

В. И. СЕНЬЧЕНКОВ

## РЕШАЮЩИЕ ПРАВИЛА В АЛГОРИТМАХ ОПРЕДЕЛЕНИЯ ТЕХНИЧЕСКОГО СОСТОЯНИЯ СИСТЕМЫ

Рассматриваются вопросы формирования решающих правил при построении алгоритмов определения технического состояния системы как комбинационным, так и последовательным методом. Указанные методы адаптированы применительно к задачам контроля функционирования и контроля работоспособности системы, а также поиска отказов. Особое внимание уделяется корректному учету временного сопоставления событий при формировании решающих правил контроля функционирования.

**Ключевые слова:** техническое состояние, траектория, решающее правило, контроль функционирования, распознавание, проверка.

**Введение.** Основу математической модели контроля и диагностирования системы составляют:

— вектор траекторий выходных переменных, зарегистрированных в контрольных точках (выходной процесс системы),

$$\check{Y} = (\check{y}_1, \check{y}_2, \dots, \check{y}_v)^T; \quad (1)$$

— вектор контролируемых признаков (наблюдаемое состояние системы)

$$Y = (y_1, y_2, \dots, y_n)^T; \quad (2)$$

— совокупность изображений

$$E_i = (e_{i1}, e_{i2}, \dots, e_{in})^T, \quad i = \overline{0, m}, \quad (3)$$

видов технического состояния системы. Кроме того, в основу модели положена также последовательность логических условий и переходов, относящих наблюдаемое состояние системы к тому или иному виду технического состояния (т.е. алгоритм определения технического состояния).

В работе [1] изложен подход к формированию вектора контролируемых признаков (2) путем представления траекторий выходного процесса (1) измеримыми по Лебегу функциями и их последующей обработке на основе свойств пространства  $L_2$  (пространство измеримых функций, квадратично интегрируемых по Лебегу). Указанный подход позволяет ввести менее жесткие ограничения на траектории по сравнению с предлагаемыми в работах [2—5 и др.], что значительно расширяет возможности варьирования глубины контроля и диагностирования.

Под изображением (3) понимается формальное представление вида технического состояния системы как составной части модели ее контроля и диагностирования. Способы построения изображений на основе обучения и применения минимального множества контролируемых признаков изложены в работах [6, 7]. Координата  $e_{ij}$ ,  $i = \overline{0, m}$ ,  $j = \overline{1, n}$ , векторов (3) — есть модельное (типовое) значение  $j$ -го контролируемого признака  $y_j$  в  $i$ -м виде технического состояния системы.

Основу алгоритмов определения технического состояния системы представляют решающие правила, с помощью которых выявляется степень сходства наблюдаемого состояния (2) с изображениями (3). Принципы формирования указанных правил и рассматриваются в настоящей статье. Их построение осуществляется в соответствии с предложенными в работах [1, 6, 7] подходами к обработке траекторий выходных процессов системы и построению изображений видов технического состояния.

Решающее правило реализуется путем выполнения проверок  $\pi_j \in \Pi$  контролируемых признаков  $y_j$ ,  $j = \overline{1, n}$ . Под проверкой в дальнейшем понимается совокупность действий по сопоставлению значений  $e_{ij}$  и  $y_j$ , а также установлению их практической неразличимости в заданных условиях или, наоборот, их существенного различия.

В теории контроля и диагностирования рассматриваются два основных метода распознавания технических состояний — комбинационный и последовательный [3, 4]. При комбинационном распознавании решение о текущем техническом состоянии принимается на основе анализа результатов всех проверок из заданного множества  $\Pi$ , которые могут быть выполнены в произвольном порядке. При последовательном распознавании соблюдается некоторая очередность выполнения проверок. Решающие правила как при комбинационном, так и при последовательном распознавании следует формировать с учетом специфики конкретных задач — контроля функционирования, контроля работоспособности и поиска отказов. Поэтому в настоящей статье построение данных правил при комбинационном и последовательном распознавании рассматривается отдельно для каждой задачи.

**Формирование решающих правил при комбинационном методе распознавания.** В моделях процесса контроля функционирования множества наблюдаемых состояний разбиваются на виды технического состояния, соответствующие режимам нормальной работы системы и состоянию неправильного функционирования. Смена режимов работы производится в опорные моменты времени  $t_i^*$ ,  $i = \overline{1, m}$ , в течение которых состояния системы изменяются скачком. Соответственно скачком изменяются и траектории выходных процессов или, по крайней мере, некоторые из них. Математически скачки траекторий можно интерпретировать как разрывы первого рода функциональных зависимостей [8]. Между опорными моментами  $t_i^*$  и  $t_{i+1}^*$  система находится в  $i$ -м режиме функционирования. При этом ее состояния изменяются непрерывно или также могут претерпевать скачки. Соответствующим образом изменяются и траектории. Даже при счетном множестве разрывов траектории являются измеримыми по Лебегу функциями, а следовательно, для их дальнейшей обработки и представления конечномерным вектором контролируемых признаков (2) может быть применен подход, предложенный в работе [1].

