УДК 681.34

ПРИМЕНЕНИЕ СЕТЕЙ ПЕТРИ ПРИ МОДЕЛИРОВАНИИ ПРОГРАММ С БЛОКОМ ВОССТАНОВЛЕНИЯ

¹Царев Р.Ю., ²Тынченко С.В., ²Гриценко С.Н.

Статья посвящена проблеме моделирования и анализа надежного программного обеспечения, в котором высокий уровень надежности обеспечивается благодаря введению избыточных программных компонент. Для моделирования избыточного программного обеспечения предлагается использовать аппарат сетей Петри. В работе подробно описан подход, позволяющий моделировать с помощью сетей Петри программное обеспечение с избыточной архитектурой, а именно программы с блоком восстановления. Сети Петри позволяют отразить не только особенности данной архитектуры, но и смоделировать процесс выполнения данного программного обеспечения. В работе предложена детальная модель программы с блоком восстановления, а также упрощенная модель, которая может быть более полезна для дальнейшего использования в более сложных моделях. В работе приведены результаты анализа безотказности программы с блоком восстановления в зависимости от интенсивности отказов отдельных компонентов. Предлагаемый подход может быть применен и для других избыточных программных архитектур, таких как мультиверсионное программное обеспечение или программное обеспечение схемы блока восстановления с согласованием.

Ключевые слова: программное обеспечение, блок восстановления, сеть Петри, надежность, интенсивность отказов

APPLICATION OF PETRI NETS MODELING THE PROGRAMS DEVELOPED ACCORDING TO THE RECOVERY BLOCK SCHEME

¹Tsarev R.Yu., ²Tynchenko S.V., ²Gritsenko S.N.

¹Krasnoyarsk State Agrarian University, Krasnoyarsk, e-mail: informdept@mail.ru; ²Siberian Federal University, Krasnoyarsk, e-mail: 051311@mail.ru

The article concerns modeling and analysis of reliable software. The software reliability is ensured thanks to the introduction of redundant software components. It is proposed to apply Petri nets for modeling redundant software. The paper described in detail the approach to model redundant software developed according to the recovery block scheme using Petri nets. Petri nets allow to describe both features of this architecture and the execution process of this software. We propose a detailed model of the program developed according to the recovery block scheme, as well as a simplified model, which may be more useful for application in more complex models. The results of the program reliability analysis depending on the failure rate of its components are presented. The proposed approach can be applied to other redundant software architectures such as N-version software or software based on consensus recovery block scheme.

Keywords: software, recovery block, Petri nets, reliability, failure rate

Область применения программного обеспечения в современном информационно развитом мире чрезвычайно широка и включает приложения, требующие высокого уровня надежности и обеспечения устойчивости к ошибкам. Программное обеспечение является неотъемлемой частью промышленных систем управления и информационно-управляющих систем критичных областей, где отказ этих систем может повлечь за собой критические последствия и имеет негативное влияние на жизнь и здоровье людей или финансовое состояние как предприятия, так и целого региона. К таким критическим областям относятся атомная энергетика, космическое и авиастроение, химическое производство, металлургия, банковский сектор.

Проблема надежности программ стала актуальной практически с появлением про-

граммного обеспечения и остается таковой по сей день. Естественно, что с развитием информационных технологий, созданием новых средств разработки и анализа программного обеспечения развивались и совершенствовались методы и механизмы, направленные на повышение надежности программ. К числу положительно зарекомендовавших себя методов обеспечения отказоустойчивости программного обеспечения можно отнести такие, как обработка исключений, контрольные точки и рестарт, парные процессы [5].

На сегодняшний день создан ряд различных подходов, гарантирующих отказоустойчивость программного обеспечения к аппаратным и программным ошибкам, основанных на программной избыточности. Среди них можно выделить мультиверсионное программирование и программное обеспечение с блоком восстановления [8, 9].

