lambda_1 \cdot T) \cdot e^{-\lambda_1 T}. \end{aligned}$$

Интенсивность отказа 2-го подключаемого элемента равна λ_2 , тогда ВБР системы:

$$P_2(T) = P_1(T) + \int_0^T p_2(\tau, T) \cdot f_1(\tau) d\tau,$$

$$p_2(\tau, T) = e^{-\lambda_2(T-\tau)},$$

$$f_1(\tau) = -\frac{P_1(\tau)}{d\tau} = -\frac{e^{-\lambda_1 \tau}}{d\tau} = \lambda_1 \cdot e^{-\lambda_1 \tau},$$

$$\begin{aligned} P_2(T) &= e^{-\lambda_1 T} + \int_0^T e^{-\lambda_2(T-\tau)} \cdot \lambda_1 \cdot e^{-\lambda_1 \tau} d\tau = e^{-\lambda_1 T} + \lambda_1 \cdot e^{-\lambda_2 T} \cdot \\ &\cdot \int_0^T e^{(\lambda_2 - \lambda_1)\tau} d\tau = e^{-\lambda_1 T} + \lambda_1 \cdot e^{-\lambda_2 T} \cdot \frac{1}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot (e^{(\lambda_2 - \lambda_1)T} - 1) = \\ &= \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 T} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 T}. \end{aligned}$$

Функция ВБР от времени имеет вид:
в случае совпадения элементов:

$$P_2(t) = (1 + \lambda_1 \cdot t) \cdot e^{-\lambda_1 t};$$

в случае несовпадения элементов:

$$P_2(t) = \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 t} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 t}.$$

Система из 3-х элементов

Случай, когда к двум одинаковым элементам под-ключается аналогичный третий.

Интенсивность отказа элемента равна λ_1 , тогда ВБР системы:

$$P_3(T) = P_2(T) + \int_0^T p_3(\tau, T) \cdot f_2(\tau) d\tau,$$

$$P_2(T) = (1 + \lambda_1 \cdot T) \cdot e^{-\lambda_1 T},$$

$$p_3(\tau, T) = e^{-\lambda_1(T-\tau)},$$

$$f_2(\tau) = -\frac{P_2(\tau)}{d\tau} = -\frac{(1 + \lambda_1 \cdot \tau) \cdot e^{-\lambda_1 \tau}}{d\tau} = \lambda_1^2 \cdot \tau \cdot e^{-\lambda_1 \tau},$$

$$\begin{aligned} P_3(T) &= (1 + \lambda_1 \cdot T) \cdot e^{-\lambda_1 T} + \int_0^T e^{-\lambda_1(T-\tau)} \cdot \lambda_1^2 \cdot \tau \cdot e^{-\lambda_1 \tau} d\tau = \\ &= (1 + \lambda_1 \cdot T) \cdot e^{-\lambda_1 T} + \lambda_1^2 \cdot e^{-\lambda_1 T} \cdot \int_0^T \tau d\tau = (1 + \lambda_1 \cdot T) \cdot e^{-\lambda_1 T} + \\ &+ \lambda_1^2 \cdot e^{-\lambda_1 T} \cdot \frac{T^2}{2} = \left(1 + \lambda_1 \cdot T + \frac{\lambda_1^2}{2} \cdot T^2\right) \cdot e^{-\lambda_1 T}. \end{aligned}$$

Случай, когда к двум одинаковым элементам под-ключается элемент другого типа.

Интенсивность отказа элемента равна λ_2 , тогда ВБР системы:

$$P_3(T) = P_2(T) + \int_0^T p_3(\tau, T) \cdot f_2(\tau) d\tau,$$

$$P_2(T) = (1 + \lambda_1 \cdot T) \cdot e^{-\lambda_1 T},$$

$$p_3(\tau, T) = e^{-\lambda_2(T-\tau)},$$

$$f_2(\tau) = -\frac{P_2(\tau)}{d\tau} = -\frac{(1 + \lambda_1 \cdot \tau) \cdot e^{-\lambda_1 \tau}}{d\tau} = \lambda_1^2 \cdot \tau \cdot e^{-\lambda_1 \tau},$$