Пусть на множестве векторов вида (2) и (3) задана структура  $n$ -мерного евклидова пространства  $Y$ . Тогда в качестве составной части решающего правила необходимо включить проверку соответствия наблюдаемого состояния (2) одному из изображений (3) по общеизвестному критерию минимума метрического различия в  $n$ -мерном евклидовом пространстве:

$$Y \in Y^i, \text{ если } d(G(Y), E_i) = \min_{k=0, m} \{d(G(Y), E_k)\}, \quad i = \overline{0, m}, \quad (4)$$

где  $Y^i$  — область в пространстве  $Y$  ( $Y^i \subset Y$ ), соответствующая  $i$ -му виду технического состояния системы;

$d(G(Y), E_i) = \sqrt{\sum_{j=1}^n (g_j(Y) - e_{ij})^2}$  — расстояние в пространстве  $Y$  между изображением  $E_i$  и  $G$ -преобразованным наблюдаемым состоянием  $Y$  (процедура  $G$ -преобразования изложена в работах [6, 7]);  $E_0$  — изображение вида технического состояния „неправильное функционирование“;  $E_i$ ,  $i = \overline{1, m}$ ,  $E_k$ ,  $k = \overline{1, m}$ , — изображения режимов правильного функционирования системы.

Если

$$\min_{k=0,m} \{d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_k)\} = d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_0), \quad (5)$$

принимается решение о неправильном функционировании системы.

В выражениях (4) и (5) не учитывается временная расстановка событий. Для ее учета необходимо сопоставить временной интервал  $[t_i^*; t_{i+1}^*)$  для  $i$ -го режима функционирования с множеством  $T_{ij}$ ,  $i = \overline{1, m}$ ,  $j = \overline{1, v}$ , моментов времени реального наблюдения  $j$ -й траектории в  $i$ -м виде технического состояния. Указанные множества должны совпадать с допустимой погрешностью  $\delta^i$  программной отработки режимов правильного функционирования системы:

$$\bigcap_{j=1}^v (T_{ij} \Delta [t_i^*; t_{i+1}^*) \leq \delta^i), \quad (6)$$

где  $\delta^i \in \mathbf{R}^+$ ,  $\mathbf{R}^+$  — множество положительных вещественных чисел;  $\Delta$  — операция симметрической разности множеств.

Если

$$\exists k \in \{i \mid i = \overline{1, m}\} : T_{kj} \Delta [t_k^*; t_{k+1}^*) > \delta^k, \quad (7)$$

то имеет место отклонение  $k$ -го режима функционирования системы от заданного временного интервала его отработки на величину, превышающую допустимое значение.

Если

$$\exists l \in \{j \mid j = \overline{1, v}\} : T_{il} \Delta [t_i^*; t_{i+1}^*) > \delta^i, \quad (8)$$

то  $l$ -я траектория, в результате преобразования которой получен контролируемый признак  $y_j$ ,  $j = \overline{1, v}$ , в  $i$ -м режиме функционирования отклоняется от заданного временного интервала на величину, превышающую допустимое значение.

При выполнении неравенства (7) или (8) принимается решение о том, что система функционирует неправильно.

Кроме того, величина  $d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_i)$  не должна превышать среднего расстояния между всеми изображениями режимов правильного функционирования системы:

$$d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_i) \leq \frac{1}{m} \sum_{\substack{p, f = \overline{1, m} \\ p \neq f}} d(\mathbf{E}_p, \mathbf{E}_f), \quad i = \overline{1, m}. \quad (9)$$

Только при выполнении условия (9) наблюдаемое состояние  $\mathbf{Y}$  будет находиться в пределах одной из областей  $\mathbf{Y}^i \subset \mathbf{Y}$ ,  $i = \overline{1, m}$ , в противном случае оно будет в области  $\mathbf{Y}^0 \subset \mathbf{Y}$  неправильного функционирования.

