

УДК 681.3(075.8)

В.С. ХАРЧЕНКО<sup>1</sup>, В.В. СКЛЯР<sup>2</sup>, А.А. СИОРА<sup>3</sup>, Ю.А. БЕЛЫЙ<sup>3</sup>

<sup>1</sup> *Национальный аэрокосмический университет им. Н.Е. Жуковского «ХАИ», Украина*

<sup>2</sup> *Государственный НТЦ по ядерной и радиационной безопасности, Украина*

<sup>3</sup> *ЗАО «Радий», Украина*

## МОДЕЛИ БЕЗОТКАЗНОСТИ И ГОТОВНОСТИ ВСТРОЕННЫХ МУЛЬТИДИВЕРСНЫХ СИСТЕМ

Проанализировано применение принципа диверсности для встроенных аэрокосмических систем. Определено понятие мультидиверсной системы (МДВС). Разработаны модели надежности (безотказности и готовности) МДВС с учетом возможных переходов между состояниями и интенсивностей проявления различных дефектов программно-аппаратных версий и восстановления отказов систем.

**встроенные приложения, мультидиверсные системы, модели безотказности и готовности**

### 1. Использование версионной избыточности в отказоустойчивых аэрокосмических системах. Постановка задачи

Под версионной избыточностью (многоверсионностью) подразумевается метод повышения надежности путем введения двух или более способов (версий) реализации функций системы [1, 2]. Применение многоверсионности позволяет реализовать принцип «защиты в глубину» и снизить вероятность отказов по общей причине (ООП).

Классификация версионной избыточности предложена в [3] и включает шесть типов: программная, аппаратная, субъектная, проектная, функциональная, сигнальная.

Принцип диверсности давно и достаточно широко применялся в аэрокосмических системах – при построении высоконадежных автоматических и человеко-машинных бортовых и наземных компьютерных систем.

Для встроенных отказоустойчивых приложений в аэрокосмической технике применяются программная, аппаратная и сигнальная избыточность продуктов (датчиков и каналов обработки и регистрации информации), субъектная и проектная избыточность процессов их создания [3, 4].

Практически любая система управления самолетом имеет автоматический и ручной каналы управления, автопилот – это вторая (диверсная) подсистема, резервирующая другие части системы управления и навигации.

Одновременно для системы может быть применено несколько видов версионной избыточности, например, аппаратная и программная [5]. Использование многоверсионности технических средств (ТС) и программного обеспечения (ПО) можно назвать «принципом мультидиверсности».

Это создает возможность формирования множества многоверсионных технологий и масштабируемых многоверсионных решений, позволяющих минимизировать риски ООП в зависимости от особенностей разрабатываемых систем и реальных ограничений [6].

**Целью статьи** является разработка и исследование моделей надежности (безотказности и готовности) мультидиверсных систем.

### 2. Модель мультидиверсной системы

Определим понятие мультидиверсной системы (МДВС).

Мультидиверсной будем называть такую двухверсионную систему  $W$ , в которой версии  $v_1, v_2$  по-

лучены с использованием нескольких видов версии избыточности, таких что устранение одного из этих видов избыточности не делает версии тождественными (тривиальными [1]), т.е., если существует хотя бы один дефект проектирования, который является относительным для каждого варианта версии избыточности применительно к версиям  $v_1, v_2$ .

Если обозначить версии, в которых используется два и более видов разнообразия как  $v_1(r), v_2(r)$ , где  $r$  – число таких видов, то  $r$ -диверсная система будет быть представлена следующим выражением:

$$W = \{X, F, U, V, R, \theta, Z\}, \quad (1)$$

где  $X, U$  – входные и выходные сигналы;

$F$  – множество выполняемых функций;

$V$  – множество (двухместное) версий  $v_1, v_2$  с выходными сигналами  $U_1, U_2$ ;

$Z$  – функция обработки результатов выполнения версий (отображения  $U_1, U_2$  в  $U$ );

$R$  – множество видов используемой версии избыточности, причем  $v_j \in V$  определяются на множестве  $R$  с помощью отображения  $\theta$ .

### 3. Модели безотказности невосстанавливаемых мультидиверсных систем

При разработке моделей принято дополнительное допущение об экспоненциальном законе распределения времени до отказа [7] и идеальных по достоверности и безотказности средствах контроля. При необходимости вероятности безотказной работы (ВБР) компонентов могут быть вычислены в соответствии с другими законами распределения.

