

---

УДК 510.6:519.766.2

С.Ю. Леонов

Национальный технический университет «ХПИ», Харьков

## К-ЗНАЧНЫЕ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫЕ УРАВНЕНИЯ И СООТВЕТСТВУЮЩИЕ ИМ ГРАФЫ

*В статье рассматриваются методы решения К-значных дифференциальных уравнений для пространства  $M^m$  в случае, когда это множество является К-значным множеством с набором векторов. Приводится пример решения К-значного дифференциального уравнения и соответствующий этому решению граф.*

**Ключевые слова:** К-значные дифференциальные уравнения, пространство  $M^m$ , набор векторов, граф решений.

### Введение

Проектируемые вычислительные устройства, как дискретные, так и непрерывные, анализируются в двух режимах работы: статических и динамических. Статические режимы работы описываются, как правило, системами алгебраических уравнений,

динамические – системами дифференциальных или разностных уравнений. Двоичные же системы, являясь частным случаем дискретных систем, чаще всего описываются только статической моделью – в виде систем булевых или временных рекуррентных булевых уравнений. Однако такое описание не соответствует уровню развития современных сложных

быстродействующих, с высокой степенью интеграции устройств, поскольку не позволяет в полной мере проанализировать их динамические характеристики.

Одним из направлений в описании динамики двоичных систем является булево дифференциальное исчисление, основы которого заложены в [1], а дальнейшие возможные направления развития описаны в [2]. В рамках булевого дифференциального исчисления вводятся аналоги дифференциальных операторов классического дифференциального исчисления – булевы и временные булевы производные, позволяющие описывать изменения логических переменных. С помощью этих операторов можно анализировать динамику проектируемых вычислительных систем при использовании в их моделях значений из булевого алфавита, а также сбойные ситуации в отдельных элементах и узлах на оценку работоспособности всей системы [3, 4].

Анализ тестопригодности и синтез интеллектуальных самотестируемых схем может быть основан на аппарате логического дифференциального исчисления [5, 6]. В этом случае анализируется изменение сигналов в связях между отдельными элементами, которые, в свою очередь, могут описываться аналитическими выражениями [7]. При таком анализе математические модели на основе систем непрерывных обыкновенных дифференциальных уравнений или уравнений в частных производных позволяют детально оценить работу любых цифровых систем, построенных на современной элементной базе. Однако при анализе реальных СБИС это требует чрезмерных вычислительных затрат. В связи с этим в настоящее время учет переходных процессов в СБИС выполняется искусственными путями. Один из них – с помощью представления фронтов сигналов в многозначных алфавитах. Моделирование, основанное на этом подходе, дает возможность более детально, чем при двоичном представлении сигналов, исследовать переходные процессы в цифровых системах. Однако искусственность в представлении цифровых элементов затрудняет анализ

цифровых схем и не позволяет исследовать многие динамические эффекты, которые обнаруживаются при описании схем обыкновенными непрерывными дифференциальными уравнениями. В связи с этим имеет определенные преимущества применение математического аппарата, который, с одной стороны, позволял бы, как и с помощью обыкновенных дифференциальных уравнений, учитывать важные динамические явления в цифровых схемах, а с другой – не требовал бы огромных вычислительных затрат при моделировании. Такое моделирование основано на описании динамических процессов с помощью  $K$ -значного ( $K > 2$ ) дифференциального и интегрального исчисления в  $K$ -значно-числовых пространствах, имеющих  $m$   $K$ -значных и одну, две или большее число целочисленных координат. С помощью  $K$ -значного дифференциального исчисления исследуется динамика переходных процессов в сложных современных устройствах с описанием изменений сигналов, которые могут принимать значения из множества  $M = \{0, 1, 2, \dots, K - 1\}$ .

В соответствии с таким описанием необходимо использовать  $K$ -значные дифференциальные уравнения для исследования проектируемых элементов и устройств вычислительной техники в динамических режимах.

### Результаты исследований

Описание моделей в  $K$ -значно-числовых пространствах имеет свои особенности [8]. Рассмотрим эти особенности.

Пусть в пространстве  $M^m$  имеется два вектора  $x = (x_1, \dots, x_m)$ ,  $z = (z_1, \dots, z_m)$ . Переход от вектора  $x$  к вектору  $z$  можно рассматривать как параллельное, последовательное или параллельно-последовательное изменение компонент вектора  $x$ . Рассмотрим изменение одной такой компоненты  $x_j$ . В случае, когда  $M$  является  $K$ -значным множеством, возможны следующие  $K^2$  случаев изменения компоненты  $x_j$  с помощью некоторой вспомогательной переменной  $dx_j$  (табл. 1).

