

приведены графики зависимости вероятности отказа системы от числа элементов для приближённого значения и точного, определяемого как: $Q = 1 - \mu / (\lambda + \mu)^n$. Из графиков видно, что с ростом n , отклонение приближённого значения от точного резко уменьшается. Были вычислены значения ошибки для $n > 3$, результаты показали, что для $n=4$, ошибка составляет порядка 10^{-6} , для $n=5 - 10^{-7}$, для $n=7 - 10^{-10}$, для $n=10 - 10^{-14}$.

Таким образом, полученные формулы могут быть весьма эффективны при расчёте надёжности сложных систем, даже для небольших значений n результат получается весьма точным, а время расчётов сокращается в разы. Преимущество предлагаемого подхода в том, что он позволяет легко выделить промежуточные состояния, например, состояния частичного отказа. В случае необходимости можно рассмотреть различные схемы восстановления системы, определить оптимальные варианты профилактического обслуживания системы и резервирования.

БИБЛИОГРАФИЧЕСКИЙ СПИСОК

1. Ивлев, В.В. Надёжность систем из однотипных элементов [Текст] / В.В. Ивлев. – М.: Радио и связь, 1986. – 96с.
2. Козлов, Б. Справочник по расчету надёжности [Текст] / Б. Козлов, И. Ушаков. – М.: Сов. радио, 1975.

3. Левин, Б.Р. Элементы теории надёжности. [Текст] / Б.Р. Левин. – М.: МЭИС, 1969. – 144 с.

4. Черкесов, Г.Н. Надёжность аппаратно-программных комплексов. [Текст] / Г.Н. Черкесов. – СПб.: Питер, 2005.

5. Barlow, R.E. Mathematical theory of reliability [Text] / R.E. Barlow, F. Proschan. – SIAM, 1996.

6. Yonghuan, Cao. System availability with non-exponentially distributed outages [Text] / Cao Yonghuan [et al] // IEEE Transactions on reliability. – 2002. №2. – С.193-198

7. Koren, Israel. Fault tolerant systems. [Text] / Israel Koren, C. Mani Krishna. – Elsevier. – 2007. – 378 p.

8. Limnios, N. Processes and Reliability. [Text] / N. Limnios, G. Semi-Markov Oprisan – A Birkhäuser book, 2001.

9. Way, Kuo Way. Optimal reliability modeling: principles and applications. [Text] / Way Kuo, Ming J. Zuo. – NJ: John Wiley & Sons, 2003.

Сведения об авторах

Калимулина Эльмира Юрьевна, аспирант Московского технического университета связи и информатики

E-mail: elmira-yu-k@yandex.ru

УДК 512.8+621.73

АЛГЕБРАИЧЕСКИЕ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫЕ СТРУКТУРЫ В МАТЕМАТИЧЕСКОМ МОДЕЛИРОВАНИИ*

С.Л. Блюмин

Липецкий государственный технический университет

Рассмотрены некоторые свойства дифференцирования в произвольном бигруппоиде с двумя бинарными операциями, не обладающими никакими свойствами и никак не связанными между собой непосредственно, кроме косвенной связи, определяемой фиксированием идемпотента относительно одной из операций. Указаны области приложения.

Современные методы фундаментальной и прикладной математики находят все более широкое применение при построении мате-

матических моделей технологических и сопровождающих процессов в разнообразных предметных областях, от искусственного

*Работа поддержана РФФИ, проект № 09-07-97531-р_центр_a

интеллекта, включая проблемы принятия решений в условиях неопределенности на основе нечеткой логики (см., например, [1, 2]), до систем автоматизации и управления в конкретных производствах, включая металлургическое производство и его экономику (см., например, [3 – 7]). Используются методы как прикладной алгебры, так и прикладного анализа.