Кроме того, принято допущение о равных интенсивностях отказов версий ТС и ПО (каналов), т.е.  $\lambda_1^{ПО} = \lambda_2^{ПО} = \lambda^{ПО}$ ;  $\lambda_1^{ТС} = \lambda_2^{ТС} = \lambda^{ТС}$ ;  $\lambda_{TC1} = \lambda_{TC2} = \lambda_{TC}$ . Для определения интенсивности относительных и абсолютных отказов версий ПО и ТС вводится коэффициент абсолютных отказов. Этот коэффициент определяет соотношение между интенсивностями от-

казов двухверсионной и одноверсионной системы [6].

Интенсивность отказов одной версии складывается из абсолютных и относительных отказов, т.е.:  $\lambda^{1B} = \lambda_{12} + \lambda_1$ ,  $\lambda^{2B} = \lambda_{12} + \lambda_2$ ,  $\lambda^{1B} = \lambda^{2B}$ . Тогда, коэффициент абсолютных отказов вычисляется как

$$K_{12} = \frac{\lambda_{12}}{\lambda^{1B}} = \frac{\lambda_{12}}{\lambda_{12} + \lambda_1} = \frac{\lambda_{12}}{\lambda_{12} + \lambda_2}. \quad (2)$$

Для мультивесной системы с версионной избыточностью ТС и ПО ВБР определяется выражением:

$$P = P_{12}^{ТС} \cdot P_{12}^{ПО} \cdot \left[ 1 - \left( 1 - P^{ТС} \cdot P^{ПО} \cdot P_{TC} \right)^2 \right] = \\ = e^{-K_{12}^{ТС} \cdot \lambda^{1B TC} \cdot t} \cdot e^{-K_{12}^{ПО} \cdot \lambda^{1B ПО} \cdot t} \times \\ \times \left[ 1 - \left( 1 - e^{-(1-K_{12}^{ТС}) \lambda^{1B TC} \cdot t} \cdot e^{-(1-K_{12}^{ПО}) \lambda^{1B ПО} \cdot t} \cdot e^{-\lambda_{TC} \cdot t} \right)^2 \right]. \quad (3)$$

На основании анализа данных об отказах элементной базы и ПО [3, 5] для моделирования были выбраны следующие базовые значения интенсивностей отказов:  $\lambda^{1B TC} = 10^{-5}$  1/час;  $\lambda^{1B ПО} = 10^{-5}$  1/час;  $\lambda_{TC} = 10^{-5}$  1/час.

Результаты моделирования зависимости ВБР от времени представлены на рис. 1, где: 1V – для дублированной одноверсионной системы; 2VSW – для двухверсионной системы с версионной избыточностью ПО; 2VHW – для двухверсионной системы с версионной избыточностью ТС; 2V для МДВС системы с версионной избыточностью ТС и ПО согласно (3).

### 4. Модели готовности восстанавливаемых мультидиверсных систем

Примем дополнительные допущения, традиционные для такого класса задач [2], о простейшем потоке восстановлений и идеальных средствах контроля и диагностирования. Кроме того, будем рассматривать системы без профилактического ТО, считая, что интенсивности восстановления при идентичных отказах разных версий равны.