Согласно выражениям (4)—(9) решающее правило при контроле функционирования принимает следующий вид:

$$\mathbf{Y} \in \mathbf{Y}^i, \quad i = \overline{1, m}, \quad \text{если} \quad \left\{ \begin{array}{l} d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_i) = \min_{k=1, m} \{d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_k)\}; \\ \bigcap_{j=1}^v (T_{ij} \Delta [t_i^*; t_{i+1}^*) \leq \delta^i); \\ d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_i) \leq \frac{1}{m} \sum_{\substack{p, f = \overline{1, m} \\ p \neq f}} d(\mathbf{E}_p, \mathbf{E}_f); \end{array} \right. \quad (10)$$

$$\mathbf{Y} \in \mathbf{Y}^0, \text{ если } \left\{ \begin{array}{l} \min_{k=0,m} \{d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_k)\} = d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_0) \\ \text{или} \\ \exists k \in \{i \mid i = \overline{1,m}\}: T_{kj} \Delta[t_k^*; t_{k+1}^*] > \delta^k, \\ \text{или} \\ \exists l \in \{j \mid j = \overline{1,v}\}: T_{il} \Delta[t_i^*; t_{i+1}^*] > \delta^i, \\ \text{или} \\ d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_i) > \frac{1}{m} \sum_{\substack{p,f=\overline{1,m} \\ p \neq f}} d(\mathbf{E}_p, \mathbf{E}_f). \end{array} \right. \quad (11)$$

В моделях процессов контроля работоспособности и поиска отказов множество  $E$  содержит  $m+1$  изображений видов технического состояния, т.е.  $E = \{\mathbf{E}_i \mid i = \overline{0,m}\}$ , где  $\mathbf{E}_0$  соответствует работоспособному состоянию, а  $\mathbf{E}_i$ ,  $i = \overline{1,m}$ , — неработоспособным состояниям, каждое из которых вызвано отказом одного функционального элемента. С точностью до таких элементов и определяется место отказа.

Проверка работоспособности и поиск отказов системы производится по значениям контролируемых признаков, измеренным в фиксированный момент времени. Поэтому в данном случае время перестает быть информативным признаком и должно быть исключено из решающего правила, которое принимает следующий вид:

$$\mathbf{Y} \in \mathbf{Y}^i, \text{ если } d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_i) = \min_{f=0,m} \{d(G(\mathbf{Y}), \mathbf{E}_f)\}, \quad i = \overline{0,m}. \quad (12)$$

Оптимизация процесса принятия решений о виде технического состояния системы по какому-либо критерию на основе правил (10)—(12) крайне затруднена. Это связано с тем, что решения принимаются на основе анализа результатов проверок всех контролируемых признаков. От указанного недостатка свободен последовательный метод распознавания.

#### Формирование решающих правил при последовательном методе распознавания.

При последовательном распознавании проверки контролируемых признаков выполняются не одновременно, а в некоторой последовательности, причем для принятия решения о виде технического состояния системы могут быть выполнены не все проверки из заданного множества. Поэтому решающее правило в данном случае необходимо формировать по результатам выполнения каждой отдельной проверки  $\pi_j$ , имеющей некоторое конечное число исходов  $\pi_j^{r_{ij}}$  ( $r_{ij} = \overline{1, \omega_j}$ ,  $\omega_j \in \mathbf{N}$ , где  $\mathbf{N}$  — множество натуральных чисел). Под исходом проверки  $\pi_j$  для  $i$ -го вида технического состояния системы в дальнейшем понимается событие, при котором измеренное значение  $j$ -го контролируемого признака находится в интервале  $[y_{ij}^H, y_{ij}^B]$ , где  $y_{ij}^H$  и  $y_{ij}^B$ ,  $i = \overline{0,m}$ ,  $j = \overline{1,n}$ , — соответственно нижнее и верхнее предельно допустимые значения  $j$ -го признака в  $i$ -м виде технического состояния.

Решающее правило при контроле правильности функционирования системы последовательным методом строится на основе следующих рассуждений. Пусть проверка имеет  $j$ -й исход в  $i$ -м виде технического состояния системы. Тогда для идентификации  $i$ -го режима ее работы по  $j$ -му контролируемому признаку необходимо выполнение двух условий.

*Первое условие.* Расстояние на числовой оси между значением  $j$ -го контролируемого признака  $y_j$  и соответствующей координатой  $e_{ij}$  изображения  $\mathbf{E}_i$  должно быть минимальным по

сравнению с этой же координатой  $e_{ff}$  всех других изображений, т.е. данные признаки должны иметь наибольшее сходство в геометрическом смысле:

$$|y_j - e_{ij}| = \min_{f=0,m} \{|y_j - e_{ff}|\}, \quad i = \overline{0,m}. \quad (13)$$

Если

$$\min_{f=0,m} \{|y_j - e_{ff}|\} = |y_j - e_{0j}|, \quad (14)$$

принимается решение о неправильном функционировании системы.