Алгебраические дифференциальные структуры могут рассматриваться как связующее звено между основными структурами алгебры и анализа. Дифференциальная алгебра изучает все более общие алгебраические дифференциальные структуры – от дифференциальных полей и колец в основополагающих работах (см., например, [8]) до дифференциальных полуколец в сравнительно недавних работах (см., например, [9, 10]). Определение дифференцирования в алгебраической структуре предполагает наличие в ней двух бинарных операций, связанных с ним аналогами известных правил: «производная суммы» и «производная произведения». Естественной областью подобных рассмотрений являются универсальные алгебры с операторами [11], то есть элементы многообразия $(S, \Omega, \Lambda, \Sigma)$, где S – некоторое множество; Ω – некоторая система операций над элементами этого множества; Λ – некоторая система Ω -тождеств; Σ – некоторая система операторов, действующих как эндоморфизмы относительно некоторых операций и, возможно, связанных иными условиями с остальными операциями. Именно такие «иные условия» рассматриваются ниже в простейшем случае многообразия $(S, \{\bullet, \blacklozenge\}, \emptyset, \{\alpha\})$ бигруппоидов $B\Gamma = \langle S, \bullet, \blacklozenge \rangle$, где S – некоторое множество с заданными в нем, вообще говоря, не обладающими никакими свойствами и никак не связанными между собой бинарными операциями \bullet и \blacklozenge , то есть отображениями $\bullet: S \times S \rightarrow S$ и $\blacklozenge: S \times S \rightarrow S$, а также с действующим в нем оператором α , то есть отображением $\alpha: S \rightarrow S$. Множество S является носителем бигруппоида $B\Gamma$, $\text{Supp}[B\Gamma] = S$. В бигруппоиде $B\Gamma$ определены два частных группоида $\Gamma_{\bullet} = \langle S, \bullet \rangle$ и $\Gamma_{\blacklozenge} = \langle S, \blacklozenge \rangle$ с тем же носителем. Определены произведения $\Gamma_{\bullet} \bullet \Gamma_{\bullet} = \{s \bullet t, s, t \in S\}$ и $\Gamma_{\blacklozenge} \blacklozenge \Gamma_{\blacklozenge} = \{s \blacklozenge t, s, t \in S\}$; их носители

являются, вообще говоря, некоторыми подмножествами S , $\text{Supp}[\Gamma_{\bullet} \bullet \Gamma_{\bullet}] \subseteq S$, $\text{Supp}[\Gamma_{\blacklozenge} \blacklozenge \Gamma_{\blacklozenge}] \subseteq S$; в каждом из них, кроме основной для него, определена и вторая операция, но результат ее применения может ему не принадлежать, будучи элементом его дополнения в S ; тем самым определены два частичных группоида $\langle\langle \text{Supp}[\Gamma_{\bullet} \bullet \Gamma_{\bullet}], \blacklozenge \rangle\rangle$ и $\langle\langle \text{Supp}[\Gamma_{\blacklozenge} \blacklozenge \Gamma_{\blacklozenge}], \bullet \rangle\rangle$. Для некоторых их элементов, например, идемпотентов относительно второй операции (см. ниже), результат ее применения не выводит за пределы носителя.

Условие эндоморфизма для оператора α относительно операции \bullet имеет вид (далее обозначения и терминология в основном следуют [11])

$$(1) \quad (\forall s, t \in S) \{ (s \bullet t) \alpha = s \alpha \bullet t \alpha \}.$$

Если оно же выполнено и относительно операции \blacklozenge ,

$$(2) \quad (\forall s, t \in S) \{ (s \blacklozenge t) \alpha = (s \alpha) \blacklozenge (t \alpha) \},$$

то $B\Gamma$ является бигруппоидом с оператором α .

Если наряду с (1) выполнено условие

$$(3) \quad (\forall s, t \in S) \{ (s \bullet t) \alpha = (s \alpha) \blacklozenge t = s \blacklozenge (t \alpha) \},$$

то α коммутирует с операцией \blacklozenge , а $B\Gamma$ является линейным бигруппоидом относительно α .

Если наряду с (1) выполнено условие

$$(4) \quad (\forall s, t \in S) \{ (s \bullet t) \alpha = ((s \alpha) \blacklozenge t) \bullet (s \blacklozenge (t \alpha)) \},$$

то α является дифференцированием, а $B\Gamma$ – дифференциальным бигруппоидом относительно α . Следует отметить, что условия (1) – (4), вообще говоря, могут выполняться или не выполняться независимо друг от друга; некоторые их взаимосвязи в специальных случаях указаны ниже.