Оба этих подхода предполагают генерацию набора функционально эквивалентных программных компонент, реализующих различные методы и алгоритмы решения задачи. В мультиверсионном программном обеспечении эти компоненты выполняются параллельно и одновременно, полученные результаты оцениваются, и один из них принимается как верный [6, 10]. В программном обеспечении с блоком восстановления сначала выполняется первичный программный компонент, результат оценивается приемочным тестом, и в том случае, если он оказался ошибочным, вызывается альтернативный компонент [1, 10]. Альтернативных программных компонентов (или альтернатив) может быть несколько. На рис. 1 представлен блок восстановления в общем виде. становления с двумя программными компонентами — первичным и альтернативным. Данная модель может быть легко развита для любого произвольного количества альтернатив. Предложенная сеть Петри описывает переходы между состояниями, в которых может находиться программа, которые в конечном итоге приводят к отказу. Каждая позиция сети Петри соответствует какомулибо событию, а его наступление отражается посредством маркера в этой позиции. В частности, маркер в позиции P указывает на то, что выполняется первичный программный компонент.

Определим обозначения, которые будут использоваться при моделировании программы с блоком восстановления с помощью сети Петри. Первичному компоненту

```
Приемочный тест пройден при проверке результатов первичного компонента; иначе альтернативы 1; иначе альтернативы 2; ... иначе альтернативы n; в противном случае — ошибка.
```

Рис. 1. Блок восстановления

Программное обеспечение с блоком восстановления отличается приемочными тестами, создаваемыми под конкретную задачу, которую и решают альтернативы. Последовательное выполнение альтернатив в случае отказа предыдущих требует меньше вычислительных ресурсов, поскольку в текущий момент времени выполняется только одна альтернатива, а не множество мультиверсий. В данной статье предлагается подход к моделированию и анализу свойств на основе сетей Петри программного обеспечения с блоком восстановления.

Цель представления системы в виде сети Петри и последующего анализа этой сети состоит в получении важной информации о структуре и динамическом поведении моделируемой системы [3]. Сети Петри предназначены для моделирования систем, которые состоят из множества взаимодействующих друг с другом компонент [3]. Это обосновывает и позволяет с успехом применить сети Петри для моделирования и анализа программного обеспечения с блоком восстановления.

Моделирование программ с блоком восстановления с помощью сетей Петри

Рассмотрим общий подход к анализу программ с блоком восстановления с помощью сетей Петри на примере блока вос-

будет соответствовать обозначение P, альтернативному — S, а приемочному тесту — T. Появление ошибки в программных компонентах или тесте будем обозначать в виде подчеркивания соответствующего компонента.

При выполнении программы некоторые события будут рассматриваться с учетом событий, произошедших ранее. Такие события будут обозначаться несколькими символами, при этом предшествующие события будут представлены в виде нижнего индекса. Например, $T_{\underline{P}}$ указывает на то, что выполняется тест результатов первичного программного компонента, при этом в последнем произошла ошибка.

Существует несколько траекторий движения маркера по сети Петри, в результате которых он окажется в позиции «Отказ» (рис. 2). Первая последовательность, P P_T T_P Отказ, может выполниться ввиду взаимосвязанных ошибок между первичным программным компонентом и приемочным тестом.

Вторая последовательность, $P \underbrace{P_S T_{PS} S_P T_{SP}}$ Отказ, может выполниться ввиду взаимосвязанных ошибок в первичном и альтернативном программном компонентах. В этом случае приемочный тест отвергнет результаты обоих программных компонентов, что приведет к отказу.

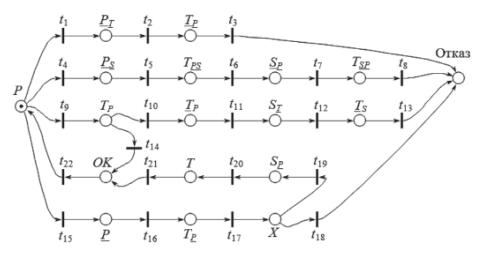


Рис. 2. Модель программы с блоком восстановления с двумя альтернативами

Третья последовательность, $P T_p \underline{T}_p S_T \underline{T}_S$ Отказ, обусловлена ошибкой в приемочном тесте и описывает случай, когда приемочный тест отвергает любые результаты первичного и альтернативного программных компонентов.