$$\begin{aligned} P_3(T) &= (1 + \lambda_1 \cdot T) \cdot e^{-\lambda_1 T} + \int_0^T e^{-\lambda_2(T-\tau)} \cdot \lambda_1^2 \cdot \tau \cdot e^{-\lambda_1 \tau} d\tau = (1 + \lambda_1 \cdot T) \cdot e^{-\lambda_1 T} + \\ &+ \lambda_1^2 \cdot e^{-\lambda_2 T} \cdot \int_0^T e^{(\lambda_2 - \lambda_1)\tau} \cdot \tau d\tau = (1 + \lambda_1 \cdot T) \cdot e^{-\lambda_1 T} + \lambda_1^2 \cdot e^{-\lambda_2 T} \times \\ &\times \left(\frac{1}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot T \cdot e^{(\lambda_2 - \lambda_1)T} - \frac{1}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} \cdot e^{(\lambda_2 - \lambda_1)T} + \frac{1}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} \right) = \\ &= \left(\frac{\lambda_2^2 - 2\lambda_1\lambda_2}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} + \frac{\lambda_1\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot T \right) e^{-\lambda_1 T} + \frac{\lambda_1^2}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} \cdot e^{-\lambda_2 T}. \end{aligned}$$

Случай, когда к двум различным элементам под-ключается элемент совпадающего типа.

Интенсивность отказа элемента равна λ_1 , тогда ВБР системы:

$$P_3(T) = P_2(T) + \int_0^T p_3(\tau, T) \cdot f_2(\tau) d\tau,$$

$$P_2(T) = \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 T} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 T},$$

$$p_3(\tau, T) = e^{-\lambda_1(T-\tau)},$$

$$\begin{aligned} f_2(\tau) &= -\frac{P_2(\tau)}{d\tau} = -\frac{\frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 \tau} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 \tau}}{d\tau} = \\ &= \frac{\lambda_1\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 \tau} + \frac{\lambda_1\lambda_2}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 \tau}, \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} P_3(T) &= \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 T} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 T} + \int_0^T e^{-\lambda_1(T-\tau)} \cdot \\ &\cdot \left(\frac{\lambda_1\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 \tau} + \frac{\lambda_1\lambda_2}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 \tau} \right) d\tau = \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 T} + \\ &+ \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 T} + e^{-\lambda_1 T} \cdot \int_0^T \left(\frac{\lambda_1\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} + \frac{\lambda_1\lambda_2}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{(\lambda_1 - \lambda_2)\tau} \right) d\tau = \\ &= \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 T} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 T} + e^{-\lambda_1 T} \times \\ &\times \left(\frac{\lambda_1\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot T + \frac{\lambda_1\lambda_2}{(\lambda_1 - \lambda_2)^2} \cdot e^{(\lambda_1 - \lambda_2)T} - \frac{\lambda_1\lambda_2}{(\lambda_1 - \lambda_2)^2} \right) = \\ &= \left(\frac{\lambda_2^2 - 2\lambda_1\lambda_2}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} + \frac{\lambda_1\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot T \right) e^{-\lambda_1 T} + \frac{\lambda_1^2}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} \cdot e^{-\lambda_2 T}. \end{aligned}$$

Замечание: Последние два случая показывают, что вид функции ВБР не зависит от порядка подключения элементов в ненагруженной системе, а зависит только от типа элементов.

Случай, когда к двум различным элементам под-ключается элемент несовпадающего типа.