Таблица 1

Изменение компоненты  $x_j$

$x_j$	0	0	...	0	1	1	...	1	...	$K-1$	$K-1$	...	$K-1$
$dx_j$	0	1	...	$K-1$	0	1	...	$K-1$	...	0	1	...	$K-1$
$z_j$	0	1	...	$K-1$	1	2	...	0	...	$K-1$	0	...	$K-2$

**Определение 1.**  $K$ -значная переменная  $dx_j$ , описывающая изменение переменной  $x_j$  называется  $K$ -значным дифференциалом этой переменной.

Определение 2.  $K$ -значный вектор  $dx = (dx_1, \dots, dx_j, \dots, dx_m)$  называется  $K$ -значным дифференциалом вектора  $K$ -значных переменных  $x$ .

Исходный вектор  $x$  и его дифференциал определяют измененный вектор

$$z = x \oplus_K dx,$$

где  $\oplus_K$  – операция сложения по модулю  $K$ .

Множество всех возможных  $K$ -значных векторов  $dx$  порождает пространство  $dM^m$ . Если в пространстве  $M^m$  выбрать произвольную точку  $x_0 \in M^m$  и затем рассмотреть изменение суммы  $x_0 + dx$ , когда  $dx$  пробегает все точки пространства  $dM^m$ , то в пространстве  $M^m$  каждой точке пространства  $dM^m$  бу-

дет соответствовать одна и только одна точка пространства  $M^m$ .

Рассмотрим декартово произведение пространств  $M^m \times dM^m$ . Его элементами являются упорядоченные пары вида

$$((x_1, \dots, x_m), (dx_1, \dots, dx_m)) \stackrel{\Delta}{=} (x, dx),$$

где оператор  $\stackrel{\Delta}{=}$  означает – "по определению".

Пусть функции  $F$  и  $G$  отображают пространство  $M^m \times dM^m$  в  $M$ , тогда уравнение  $F(x, dx) = G(x, dx)$  называется  $K$ -значным дифференциальным уравнением. Решением этого дифференциального уравнения являются  $K$ -значные вектора  $(x_1, \dots, x_m, dx_1, \dots, dx_m) \in M^m \times dM^m$ , для которых уравнение превращается в одно из  $K$  тождеств:  $0 = 0, 1 = 1, \dots, K - 1 = K - 1$ . Частным случаем этого наиболее общего вида  $K$ -значного дифференциального уравнения является  $K$ -значное уравнение вида

$$F(x, dx) = C,$$

где  $C$  –  $K$ -значная константа,  $C \in M$ . Это уравнение чаще записывают в виде  $F(x, dx) = 0$ , полагая, что константа может быть внесена под знак функции.

Пусть  $R$  ( $R \in M^m \times dM^m$ ) является множеством решений  $K$ -значного дифференциального уравнения  $F(x, dx) = 0$ . Этому множеству решений можно поставить в соответствие граф  $g(F)$ , число вершин которого равно  $K^m$ . Если положить, что ребро из вершины  $x$  в вершину  $x^*$  существует тогда и только тогда, когда  $x^* = x \oplus_K dx$  является решением дифференциального уравнения  $F(x, dx)$ , то таким образом можно построить граф  $g(F)$ , который будет взаимно однозначно соответствовать множеству  $R$ . Аналогично может быть построен и граф  $\bar{g}(F)$ , дополнительный к графу  $g(F)$  и взаимно однозначно соответствующий множеству  $\bar{R} = (M^m \times dM^m)/R$ , содержащему все ребра, которые отсутствуют в графе  $g(F)$  и отображают множество "нерешений" дифференциального  $K$ -значного уравнения  $F(x, dx) = 0$ .

**Пример 1.** Пусть при  $K = 3$  дифференциальное уравнение имеет вид

$$(x_1 \&_K x_2)dx_1dx_2 = (x_1 \cup_K x_2)dx_2 \oplus_K x_1dx_1.$$

Построим таблицы значений левой и правой частей рассматриваемого уравнения (рис. 1).

По совпадению значений в таблицах для функций  $f_1$  и  $f_2$  определяем множество решений исходного дифференциального трехзначного уравнения. Это множество содержит 27 элементов, приведенных в табл. 2.