Выполнение равенства (13) означает, что текущее значение  $j$ -го контролируемого признака находится в интервале  $[y_{ij}^H; y_{ij}^B]$ . При этом необходимо выделить два случая взаимного расположения  $y_j$  и  $e_{ij}$ ,  $i = \overline{1,m}$ ,  $j = \overline{1,n}$ , на числовой оси. В первом из них

$$\min_{f=1,m} \{e_{ff}\} \leq y_j \leq \max_{f=1,m} \{e_{ff}\}, \quad (15)$$

а во втором

$$y_j < \min_{f=1,m} \{e_{ff}\} \quad \text{или} \quad y_j > \max_{f=1,m} \{e_{ff}\}. \quad (16)$$

В последнем случае необходимо установить ограничение на отклонение значения  $y_j$  на числовой оси от интервала

$$\max_{\substack{p,f=1,m \\ p \neq f}} \{|e_{pj} - e_{ff}|\}. \quad (17)$$

В интервале (17) находятся все величины  $e_{ij}$ . Максимальное отклонение не должно превышать половины среднего расстояния между значениями координат  $e_{ij}$ , т.е. должно выполняться неравенство

$$\frac{1}{2(m-1)} \max_{\substack{p,f=1,m \\ p \neq f}} \{|e_{pj} - e_{ff}|\} \geq \begin{cases} y_j - e_{ij}, & \text{если } y_j > \max_{f=1,m} \{e_{ff}\}; \\ |y_j - e_{ij}|, & \text{если } y_j < \min_{f=1,m} \{e_{ff}\}. \end{cases} \quad (18)$$

Это обеспечивает „попадание“ вектора наблюдаемого состояния  $\mathbf{Y}$  по  $j$ -й координате в область  $Y^i$ ,  $i = \overline{1,m}$ , соответствующую  $i$ -му режиму нормальной работы системы.

*Второе условие.* Кроме сопоставления контролируемого признака  $y_j$  с координатой  $e_{ij}$  в геометрическом смысле, в решающем правиле должна быть учтена и временная расстановка событий, определяемая выражением (6).

Принимается, что проверка  $j$ -го контролируемого признака  $y_j$ ,  $j = \overline{1,n}$ , дает положительный результат (отсутствуют его недопустимые отклонения), если выполняются условия (6), (13) и (15) или условия (6), (16) и (18). Выполнение неравенства (7) или (8) свидетельствует о неправильном функционировании системы.

Таким образом, с учетом выражений (6)—(8) и (13)—(18) решающее правило при контроле функционирования принимает следующий вид:

$$\pi_j = \pi^{r_{ij}}, \quad i = \overline{1,m}, \quad \text{если} \quad \begin{cases} \min_{f=1,m} \{e_{ff}\} \leq y_j \leq \max_{f=1,m} \{e_{ff}\}; \\ |y_j - e_{ij}| = \min_{f=1,m} \{|y_j - e_{ff}|\}, \\ T_{ij} \Delta[t_i^*; t_{i+1}^*] \leq \delta^i \end{cases} \quad (19)$$

$$\text{или} \left\{ \begin{array}{l} y_j < \min_{f=1,m} \{e_{ff}\} \text{ или } y_j > \max_{f=1,m} \{e_{ff}\}; \\ \frac{1}{2(m-1)} \max_{\substack{p,f=1,m \\ p \neq f}} \{|e_{pj} - e_{ff}|\} \geq \begin{cases} y_j - e_{ij}, & \text{если } y_j > \max_{k=1,m} \{e_{kj}\}; \\ |y_j - e_{ij}|, & \text{если } y_j < \min_{k=1,m} \{e_{kj}\}; \end{cases} \\ T_{ij} \Delta[t_i^*; t_{i+1}^*] \leq \delta^i; \end{array} \right. \quad (20)$$

$$\pi_j = \pi^{r_{0j}}, \text{ если } \left\{ \begin{array}{l} \min_{f=1,m} \{e_{ff}\} \leq y_j \leq \max_{f=1,m} \{e_{ff}\}, \\ \min_{f=0,m} \{|y_j - e_{ff}|\} = |y_j - e_{0j}| \\ \text{или} \\ \exists k \in \{i \mid i = \overline{1,m}\}: T_{kj} \Delta[t_k^*; t_{k+1}^*] > \delta^k, \\ \text{или} \\ \exists l \in \{j \mid j = \overline{1,v}\}: T_{il} \Delta[t_i^*; t_{i+1}^*] > \delta^i \end{array} \right. \quad (21)$$