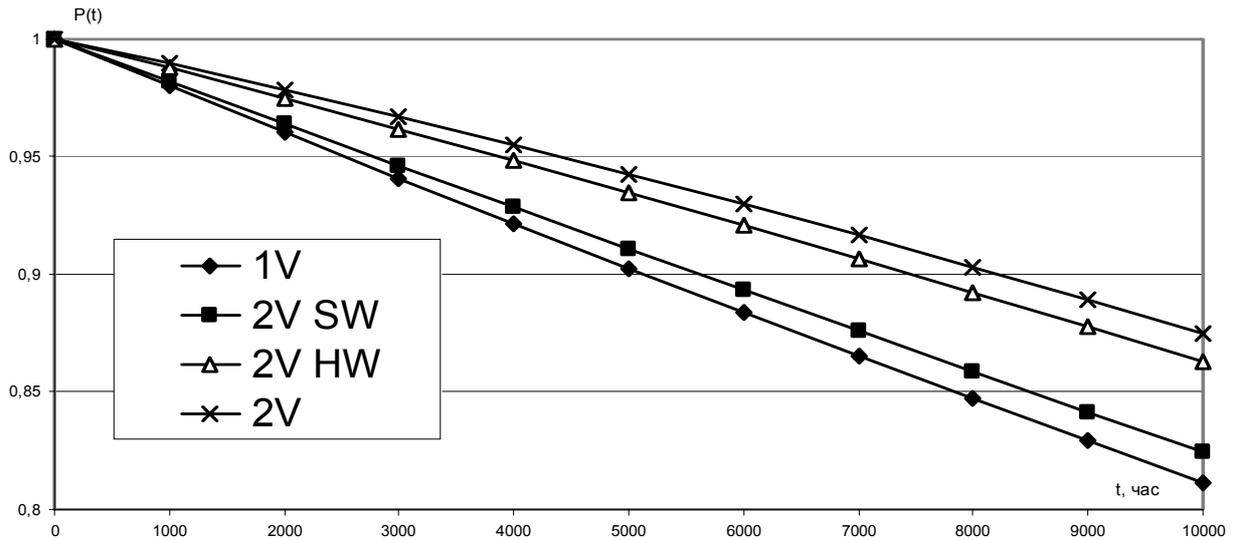


Рис. 1. Графики зависимости ВБР от времени при значениях коэффициентов абсолютных отказов  $K_{12}^{TC} = 0,2$ ;  $K_{12}^{ПО} = 0,8$

В рамках поставленной задачи и с учетом принятого допущения о неизменности интенсивностей проявления дефектов проектирования в процессе работы системы (пессимистический случай), будем считать, что интенсивности восстановления для всех типов отказов также остаются неизменными. Такой подход принимается в большинстве известных работ по исследованию надежности программно-аппаратных комплексов, где используются наиболее популярные, ставшие классическими, модели Джелинско-Моранды, Муссы, Лонгботтома, описанные в [8].

На основании анализа требований нормативных документов и данных о восстановлении работы ИУС при отказах элементной базы и ПО [3, 5] для моделирования были выбраны следующие базовые значения интенсивностей восстановления: интенсивность восстановления в случае отказов ТС из-за физических дефектов  $\mu_{TC} = 1$  1/час; интенсивность восстановления в случае отказов ТС из-за дефектов проектирования  $\mu^{TC} = 100$  1/час; интенсивность восстановления в случае отказов ПО из-за дефектов проектирования  $\mu^{ПО} = 100$  1/час.

В качестве базовых значений интенсивностей отказов применяются значения, выбранные в разделе 3 ( $10^{-5}$  1/час для всех интенсивностей отказов).

Для сокращения объема записей на графах пере-

ходов введены следующие обозначения для интенсивностей отказов: интенсивность абсолютных отказов из-за дефектов ТС  $\lambda_{12}^{TC} = K_{12}^{TC} \cdot \lambda^{1B TC}$ ; интенсивность абсолютных отказов из-за дефектов ПО  $\lambda_{12}^{ПО} = K_{12}^{ПО} \cdot \lambda^{1B ПО}$ ; интенсивность относительных отказов одной версии из-за дефектов ТС  $\lambda_{TC} = (1 - K_{12}^{TC}) \cdot \lambda^{1B TC}$ ; интенсивность относительных отказов одной версии из-за дефектов ПО  $\lambda_{ПО} = (1 - K_{12}^{ПО}) \cdot \lambda^{1B ПО}$ .

Исследуем мультидиверсную систему с версионной избыточностью ТС и ПО, имеющую восемнадцать состояний:

- $S_0$  – работоспособное состояние;
- $S_{12}^{TC}$  – отказ ТС из-за дефектов проектирования;
- $S_{12}^{ПО}$  – отказ ПО из-за дефектов проектирования;
- $S_{TC1}$  – отказ одного из каналов ТС;
- $S_{TC2}$  – отказ двух каналов ТС;
- $S_{TC1,12}^{TC}$  – отказ ТС из-за дефектов проектирования при отказе одного из каналов ТС;
- $S_{TC1,12}^{ПО}$  – отказ ПО из-за дефектов проектирования при отказе одного из каналов ТС;
- $S_1^{TC}$  – отказ одной из версий ТС;
- $S_2^{TC}$  – отказ двух версий ТС;
- $S_{1,12}^{TC,TC}$  – отказ ТС из-за дефектов проектирования при отказе одной из версий ТС;
- $S_{1,12}^{TC,ПО}$  – отказ ПО из-за дефектов проектирования при отказе одной из версий ТС;