Граф  $g(h_1, h_2)$  множества решений приведен на рис. 2. Он содержит 9 вершин и 27 ребер и петель. Граф "нерешений"  $\bar{g}(h_1, h_2)$ , дополнительный к графу  $g(h_1, h_2)$  и имеющий те же девять вершин, должен содержать соответственно 27 ребер – столько, сколько элементов содержит соответству-

ющее множество "нерешений" исходного дифференциального уравнения.

$f_1 = (x_1 \&_K x_2)dx_1dx_2$				$f_2 = (x_1 \cup_K x_2)dx_2 \oplus_K x_1dx_1$			
$dx_1$	$dx_2$						
0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0	0
0	2	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	1	0	0	0	1	1	2
1	2	0	0	0	2	2	2
2	0	0	0	0	0	0	0
2	1	0	0	0	2	2	1
2	2	0	0	0	1	1	2
$x_2$	0	1	2	0	1	2	0
$x_1$	0	0	0	1	1	1	2

Рис. 1. Значения левой и правой частей дифференциального уравнения

Таблица 2

Множество решений дифференциального уравнения

	$x_1$	$x_2$	$dx_1$	$dx_2$	$f_1, f_2$	$x_1 \oplus_K dx_1$	$x_2 \oplus_K dx_2$
1	0	0	0	0	0	0	0
2	0	1	0	0	0	0	1
3	0	2	0	0	0	0	2
4	1	0	0	0	0	1	0
5	1	1	0	0	0	1	1
6	1	2	0	0	0	1	2
7	2	0	0	0	0	2	0
8	2	1	0	0	0	2	1
9	2	2	0	0	0	2	2
10	0	0	0	1	0	0	1
11	0	0	0	2	0	0	2
12	0	0	1	0	0	1	0
13	0	0	1	1	0	1	1
14	0	0	1	2	0	1	2
15	0	0	2	0	0	2	0
16	0	0	2	1	0	2	1
17	0	0	2	2	0	2	2
18	0	1	2	0	0	2	1
19	0	2	2	0	0	2	2
20	1	0	1	2	0	2	2
21	1	0	2	1	0	0	1
22	1	1	2	2	1	0	0
23	1	2	1	2	2	2	1
24	2	0	1	2	0	0	2
25	2	0	2	1	0	1	1
26	2	1	1	1	1	0	2
27	2	2	2	2	2	1	1