$$\text{или} \left\{ \begin{array}{l} y_j < \min_{f=1,m} \{e_{ff}\} \text{ или } y_j > \max_{f=1,m} \{e_{ff}\}; \\ \frac{1}{2(m-1)} \max_{\substack{p,f=1,m \\ p \neq f}} \{|e_{pj} - e_{ff}|\} < \begin{cases} y_j - e_{ij}, & \text{если } y_j > \max_{k=1,m} \{e_{kj}\}; \\ |y_j - e_{ij}|, & \text{если } y_j < \min_{k=1,m} \{e_{kj}\}, \end{cases} \\ \text{или} \\ \exists k \in \{i \mid i = \overline{1,m}\}: T_{kj} \Delta[t_k^*; t_{k+1}^*] > \delta^k, \\ \text{или} \\ \exists l \in \{j \mid j = \overline{1,v}\}: T_{il} \Delta[t_i^*; t_{i+1}^*] > \delta^i. \end{array} \right. \quad (22)$$

Как указывалось выше, при контроле работоспособности и поиске отказов временная расстановка событий в решающем правиле теряет смысл, поэтому оно может быть представлено следующим образом:

$$\pi_j = \pi^{r_{ij}}, \quad i = \overline{0,m}, \text{ если } \left\{ \begin{array}{l} \min_{f=0,m} \{e_{ff}\} \leq y_j \leq \max_{f=0,m} \{e_{ff}\}; \\ |y_j - e_{ij}| = \min_{f=0,m} \{|y_j - e_{ff}|\} \end{array} \right. \quad (23)$$

$$\text{или} \left\{ \begin{array}{l} y_j < \min_{f=0,m} \{e_{ff}\} \text{ или } y_j > \max_{f=0,m} \{e_{ff}\}; \\ \frac{1}{2(m-1)} \max_{\substack{p,f=0,m \\ p \neq f}} \{|e_{pj} - e_{ff}|\} < \begin{cases} y_j - e_{ij}, & \text{если } y_j > \max_{k=0,m} \{e_{kj}\}; \\ |y_j - e_{ij}|, & \text{если } y_j < \min_{k=0,m} \{e_{kj}\}. \end{cases} \end{array} \right. \quad (24)$$

**Заключение.** Решающие правила (19)—(24) являются основой для построения алгоритмов определения технического состояния системы, которые могут подвергаться оптимизации по различным критериям. Выбор критерия зависит от конкретных целей исследования.

#### СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Сеньченков В. И. Формирование множества контролируемых признаков системы на основе метрической теории и функционального анализа // Изв. вузов. Приборостроение. 2005. Т. 48, № 7. С. 3—9.
2. Генкин М. Д., Соколова А. Г. Виброакустическая диагностика машин и механизмов. М.: Машиностроение, 1987. 288 с.
3. Дмитриев А. К., Мальцев П. А. Основы теории построения и контроля сложных систем. Л.: Энергоатомиздат, 1988. 192 с.
4. Основы технической диагностики. Кн.1. Модели объектов, методы и алгоритмы диагноза / В. В. Карибский, П. П. Пархоменко, Е. С. Согомонян, В. В. Халчев; Под ред. П. П. Пархоменко. М.: Энергия, 1976. 464 с.
5. Гнедов Ю. А., Росенбаули О. Б., Шумов Ю. А. Проектирование систем контроля ракет. М.: Машиностроение, 1975. 224 с.
6. Сеньченков В. И. Процедура обучения при разработке моделей контроля технического состояния сложных систем // Изв. вузов. Приборостроение. 2010. Т. 53, № 1. С. 3—8.
7. Сеньченков В. И., Абсалямов Д. Р. Формальное описание отказов и выбор минимального множества контролируемых признаков в технических системах // Авиакосмическое приборостроение. 2011. № 3. С. 36—41.
8. Зорич В. А. Математический анализ. М.: Наука, 1981. Ч. 1. 543 с.

#### *Сведения об авторе*

**Валентин Иванович Сеньченков**

— д-р техн. наук, профессор; Военно-космическая академия им. А. Ф. Можайского, кафедра специальных технических систем космических комплексов, Санкт-Петербург; E-mail: svi9@rambler.ru

Рекомендована кафедрой  
специальных технических систем  
космических комплексов

Поступила в редакцию  
27.09.12 г.