Четвертая последовательность, $P \ P \ T_p \ X$, выполняется в том случае, если в первичном программном компоненте произошла ошибка. Успешное выполнение блока восстановления зависит от того, сможет ли приемочный тест распознать ошибку. Эта ситуация моделируется посредством позиции X и переходов t_{18} и t_{19} . Если приемочный тест распознает ошибку, то маркер перейдет в позицию S_p , будет вызван альтернативный программный компонент, и работа блока восстановления завершится успешно (позиция OK). Можно отметить, что при таком развитии событий отказа альтернативного

компонента не происходит, поскольку эта ситуация моделируется выполнением второй последовательности. Если же приемочный тест не распознает ошибку, возникшую в первичном программном компоненте, то маркер произойдет отказ (позиция Отказ).

Предложенная модель программы с блоком восстановления в виде сети Петри подробно описывает выполнение программы. Однако в некоторых случаях нет необходимости в детальном описании, а напротив, требуется упрощенная модель. Это особенно актуально, если сама модель выступает в дальнейшем как один из элементов более сложной модели.

Представленная на рис. 2 модель может быть упрощена посредством объединения переходов различных последовательностей. Полученная упрощенная модель представлена на рис. 3.

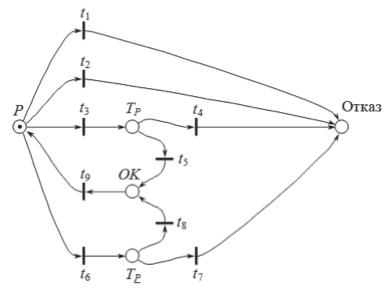


Рис. 3. Упрощенная модель программы с блоком восстановления с двумя альтернативами

Таблица 1

Таблица 2

Таблица 3

Таблица 4

Таблица 5

Таблица 6

Анализ безотказности программы с блоком восстановления

Предложенная модель программного обеспечения с блоком восстановления на основе сети Петри позволяет выполнить анализ его различных свойств. В частности, был проведен анализ безотказности работы программного обеспечения с блоком восстановления в зависимости от интенсивности отказов его отдельных компонентов. Проведенный анализ обусловлен тем, что применение блока восстановления направлено именно на обеспечение высокой надежности программ.

При анализе рассматривалась программа с двумя программными компонентами: первичным и альтернативным. Модель программы соответствует модели, приведенной на рис. 3. Полагалось, что интенсивность отказов компонентов имеет экспоненциальный закон распределения [2, 7]. В табл. 1–6 приведены значения безотказности анализируемой программы *R* при различных значениях интенсивности отказов компонент:

 λ_p — интенсивность отказов первичного компонента; λ_T — интенсивность отказов приемочного теста; λ_S — интенсивность отказов альтернативного компонента притом, что первичный компонент отказал; t — моменты времени, измеряемые в квантах.

Отметим, что табл. 5 и 6 соответствуют случаю, когда произошла ошибка как в первичном, так и альтернативном программных компонентах.

На основании результатов анализа можно судить о чувствительности безотказности программного обеспечения к ошибкам отдельных компонент. Так интенсивность отказов первичного компонента вносит наибольший вклад в значение безотказности программы с блоком восстановления (табл. 2). Высокая интенсивность отказов первичного программного компонента уменьшает безотказность всей программы в наибольшей степени, напротив, его низкая частота отказов приводит к наибольшей безотказности программы с блоком восстановления.

Значения безотказности программы при $\lambda_p = 0.01$

 t
 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9
 10

 R
 1
 0,9998
 0,9996
 0,9994
 0,9992
 0,999
 0,9988
 0,9986
 0,9984
 0,9982
 0,998

Значения безотказности программы при $\lambda_p = 0{,}0001$

t	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
R	1	0,9999	0,9999	0,9999	0,9999	0,9998	0,9998	0,9998	0,9998	0,9997	0,9997

Значения безотказности программы при $\lambda_{T} = 0{,}001$

									•			
	t	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
ĺ	R	1	0,9999	0,9998	0,9998	0,9997	0,9996	0,9995	0,9995	0,9994	0,9993	0,9992