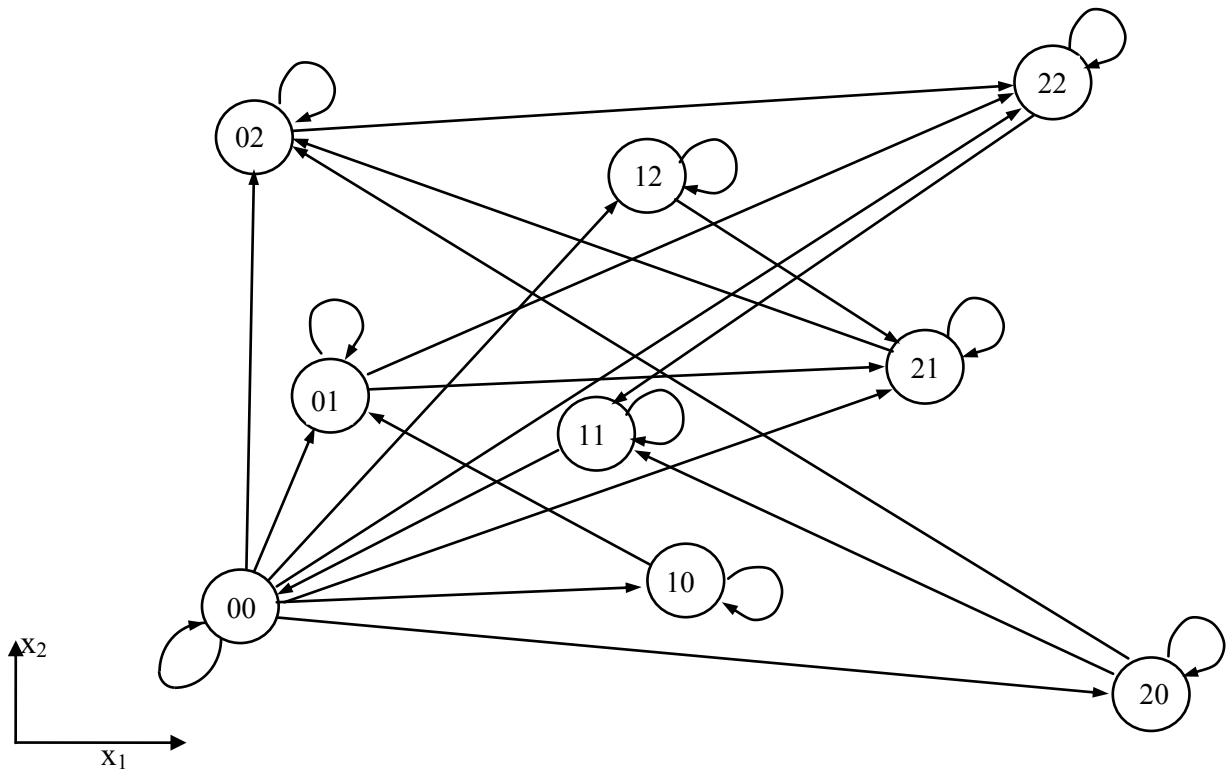


Рис. 2. Граф решений дифференциального уравнения

По аналогии со свойствами булевых дифференциальных уравнений и соответствующих им графов, сформулируем без доказательства ряд теорем, устанавливающих различные взаимосвязи  $K$ -значных дифференциальных уравнений и соответствующих им графов.

**Теорема 1.** Пусть  $K$ -значные дифференциальные уравнения  $f_1(x, dx) = 0$  и  $f_2(x, dx) = 0$  имеют соответственно множество решений  $M_{f_1}$  и  $M_{f_2}$ , тогда уравнения

$$f_1(x, dx) \wedge_K f_2(x, dx) = 0,$$

$$f_1(x, dx) \vee_K f_2(x, dx) = 0$$

имеют соответственно множество решений

$$M_{f_1 \wedge f_2} = M_{f_1} \vee_K M_{f_2} \text{ и } M_{f_1 \vee f_2} = M_{f_1} \wedge_K M_{f_2}.$$

Доказательство этой теоремы непосредственно следует из определений операций  $\wedge_K$  и  $\vee_K$  для  $K$ -значных функций, а также из свойств операций объединения и пересечения множеств.

**Теорема 2.**  $K$ -значному дифференциальному уравнению

$$f(x, dx) = dx_k \vee_K dx_p = 0, \quad dx = (dx_1, \dots, dx_m), \quad p \neq k,$$

соответствует граф, который содержит лишь ребра между вершинами с равными значениями  $x_k$  и  $x_p$ .

**Теорема 3.**  $K$ -значному дифференциальному уравнению

$$f(x, dx) = dx_1 \vee_K \dots \vee_K dx_m = 0,$$

$$x = (x_1, \dots, x_m), \quad dx = (dx_1, \dots, dx_m),$$

соответствует граф с  $K^m$  вершинами, имеющий в качестве ребер только петли.

**Теорема 4.**  $K$ -значному дифференциальному уравнению

$$f(x, dx) = dx_1 \vee_K \dots \vee_K dx_m = 1,$$

$$x = (x_1, \dots, x_m), \quad dx = (dx_1, \dots, dx_m),$$

соответствует граф множества решений, имеющий ребра только между вершинами, отличающимися значениями  $x_1, x_2, \dots, x_m$  на единицу или нуль.

**Теорема 5.**  $K$ -значному дифференциальному уравнению

$$f(x, dx) = dx_1 \vee_K \dots \vee_K dx_m = K - L,$$

$$x = (x_1, \dots, x_m), \quad dx = (dx_1, \dots, dx_m),$$

$$1 \leq L \leq K - 1,$$

соответствует граф множества решений, имеющий ребра только между вершинами, отличающимися значениями  $x_1, x_2, \dots, x_m$  от нуля до  $(K - L)$ .

При  $L = 1$  граф содержит все ребра кроме петель, т.е. является иррефлексивным графом.

**Теорема 6.**  $K$ -значному дифференциальному уравнению

$$f(x, dx) = dx_1 dx_2 \dots dx_m \neq 0, \quad x = (x_1, \dots, x_m),$$

$$dx = (dx_1, \dots, dx_m),$$

соответствует граф множества решений? не имеющих петлей.

С помощью теорем 1 – 6 описание графа можно представить в виде совокупности дифферен-

циальных  $K$ -значных уравнений, например, любой граф можно описать двумя  $K$ -значными дифференциальными уравнениями, первое из которых описывает все петли графа (теорема 3), а второе – все его остальные ребра (теорема 6).