Интенсивность отказа элемента равна λ_3 , тогда ВБР системы:

$$P_3(T) = P_2(T) + \int_0^T p_3(\tau, T) \cdot f_2(\tau) d\tau,$$

$$P_2(T) = \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 T} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 T},$$

$$p_3(\tau, T) = e^{-\lambda_3(T-\tau)},$$

$$f_2(\tau) = -\frac{P_2(\tau)}{d\tau} = -\frac{\frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 \tau} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 \tau}}{d\tau} =$$

$$= \frac{\lambda_1 \lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 \tau} + \frac{\lambda_1 \lambda_2}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 \tau},$$

$$P_3(T) = \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 T} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 T} + \int_0^T e^{-\lambda_3 (T-\tau)} \cdot$$

$$\left(\frac{\lambda_1 \lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 \tau} + \frac{\lambda_1 \lambda_2}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 \tau} \right) d\tau = \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 T} +$$

$$+ \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 T} + e^{-\lambda_3 T} \times \int_0^T \left(\frac{\lambda_1 \lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{(\lambda_3 - \lambda_1) \tau} + \frac{\lambda_1 \lambda_2}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{(\lambda_3 - \lambda_2) \tau} \right) d\tau =$$

$$= \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 T} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 T} + e^{-\lambda_3 T} \times$$

$$\times \left(\frac{\lambda_1 \lambda_2}{(\lambda_2 - \lambda_1) \cdot (\lambda_3 - \lambda_1)} \cdot e^{(\lambda_3 - \lambda_1) T} - \frac{\lambda_1 \lambda_2}{(\lambda_2 - \lambda_1) \cdot (\lambda_3 - \lambda_1)} + \right.$$

$$\left. + \frac{\lambda_1 \lambda_2}{(\lambda_1 - \lambda_2) \cdot (\lambda_3 - \lambda_2)} \cdot e^{(\lambda_3 - \lambda_2) T} - \frac{\lambda_1 \lambda_2}{(\lambda_1 - \lambda_2) \cdot (\lambda_3 - \lambda_2)} \right) =$$

$$= \frac{\lambda_2 \lambda_3}{(\lambda_2 - \lambda_1) \cdot (\lambda_3 - \lambda_1)} \cdot e^{-\lambda_1 T} + \frac{\lambda_1 \lambda_3}{(\lambda_1 - \lambda_2) \cdot (\lambda_3 - \lambda_2)} \cdot e^{-\lambda_2 T} +$$

$$+ \frac{\lambda_1 \lambda_2}{(\lambda_1 - \lambda_3) \cdot (\lambda_2 - \lambda_3)} \cdot e^{-\lambda_3 T}.$$

Рассмотрим подробно полученные функции ВБР.

Функция ВБР от времени имеет виды:

- один элемент интенсивностью λ_1

$$P_1(t) = e^{-\lambda_1 t};$$

- для двух элементов:

два элемента интенсивностью λ_1

$$P_2(t) = (1 + \lambda_1 \cdot t) \cdot e^{-\lambda_1 t};$$

один элемент интенсивностью λ_1 , второй – λ_2

$$P_2(t) = \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 t} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 t};$$

- для трех элементов:

три элемента интенсивностью λ_1

$$P_3(t) = \left(1 + \lambda_1 \cdot t + \frac{\lambda_1^2}{2} \cdot t^2 \right) \cdot e^{-\lambda_1 t};$$

два элемента интенсивностью λ_1 , третий – λ_2

$$P_3(t) = \left(\frac{\lambda_2^2 - 2\lambda_1 \lambda_2}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} + \frac{\lambda_1 \lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot t \right) e^{-\lambda_1 t} + \frac{\lambda_1^2}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} \cdot e^{-\lambda_2 t};$$

три элемента с интенсивностями $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3$ соответственно

$$P_3(t) = \frac{\lambda_2 \lambda_3}{(\lambda_2 - \lambda_1) \cdot (\lambda_3 - \lambda_1)} \cdot e^{-\lambda_1 t} + \frac{\lambda_1 \lambda_3}{(\lambda_1 - \lambda_2) \cdot (\lambda_3 - \lambda_2)} \cdot e^{-\lambda_2 t} +$$

$$+ \frac{\lambda_1 \lambda_2}{(\lambda_1 - \lambda_3) \cdot (\lambda_2 - \lambda_3)} \cdot e^{-\lambda_3 t}.$$

Из вида зависимостей видно, что при наличии «повторяющихся» элементов возрастает степень многочлена при соответствующей экспоненте. При подключении «неповторяющегося» элемента повышения степени многочлена не происходит, однако коэффициенты в формулах перестраиваются. Для представления формул в памяти ЭВМ сформируем метод их представления.