Значения безотказности программы при $\lambda_{r} = 0,00001$

							_	1			
t	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
R	1	0,9999	0,9999	0,9998	0,9998	0,9998	0,9997	0,9997	0,9997	0,9996	0,9996

Значения безотказности программы при $\lambda_s = 0.001$

t	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
R	1	0,9999	0,9998	0,9997	0,9996	0,9994	0,9993	0,9992	0,999	0,9989	0,9988

Значения безотказности программы при $\lambda_s = 0,00001$

t	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
R	1	0,9999	0,9999	0,9999	0,9999	0,9998	0,9998	0,9998	0,9997	0,9997	0,9997

Заключение

В работе рассмотрена одна из программных архитектур - программное обеспечение с блоком восстановления - отличающаяся устойчивостью к ошибкам отдельных программных компонент. Для моделирования и анализа данного программного обеспечения предлагается применять сети Петри. В работе показано, каким образом программа с блоком восстановления, включающая два альтернативных программных компонента, может быть смоделирована посредством сетей Петри. Подробно описанный подход позволяет создать модель программы с блоком восстановления с любым числом альтернативных программных компонент. Кроме этого, показано, как детальная модель может быть преобразована в упрощенную модель, представленную также в виде сети Петри.

В статье приведены результаты анализа безотказности программы с блоком восстановления. На основе проведенного анализа выявлено, что наиболее критичной для общей надежности программы является интенсивность отказов первичного программного компонента. Показан вклад интенсивности отказов различных компонентов в изменение значений безотказности программы с блоком восстановления.

Предложенный подход может быть использован при моделировании не только программ с блоком восстановления, но и для моделирования и анализа других программных архитектур с избыточностью, например, мультиверсионного программного обеспечения или программного обеспечения схемы блока восстановления с согла-

сованием [4], что может стать предметом дальнейших исследований.

Список литературы

- 1. Завьялова О.И., Гриценко С.Н., Тынченко С.В., Царев Р.Ю. Модель формирования оптимальной программной системы по схеме блока восстановления с согласованием // Современные проблемы науки и образования. 2015. № 1; URL: http://www.science-education.ru/121-18871 (дата обращения: 16.05.2016).
- 2. Ковалев И.В., Царев Р.Ю., Русаков М.А., Слободин М.Ю. Модели поддержки многоэтапного анализа надежности программного обеспечения автоматизированных систем управления // Проблемы машиностроения и автоматизации. 2005. № 2. С. 30–35.
- 3. Кузнецов А.С., Царев Р.Ю., Князьков А.Н. Теория вычислительных процессов: учебник. Красноярск: Сиб. федер. ун-т, 2015.-184 с.
- 4. Царев Р.Ю. Алгоритм формирования программной системы по схеме блока восстановления с согласованием на основе нечеткой логики // Современные проблемы науки и образования. 2015. № 2; URL: http://www.science-education.ru/122-20560 (дата обращения: 16.05.2016).
- 5. Царев Р.Ю. Методология многоатрибутивного формирования мультиверсионного программного обеспечения сложных систем управления и обработки информации: монография. Красноярск: Краснояр. гос. аграр. ун-т, 2011. 210 с.
- 6. Царев Р.Ю., Штарик А.В., Штарик Е.Н. Мультиверсионное программное обеспечение. Алгоритмы голосования и оценка надежности: монография. Красноярск: Сиб. федер. ун-т, 2013. 120 с.
- 7. Чуканов В.О. Надежность программного обеспечения и аппаратных средств систем передачи данных атомных электростанций. М.: МИФИ, 2008. 168 с.
- 8. Avizienis A., Chen L. On the implementation of N-version programming for software fault-tolerance during program execution // Proc. IEEE Comput. Soc. Int. Comput. Software & Appl. Conf., COMPSAC '77. 1977. P. 149–155.
- 9. Randell B., Jie X. The Evolution of the Recovery Block Concept // Software Fault Tolerance, Michael R. Lyu (ed.), Wiley. 1995. P. 1–21.
- 10. Sommerville I. Software engineering. 9 ed. Addison-Wesley, 2011. 792 p.