### Выводы

Использование  $K$ -значного дифференциального исчисления позволяет найти альтернативные способы вычислений, проще формализовать решаемую задачу с позиций динамических характеристик и на этой основе найти более эффективные пути ее решения. Достаточно часто такие оптимальные методы имеют место при решении задач проектирования цифровых устройств. В частности, таким образом можно определить чувствительность схемы к отдельным или группам сигналов, если известна логическая функция, которую она реализует.

Практическое значение применения  $K$ -значного дифференциального исчисления имеет место при проектировании комбинационных схем, при обнаружении неисправностей в произвольных точках схемы. При этом возможно его использование при синтезе и проектировании так называемых полностью тестируемых схем. Использование же  $K$ -значного дифференциального исчисления позволяет выполнять декомпозицию  $K$ -значных функций, что позволяет получать структуру базовых функций.

Одной из важных задач, решаемых с помощью приведенного математического аппарата, является распознавание симметрий в данной функции. Решение этой задачи позволяет сократить число выводов на кристалле, улучшить характеристики схемы.

Полученные результаты могут быть реализованы в системе моделирования на основе  $K$ -значного дифференциального исчисления [9].

### Список литературы

1. Бохманн Д. Двоичные динамические системы / Д. Бохманн, Х. Постхоф. – М.: Энергоатомиздат, 1986. – 400 с.
2. Бохманн Д. Логическое дифференциальное исчисление: достижения, тенденции и приложения / Д. Бохманн, Р. Станкович, Ж. Тошич, В. Шмерко, С. Янушкевич // Автоматика и телемеханика. – 2000. – № 6. – С. 156 – 170.
3. Зайцева Е.Н. Анализ значимости элементов структурно-сложной системы с помощью логического дифференциального исчисления / Е.Н. Зайцева, В.Г. Леващенко // Автоматика и телемеханика. – 2013. – № 2. – С. 6 – 21.
4. Zaitseva E. Importance Analysis of Multi-State System by tools of Differential Logical Calculus / Reliability, Risk and Safety. Theory and Applications. – CRC Press. – 2010. – P. 1579 – 1584.
5. Posthoff C. Logic Functions and Equations. Binary Models for Computer Science / C. Posthoff, B. Steinbach. – Berlin: Sbringer, 2003.
6. Steinbach B. Logic Functions and Equations. Examples and Exercises / B. Steinbach, C. Posthoff. – Berlin: Sbringer, 2009.
7. Чернов А.В. Развитие аппарата логического дифференциального исчисления в применении к задачам проектирования и диагностики телекоммуникационных систем / А.В. Чернов // Науч.-техн. ведомости Санкт-Петербургского гос. политехн. ун-та. – 2008. – № 2. – С. 30 – 48.
8. Дмитриенко В.Д.  $K$ -значное дифференциальное исчисление и моделирование цифровых устройств // В.Д. Дмитриенко, С.Ю. Леонов. – Х.: Транспорт Украины, 1999. – 223 с.
9. Dmitrienko V.D. Research digital devices by means of modeling system on the basis of  $K$ -Value differential calculus / V.D. Dmitrienko, S.Yu. Leonov, T.V. Gladkikh // Radioelectronics & Informatics. – № 1. – 2008. – P. 63 – 69.

Поступила в редколлегию 25.10.2012

Рецензент: д-р техн. наук, проф. В.Д. Дмитриенко, Национальный технический университет «ХПИ», Харьков.

### К-ЗНАЧНІ ДИФЕРЕНЦІАЛЬНІ РІВНЯННЯ І ВІДПОВІДНІ НИМ ГРАФИ

С.Ю. Леонов

У статті розглядаються методи рішення  $K$ -значних диференціальних рівнянь для простору  $M^m$  у випадку, коли ця множина є  $K$ -значною множиною з набором векторів. Наводиться приклад рішення  $K$ -значного диференціального рівняння та відповідний цьому рішенню граф.

**Ключові слова:**  $K$ -значні диференціальні рівняння, простір  $M^m$ , набір векторів, граф рішень.

### K-VALUE DIFFERENTIAL EQUALIZATIONS WITH THE RESPECTIVE GRAPHS

S.Yu. Leonov

In the article the methods of solving the  $K$ -Value differential equations are considered for the range  $M^m$  in case when this array is  $K$ -Value array with the vectors set. The example of solving  $K$ -Value differential equations is given along with the respective graph.

**Keywords:**  $K$ -Value differential equations, range  $M^m$ , vectors set, solving graph.