Тождественный автоморфизм ι , $(\forall s \in S) \{ \iota s = s \}$, очевидно, удовлетворяет условиям (1) – (3); условию же (4) он удовлетворяет, то есть является дифференцированием, при выполнении в $B\Gamma$ условия

$$(5) (\forall s, t \in S) \{s \blacklozenge t = (s \bullet t) \blacklozenge t = \\ = ((s \bullet t) \bullet t) \bullet (s \bullet (t \bullet t)) = (s \bullet t) \bullet (s \bullet t)\}.$$

Элемент $s \in S$ является идемпотентом относительно операции \bullet , если $s \bullet s = s$. Частичный группоид Γ_\bullet является группоидом, идемпотентным относительно своей основной операции \bullet , если каждый его элемент является идемпотентом относительно операции \bullet . Частичный группоид $\langle\langle \text{Supp}[\Gamma_\bullet, \blacklozenge \Gamma_\bullet], \bullet \rangle\rangle$ является частичным группоидом, идемпотентным относительно второй операции \bullet , если каждый его элемент является идемпотентом относительно операции \bullet , то есть $s \blacklozenge t = (s \bullet t) \bullet (s \bullet t)$, $s, t \in S$.

Условие (5) означает, таким образом, что тождественный автоморфизм является дифференцированием в бигруппоиде $B\Gamma^*$, определяемом тем условием, что любой результат применения операции \blacklozenge является идемпотентом относительно операции \bullet , то есть тем условием, что частичный группоид $\langle\langle \text{Supp}[\Gamma_\bullet, \blacklozenge \Gamma_\bullet], \bullet \rangle\rangle$ является частичным группоидом, идемпотентным относительно операции \bullet . Примером может служить бигруппоид $N^*_{\bullet, \blacklozenge} = \langle N, \bullet, \blacklozenge \rangle$, где $N = \{0, 1, 2, \dots\}$ – множество натуральных чисел, а операции \bullet, \blacklozenge определяются через обычные арифметические операции $+$, \times следующим образом:

$$(\forall m, n \in N) \{m \bullet n = [m/2] + [n/2], \\ m \blacklozenge n = 2 \cdot m \cdot n\}$$

здесь $[m/2]$ – целая часть рационального числа $m/2$; действительно, в нем любой результат применения операции \blacklozenge является четным числом, а четные числа, и только они, являются идемпотентами относительно операции \bullet .

В бигруппоиде $B\Gamma^*$ любой оператор α , удовлетворяющий условиям (1) и (3), удовлетворяет и условию (4), то есть является дифференцированием:

$$(\forall s, t \in S) \{(s \bullet t) \alpha = ((s \bullet t) \bullet (s \bullet t)) \alpha = \\ = ((s \bullet t) \alpha) \bullet ((s \bullet t) \alpha) = ((s \alpha) \bullet t) \bullet (s \bullet (t \alpha))\}.$$

В бигруппоиде $N^*_{\bullet, \blacklozenge}$ операторы α_k вида $m \alpha_k = m \cdot k$ удовлетворяют условию (1) только при $k=0$ и $k=1$.

Пусть $\sigma \in S$ – некоторый фиксированный идемпотент относительно операции \bullet , $\sigma \bullet \sigma = \sigma$, например, нейтральный относительно этой операции элемент, $(\forall s \in S) \{s \bullet \sigma = \sigma \bullet s = \sigma\}$, являющийся в то же время абсорбентом относительно операции \blacklozenge , $(\forall s \in S) \{s \blacklozenge \sigma = \sigma \blacklozenge s = \sigma\}$. Тогда σ -оператор α^σ , определяемый условием $(\forall s \in S) \{s \alpha^\sigma = \sigma\}$, так что и $(\forall s, t \in S) \{(s \bullet t) \alpha^\sigma = \sigma, (s \bullet t) \alpha^\sigma = \sigma\}$, является дифференцированием:

$$(\forall s, t \in S) \{(s \bullet t) \alpha^\sigma = \sigma = \sigma \bullet \sigma = s \alpha^\sigma \bullet t \alpha^\sigma, \\ (\forall s, t \in S) \{(s \bullet t) \alpha^\sigma = \sigma = \sigma \bullet \sigma = \\ = (\sigma \bullet t) \bullet (s \bullet \sigma) = ((s \alpha^\sigma) \bullet t) \bullet (s \bullet (t \alpha^\sigma))\}.$$