Алгоритм представления аналитического решения

Для выведения общего алгоритма рассмотрим произвольную систему, состоящую из 4-х типов элементов с интенсивностями отказов $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3, \lambda_4$. Как было показано ранее, в общем виде формула для вычисления вероятности безотказной работы может быть составлена в виде ряда, содержащего экспоненты чисел $-\lambda_1 t, -\lambda_2 t, -\lambda_3 t, -\lambda_4 t$.

$$P_4(t) = A(t) \cdot e^{-\lambda_1 t} + B(t) \cdot e^{-\lambda_2 t} + C(t) \cdot e^{-\lambda_3 t} + D(t) \cdot e^{-\lambda_4 t}$$

Функции $A(t), B(t), C(t), D(t)$ представляют собой многочлены по степени t , количество слагаемых которых определяется количеством соответствующих одинаковых элементов системы. То есть, если в системе 2 элемента с интенсивностью отказов λ_1 , то многочлен $A(t)$ содержит 2 слагаемых:

$$A(t) = a_0 + a_1 t$$

В общем случае количество одинаковых элементов в системе не известно. При последовательном подсоединении элементов к системе, если появляется новый тип элементов, то в выражении образуется новый тип экспоненты, а если тип подключаемого элемента совпадает с каким либо уже подключенным, то в соответствующем многочлене появляется новое слагаемое. Например, для системы из 4-х элементов возможно два вида «краевых» случая:

- 4 различных элемента – тогда все многочлены содержат ровно одно ненулевое слагаемое и имеются все виды экспонент;

- 4 одинаковых типа элементов – имеется только один многочлен, содержащий 4 элемента и один вид экспоненты.

Чтобы описать подобную систему, дополним все многочлены нулевыми коэффициентами, чтобы они содержали максимальное количество элементов.

$$A(t) = a_0 + a_1 t + a_2 t^2 + a_3 t^3$$

$$B(t) = b_0 + b_1 t + b_2 t^2 + b_3 t^3$$

$$C(t) = c_0 + c_1 t + c_2 t^2 + c_3 t^3$$

$$D(t) = d_0 + d_1 t + d_2 t^2 + d_3 t^3$$

Представим для наглядности коэффициенты в виде матрицы:

$$\begin{array}{c|cccc} & \lambda_1 & \lambda_2 & \lambda_3 & \lambda_4 \\ & - & - & - & - \\ t^0 & | & a_0 & b_0 & c_0 & d_0 \\ t^1 & | & a_1 & b_1 & c_1 & d_1 \\ t^2 & | & a_2 & b_2 & c_2 & d_2 \\ t^3 & | & a_3 & b_3 & c_3 & d_3 \end{array}$$

Обозначим матрицу исходных коэффициентов A , матрицу интенсивностей отказов Λ и матрицу степеней T

$$A = \begin{pmatrix} a_0 & b_0 & c_0 & d_0 \\ a_1 & b_1 & c_1 & d_1 \\ a_2 & b_2 & c_2 & d_2 \\ a_3 & b_3 & c_3 & d_3 \end{pmatrix}$$

$$\Lambda = (\lambda_1 \quad \lambda_2 \quad \lambda_3 \quad \lambda_4),$$

$$T = \begin{pmatrix} t^0 \\ t^1 \\ t^2 \\ t^3 \end{pmatrix}.$$

Введем также вспомогательную функцию $F(A, t)$, преобразующую матрицы по следующему правилу:

$$B = F(A, t), \text{ где } B_{ij} = e^{-t \cdot A_{ij}}.$$

Тогда ВБР системы, характеризуемой матрицей A , всегда можно определить по формуле:

$$P(t) = A^T \cdot T \cdot F(\Lambda, t)^T.$$

Пример. Выведенные функции ВБР $P(t)$ характеризуются следующими матрицами с соответствующими вспомогательными матрицами T и Λ :