ния при отказе одной из версий ТС;

$S_1^{ПО}$  – отказ одной из версий ПО;

$S_2^{ПО}$  – отказ двух версий ПО;

$S_1^{ПО, TC}$  – отказ ТС из-за дефектов проектирова-

ния при отказе одной из версий ПО;

$S_1^{ПО, ПО}$  – отказ ПО из-за дефектов проектирова-

ния при отказе одной из версий ПО;

$S_{ТС1,1}^{TC}$  – отказ одной из версий ТС и одного из

каналов ТС;

$S_{ТС1,1}^{ПО}$  – отказ одной из версий ПО и одного из каналов ТС;

$S_1^{ТС, ПО}$  – отказ одной из версий ТС и одной из версий ПО.

Граф переходов мультидиверсной ИУС с учетом интенсивностей переходов представлен на рис. 2. В соответствии с методикой расчета марковских процессов имеем следующую систему дифференциальных уравнений:

$$\left\{ \begin{aligned} & dP_0(t)/dt = -(\lambda_{12}^{TC} + \lambda_{12}^{ПО} + 2\lambda_{TC} + 2\lambda^{ПО}) \cdot P_0(t) + \mu_{12}^{TC} \cdot P_{12}^{TC}(t) + \mu_{12}^{ПО} \cdot P_{12}^{ПО}(t) + \mu_{TC} \cdot P_{ТС1}(t) + \mu^{TC} \cdot P_1^{TC}(t) + \\ & \quad + \mu^{ПО} \cdot P_1^{ПО}(t) + (\mu_{TC} + \mu^{TC}) \cdot P_{ТС1,1}^{TC}(t) + (\mu_{TC} + \mu^{ПО}) \cdot P_{ТС1,1}^{ПО}(t) + (\mu^{TC} + \mu^{ПО}) \cdot P_1^{ТС, ПО}(t); \\ & dP_{12}^{TC}(t)/dt = \lambda_{12}^{TC} \cdot P_0(t) - \mu_{12}^{TC} \cdot P_{12}^{TC}(t); \\ & dP_{12}^{ПО}(t)/dt = \lambda_{12}^{ПО} \cdot P_0(t) - \mu_{12}^{ПО} \cdot P_{12}^{ПО}(t); \\ & dP_{ТС1}(t)/dt = 2\lambda_{TC} \cdot P_0(t) - (\mu_{TC} + \lambda_{TC} + \lambda_{12}^{TC} + \lambda_{12}^{ПО} + \lambda^{TC} + \lambda^{ПО}) \cdot P_{ТС1}(t) + \\ & \quad + 2\mu_{TC} \cdot P_{ТС2}(t) + (\mu_{TC} + \mu_{12}^{TC}) \cdot P_{ТС1,1}^{TC}(t) + (\mu_{TC} + \mu_{12}^{ПО}) \cdot P_{ТС1,1}^{ПО}(t); \\ & dP_{ТС2}(t)/dt = \lambda_{TC} \cdot P_{ТС1}(t) - 2\mu_{TC} \cdot P_{ТС2}(t); \\ & dP_{ТС1,1}^{TC}(t)/dt = \lambda_{12}^{TC} \cdot P_{ТС1}(t) - (\mu_{TC} + \mu_{12}^{TC}) \cdot P_{ТС1,1}^{TC}(t); \\ & dP_{ТС1,1}^{ПО}(t)/dt = \lambda_{12}^{ПО} \cdot P_{ТС1}(t) - (\mu_{TC} + \mu_{12}^{ПО}) \cdot P_{ТС1,1}^{ПО}(t); \\ & dP_1^{TC}(t)/dt = 2\lambda^{TC} \cdot P_0(t) - (\mu^{TC} + \lambda^{TC} + \lambda_{12}^{TC} + \lambda_{12}^{ПО} + \lambda_{TC} + \lambda^{TC} + \lambda^{ПО}) \cdot P_1^{TC}(t) + \\ & \quad + 2\mu^{TC} \cdot P_2^{TC}(t) + (\mu^{TC} + \mu_{12}^{TC}) \cdot P_1^{TC, TC}(t) + (\mu^{TC} + \mu_{12}^{ПО}) \cdot P_1^{TC, ПО}(t); \\ & dP_2^{TC}(t)/dt = \lambda^{TC} \cdot