Пусть для идемпотента σ относительно операции \bullet бигруппоид $B\Gamma^{\langle \sigma \rangle}$ определяется тем условием, что $(\forall s, t \in S) \{s \bullet t = \sigma\}$, то есть является бигруппоидом с $\langle \sigma \rangle$ -операцией \blacklozenge . В этом случае $\text{Supp}[\Gamma_\bullet, \blacklozenge \Gamma_\bullet]$ сводится к одноэлементному множеству $\{\sigma\}$, $\langle\langle \text{Supp}[\Gamma_\bullet, \blacklozenge \Gamma_\bullet], \bullet \rangle\rangle$ сводится к одноэлементному группоиду $\langle \{\sigma\}, \bullet \rangle$, идемпотентному относительно операции \bullet , и в силу ранее сказанного тождественный автоморфизм является дифференцированием. Кроме того, для любого оператора α выполнены условия $(\forall s, t \in S) \{(s \alpha) \bullet t = \sigma, s \bullet (t \alpha) = \sigma\}$, так что $((s \alpha) \bullet t) \bullet (s \bullet (t \alpha)) = \sigma \bullet \sigma = \sigma$; для $\langle \sigma \rangle$ -оператора же $\alpha^{\langle \sigma \rangle}$, определяемого более слабым, чем выше, условием $\sigma \alpha^{\langle \sigma \rangle} = \sigma$, выполняется и условие (4):

$$(\forall s, t \in S) \{(s \bullet t) \alpha^{\langle \sigma \rangle} = \sigma \alpha^{\langle \sigma \rangle} = \sigma = \\ = \sigma \bullet \sigma = ((s \alpha^{\langle \sigma \rangle}) \bullet t) \bullet (s \bullet (t \alpha^{\langle \sigma \rangle}))\},$$

причем независимо от условия (1). Таким образом, в бигруппоиде $B\Gamma^{\langle \sigma \rangle}$ с $\langle \sigma \rangle$ -операцией \blacklozenge любой $\langle \sigma \rangle$ -оператор $\alpha^{\langle \sigma \rangle}$, удовлетворяющий условию (1), является дифференцированием. Следует отметить, что для любого оператора α при выполнении условия (1) элемент $\tau = \sigma \alpha$, как и σ , является идемпотентом относительно операции \bullet : $\tau = \sigma \alpha = (\sigma \bullet \sigma) \alpha = \sigma \alpha \bullet \sigma \alpha = \tau \bullet \tau$; для $\langle \sigma \rangle$ -оператора же $\alpha^{\langle \sigma \rangle}$ эти элементы совпадают, $\tau = \sigma$. В частности, в бигруппоиде $B\Gamma_1^{\langle \sigma \rangle}$ с единственным идемпотентом σ относительно операции \bullet это выполняется для любого

эндоморфизма α относительно операции \bullet , так что он является $\langle \sigma \rangle$ -оператором.