$$P_1(t) = e^{-\lambda_1 t},$$

$$A = (1),$$

$$P_2(t) = (1 + \lambda_1 \cdot t) \cdot e^{-\lambda_1 t},$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ \lambda_1 & 0 \end{pmatrix},$$

$$P_2(t) = \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot e^{-\lambda_1 t} + \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \cdot e^{-\lambda_2 t},$$

$$A = \begin{pmatrix} \frac{\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} & \frac{\lambda_1}{\lambda_1 - \lambda_2} \\ 0 & 0 \end{pmatrix},$$

$$P_3(t) = \left(1 + \lambda_1 \cdot t + \frac{\lambda_1^2}{2} \cdot t^2\right) \cdot e^{-\lambda_1 t},$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \lambda_1 & 0 & 0 \\ \frac{\lambda_1^2}{2} & 0 & 0 \end{pmatrix},$$

$$P_3(t) = \left(\frac{\lambda_2^2 - 2\lambda_1\lambda_2}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} + \frac{\lambda_1\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} \cdot t\right) e^{-\lambda_1 t} + \frac{\lambda_1^2}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} \cdot e^{-\lambda_2 t},$$

$$A = \begin{pmatrix} \frac{\lambda_2^2 - 2\lambda_1\lambda_2}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} & \frac{\lambda_1^2}{(\lambda_2 - \lambda_1)^2} & 0 \\ \frac{\lambda_1\lambda_2}{\lambda_2 - \lambda_1} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix},$$

$$P_3(t) = \frac{\lambda_2\lambda_3}{(\lambda_2 - \lambda_1) \cdot (\lambda_3 - \lambda_1)} \cdot e^{-\lambda_1 t} + \frac{\lambda_1\lambda_3}{(\lambda_1 - \lambda_2) \cdot (\lambda_3 - \lambda_2)} \cdot e^{-\lambda_2 t} + \frac{\lambda_1\lambda_2}{(\lambda_1 - \lambda_3) \cdot (\lambda_2 - \lambda_3)} \cdot e^{-\lambda_3 t},$$

$$A = \begin{pmatrix} \frac{\lambda_2\lambda_3}{(\lambda_2 - \lambda_1) \cdot (\lambda_3 - \lambda_1)} & \frac{\lambda_1\lambda_3}{(\lambda_1 - \lambda_2) \cdot (\lambda_3 - \lambda_2)} & \frac{\lambda_1\lambda_2}{(\lambda_1 - \lambda_3) \cdot (\lambda_2 - \lambda_3)} \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Выводы

Выведен и математически обоснован метод представления аналитического выражения для вычисления ВБР системы из любого числа элементов, находящихся в ненагруженном резерве. Подобное представление

может быть использовано для отображения данных в памяти ЭВМ. При известных коэффициентах матрицы такое представление позволит избежать интегрирования и дифференцирования при вычислении ВБР, что значительно ускоряет вычисления и повышает точность результатов.

Библиографический список

1. Шубинский И.Б. Функциональная надежность информационных систем. Методы анализа/ М.: ООО «Журнал «Надежность» 2012 -295с.
2. Половко А.М., Гуров С.В. Основы теории надежности. /СПб.: БХВ-Петербург, 2006. 704с.
3. Кривопапов Д.М. Доклад «Особенности динамического программирования в надежном проектировании программно-технических систем космических

аппаратов». Пятая международная научно-техническая конференция «Актуальные проблемы создания космических систем дистанционного зондирования Земли». Москва 2017 г.

Сведения об авторах:

Дмитрий М. Кривопапов, инженер ФГБУН Институт проблем управления В.А.Трапезникова Российской Академии наук, Москва, Россия, +7 926-840-06-58, e-mail: persival92@rambler.ru

Евгений В. Юркевич, д.т.н., профессор, г.н.с. ФГБУН Институт проблем управления В.А.Трапезникова Российской Академии наук, Москва, Россия, +7 495-334-88-70, e-mail: yurk@ipu.ru

Поступила 29.08.2017