P_1^{TC}(t) - 2\mu^{TC} \cdot P_2^{TC}(t); \\ & dP_1^{TC, TC}(t)/dt = \lambda_{12}^{TC} \cdot P_1^{TC}(t) - (\mu^{TC} + \mu_{12}^{TC}) \cdot P_1^{TC, TC}(t); \\ & dP_1^{TC, ПО}(t)/dt = \lambda_{12}^{ПО} \cdot P_1^{TC}(t) - (\mu^{TC} + \mu_{12}^{ПО}) \cdot P_1^{TC, ПО}(t); \\ & dP_1^{ПО}(t)/dt = 2\lambda^{ПО} \cdot P_0(t) - (\mu^{ПО} + \lambda^{ПО} + \lambda_{12}^{TC} + \lambda_{12}^{ПО} + \lambda_{TC} + \lambda^{TC}) \cdot P_1^{ПО}(t) + \\ & \quad + 2\mu^{ПО} \cdot P_2^{ПО}(t) + (\mu^{ПО} + \mu_{12}^{TC}) \cdot P_1^{ПО, TC}(t) + (\mu^{ПО} + \mu_{12}^{ПО}) \cdot P_1^{ПО, ПО}(t); \\ & dP_2^{ПО}(t)/dt = \lambda^{ПО} \cdot P_1^{ПО}(t) - 2\mu^{ПО} \cdot P_2^{ПО}(t); \\ & dP_1^{ПО, TC}(t)/dt = \lambda_{12}^{TC} \cdot P_1^{ПО}(t) - (\mu^{ПО} + \mu_{12}^{TC}) \cdot P_1^{ПО, TC}(t); \\ & dP_1^{ПО, ПО}(t)/dt = \lambda_{12}^{ПО} \cdot P_1^{ПО}(t) - (\mu^{ПО} + \mu_{12}^{ПО}) \cdot P_1^{ПО, ПО}(t); \\ & dP_{ТС1,1}^{TC}(t)/dt = \lambda^{TC} \cdot P_{ТС1}(t) + \lambda_{TC} \cdot P_1^{TC}(t) - (\mu_{TC} + \mu^{TC}) \cdot P_{ТС1,1}^{TC}(t); \\ & dP_{ТС1,1}^{ПО}(t)/dt = \lambda^{ПО} \cdot P_{ТС1}(t) + \lambda_{TC} \cdot P_1^{ПО}(t) - (\mu_{TC} + \mu^{ПО}) \cdot P_{ТС1,1}^{ПО}(t); \\ & dP_1^{ТС, ПО}(t)/dt = \lambda^{ПО} \cdot P_1^{TC}(t) + \lambda^{TC} \cdot P_1^{ПО}(t) - (\mu^{TC} + \mu^{ПО}) \cdot P_1^{ТС, ПО}(t). \end{aligned} \right. \quad (4)$$

Коэффициент готовности системы определяется по формуле ( $t$  – текущее время):

$$K_2(t) = P_0(t) + P_{ТС1}(t) + P_1^{TC}(t) + P_1^{ПО}(t).$$

Коэффициент оперативной готовности системы для стационарного режима определяется по формуле (далее  $t$  – наработка системы):

$$\begin{aligned} K_{OG}(t) &= P_0 \cdot P_{Б0}(t) + P_{ТС1} \cdot P_{БТС1}(t) + P_1^{TC} \cdot P_{Б1}^{TC}(t) + \\ & + P_1^{ПО} \cdot P_{Б1}^{ПО}(t) = \\ & = P_0 \cdot \exp\left[-(2\lambda_{TC} + 2\lambda^{TC} + 2\lambda^{ПО} + \lambda_{12}^{TC} + \lambda_{12}^{ПО}) \cdot t\right] + \\ & + P_{ТС1} \cdot \exp\left[-(\lambda_{TC} + \lambda^{TC} + \lambda^{ПО} + \lambda_{12}^{TC} + \lambda_{12}^{ПО}) \cdot t\right] + \\ & + P_1^{TC} \cdot \exp\left[-(\lambda_{TC} + \lambda^{TC} + \lambda^{ПО} + \lambda_{12}^{TC} + \lambda_{12}^{ПО}) \cdot t\right] + \\ & + P_1^{ПО} \cdot \exp\left[-(\lambda_{TC} + \lambda^{TC} + \lambda^{ПО} + \lambda_{12}^{TC} + \lambda_{12}^{ПО}) \cdot t\right], \end{aligned} \quad (5)$$