Последнее верно, если в бигруппоиде $B\Gamma$ операция \bullet является групповой, обозначаемой аддитивно через $+$; в этом случае единственным аддитивным идемпотентом является нейтральный элемент этой группы – нуль 0 , $\sigma=0$; $B\Gamma^{\langle 0 \rangle} = B\Gamma_1^{\langle 0 \rangle}$ определяется условием $(\forall s, t \in S)\{s \bullet t = 0\}$ и является бигруппоидом с нулевой операцией \blacklozenge ; любой аддитивный эндоморфизм α является и $\langle 0 \rangle$ -оператором $\alpha^{\langle 0 \rangle}$, $0\alpha^{\langle 0 \rangle} = 0$. Поэтому любой аддитивный эндоморфизм бигруппоида с нулевой операцией \blacklozenge является дифференцированием. В частности, если $B\Gamma$ является кольцом R с обозначаемой мультипликативно через \cdot операцией \blacklozenge , то изложенное реализуется в кольце с нулевым умножением, простейшим примером которого является подкольцо PD «чисто дуальных» чисел $u\varepsilon$ кольца D дуальных чисел $x+u\varepsilon$, где x, u – действительные числа, ε – дуальная единица, $\varepsilon^2=0$. В любом прямом или косом тензорном произведении колец (см., например, [12]), в число сомножителей которого входят кольца D , содержится подкольцо с нулевым умножением; таковы, например, некоторые алгебры Клиффорда, в частности, алгебры Грассмана [12]. Над алгебрами Клиффорда развивается клиффордов анализ, являющийся широким обобщением классического комплексного анализа (см., например, [13]). Исходные определения дальнейшего его обобщения в контексте данной работы могут быть сформулированы следующим образом (ниже некоторые обозначения заменены на более привычные для этой области).

Пусть F – множество отображений $f: B\Gamma \rightarrow B\Gamma$, то есть функций $t=f(s)$, $t, s \in S$. С поэлементными операциями (обозначаемыми так же, как в $B\Gamma$), $f \bullet g$, $f \blacklozenge g$, $f, g \in F$, так что $(f \bullet g)(s) = f(s) \bullet g(s)$, $(f \blacklozenge g)(s) = f(s) \blacklozenge g(s)$, $s \in S$, множество F также является бигруппоидом. Пусть оператор D является дифференцированием в F , так что

$$D(f \bullet g) = D(f) \bullet D(g), \\ D(f \blacklozenge g) = ((D(f) \blacklozenge g) \bullet (f \blacklozenge D(g))), f, g \in F.$$

Пусть, как и ранее, $\sigma \in S$ – идемпотент относительно операции \bullet и абсорбент относи-

тельно операции \blacklozenge , но D не предполагается σ -оператором.

Функция $f \in F$ определяется как аналитическая, если $D(f) = \sigma$. Подмножество $A \subseteq F$ аналитических функций является подбигруппоидом бигруппоида F , так как замкнуто относительно операций \bullet, \blacklozenge в силу определяющих свойств D и σ :

$$D(f \bullet g) = D(f) \bullet D(g) = \sigma \bullet \sigma = \sigma, \\ (f \blacklozenge g) = ((D(f) \blacklozenge g) \bullet (f \blacklozenge D(g))) = \\ = (\sigma \blacklozenge g) \bullet (f \blacklozenge \sigma) = \sigma \bullet \sigma = \sigma.$$

По мнению авторов [13], наиболее важным в классическом комплексном анализе является тот факт, что сам аргумент, то есть тождественное отображение, и его степени являются аналитическими функциями; действительно, если $B\Gamma = C$ – поле комплексных чисел $z = x + yi$, $i^2 = -1$, так что $\sigma = 0$, а $D = (\partial/\partial x) + (\partial/\partial y)i$ – оператор Коши-Римана, то он является дифференцированием, аргумент аналитичен в силу $Dz = 0$, а его степени аналитичны в силу свойства (4). Однако не для всех алгебр Клиффорда аргумент аналитичен [14]. Тем более это верно для более общих бигруппоидов.

Алгебры C и D комплексных и дуальных чисел, а также алгебра B двойных чисел $x + u\varepsilon$, $\varepsilon^2 = 1$, являются каноническими представителями семейства алгебр K_{pq} параметрических, с параметрами p, q , комплексных чисел $x + u\varepsilon$, $\varepsilon^2 = p + qa$. Развиваемый на них параметрический комплексный анализ, именно благодаря наличию параметров p, q , обладает большей гибкостью по сравнению с классическим комплексным анализом и менее известными, но имеющими определенные приложения дуальным и двойным анализами. На возможности приложения параметрического комплексного анализа к моделированию конкретных технологических процессов в металлургическом производстве, в частности, процесса прокатки и родственных ему процессов, указано в [15].