## Выводы

В статье проведен анализ применения принципа диверсности в аэрокосмических системах. Дано понятие и предложена модель мультидиверсной системы и получены модели надежности (безотказности и готовности) МДВС, которые учитывают варианты переходов между состояниями и интенсивности в результате: проявления дефектов программных версий, возникновения аппаратных версий и восстановления систем после их устранения. Разработаны и исследованы модели безотказности систем при использовании многоверсионности ТС и ПО и показано, что:

– ВБР повышается при уменьшении значения коэффициента абсолютных отказов;

– для МДВС с версионной избыточностью и ПО, и ТС выигрыш в ВБР складывается из выигрышей систем с версионной избыточностью ТС и систем с версионной избыточностью ПО;

– максимальный выигрыш в ВБР по сравнению с одноверсионной системой достигается при значениях коэффициентов абсолютных отказов для ТС и ПО  $K_{12}^{TC} = K_{12}^{PO} = 0$  (см. рис. 3, 4), когда все отказы из-за дефектов проектирования ТС и ПО являются относительными; выигрыш в ВБР для систем с версионной избыточностью ПО и ТС по сравнению с одноверсионной составляет 0,06 через 10 000 часов.

Разработаны и исследованы модели готовности восстанавливаемых МДВС и показано, что:

– марковская модель для описания МДВС требует учета большего количества состояний, чем для обычных многоверсионных систем;

– значения коэффициентов готовности повышаются при уменьшении значения коэффициента абсолютных отказов;

– при снижении значения коэффициента абсолютных отказов значения коэффициентов оперативной готовности могут также уменьшаться из-за уменьшения вероятности нахождения в начальном состоянии  $S_0$ .

Анализ влияния принятых допущений на точность оценок надежности МДВС показывает, что компенсирующий эффект при проявлении (возникновении) дефектов и возможность неидентичных реакций версий с разными ТС (ПО) при проявлении идентичного дефекта ПО (ТС) приближает консервативную оценку к точной на единицы процентов.

## Литература

1. Avizienis A., Laprie J., Randell B. Fundamental Concepts of Dependability. Research Report n 01145, LAAS-CNRS, 2001. – 25 p.
2. Харченко В.С. Теоретические основы дефетуостойчивых цифровых систем с версионной избыточностью. – Х.: Изд-во ХВУ, 1996. – 506 с.
3. Preckshot G. Method for Performing Diversity and Defense-in-Depth Analysis of Reactor Protection Systems. NUREG/CR-6303.– Livermore, USA: Lawrence Livermore National Laboratory, 1994. – 35 p.
4. Материалы фирмы Virginia – [Электронный ресурс]. – Режим доступа: [http://www.yesvirginia.org/pdf/guides/VEDP-Areospace\\_web.pdf](http://www.yesvirginia.org/pdf/guides/VEDP-Areospace_web.pdf) (1.02.2008).
5. Sklyar V., Kharchenko V. A Method of Multiversion Technologies Choice on Development of Fault-Tolerant Software Systems // Proceeding of Workshop on Methods, Models and Tools for Fault Tolerance. – Oxford, UK. – 3 July, 2007. – P. 148-157.
6. Скляр В.В. Анализ метрик многоверсионности программного обеспечения // Электронное моделирование. – 2004. – Т. 26, № 4. – С. 95-104.
7. Долманицкий С.М. Построение надежных логических устройств. – М.: Энергия, 1971. – 280 с.
8. Lyu M.R. Handbook of Software Reliability Engineering. – McGraw-Hill Company, 1996. – 805 p.

Поступила в редакцию 17.01.2008

**Рецензент:** д-р техн. наук, проф. В.А. Краснобаев, Харьковский государственный технический университет сельского хозяйства, Харьков.