БИБЛИОГРАФИЧЕСКИЙ СПИСОК

1. Блюмин, С.Л. Модели и методы принятия решений в условиях неопределенности [Текст] / С.Л. Блюмин, И.А. Шуйкова. – Липецк: ЛЭГИ, 2001. – 139 с.

2. Блюмин, С.Л. Нечеткая логика: алгебраические основы и приложения [Текст] / С.Л. Блюмин [и др.]. – Липецк: ЛЭГИ, 2002. – 111 с.

3. Погодаев, А.К. Адаптация и оптимизация в системах автоматизации и управления [Текст] / А.К. Погодаев, С.Л. Блюмин – Липецк: ЛЭГИ, 2003. – 127 с.

4. Блюмин, С.Л. Экономический факторный анализ [Текст] / С.Л. Блюмин, В.Ф.Суханов, С.В. Чеботарев. – Липецк: ЛЭГИ, 2004. – 148 с.

5. Блюмин, С.Л. Окрестностные системы [Текст] / С.Л. Блюмин, А.М. Шмырин. – Липецк: ЛЭГИ, 2005. – 132 с.

6. Блюмин, С.Л. Дискретное моделирование систем автоматизации и управления [Текст] / С.Л. Блюмин, А.М. Корнеев. – Липецк: ЛЭГИ, 2005. – 124 с.

7. Кудинов, Ю.И. Нечеткая обучаемая система управления технологическим процессом в прокатном производстве [Текст] / Ю.И. Кудинов [и др.]. – Липецк: ЛЭГИ, 2006. – 144 с.

8. Ritt, J. Differential Algebra. [Text] / J. Ritt – NY: AMS, 1950. – 185 p.

9. Carroll, M. The Natural Chain of Binary Arithmetic Operations and Generalized Derivatives [Text] / M. Carroll – ArXiv: math. NO/0112050, 2001. – 17 p.

10. Novotna, J. Orbital Structure of the Derivation on a Certain Semiring of Nonsingular

Complex Matrices [Text] / J. Novotna, J. Chvalina // Acta Univ. M. Belii Math. 2004. № 11. – P. 45-54.

11. Курош, А.Г. Общая алгебра [Текст] / А.Г. Курош. – М.: Наука, 1974. – 160 с.

12. Постников, М.М. Группы и алгебры Ли. [Текст] / М.М. Постников. – М.: Наука, 1982. – 447 с.

13. Laville, G. Analytic Cliffordian Functions [Text] / G. Laville, I. Ramadanoff. – ArXiv: math. CV/0502090, 2005. – 19 p.

14. Блюмин, С.Л. Алгебры с аналитическим аргументом (с нулевым следом таблицы умножения) [Текст] / С.Л. Блюмин // Современные методы теории краевых задач. – Воронеж: ВГУ, 2005. – С. 29-30.

15. Блюмин, С.Л. Основы параметрического комплексного анализа для моделирования процесса прокатки и родственных процессов [Текст] / С.Л. Блюмин // Теория и практика производства листового проката. Ч. 2. – Липецк: ЛГТУ, 2005. – С. 81-87.

Сведения об авторах

Блюмин Семен Львович, доктор физико-математических наук, профессор кафедры высшей математики Липецкого государственного технического университета.

E-mail: mailbox@stu.lipetsk.ru

УДК 621.313:519.7

МАТЕМАТИЧЕСКОЕ МОДЕЛИРОВАНИЕ СИНХРОННЫХ ГЕНЕРАТОРОВ С ГАЗОВЫМИ ТУРБИНАМИ В РАСЧЕТАХ ПЕРЕХОДНЫХ ЭЛЕКТРОМЕХАНИЧЕСКИХ ПРОЦЕССОВ

В.М. Тарасов, О.В. Буланова, А.В. Малафеев

Магнитогорский государственный технический университет им. Г.И. Носова

В статье рассмотрены вопросы создания математических моделей функционирования синхронных генераторов с газовыми турбинами при возникновении переходных электромеханических процессов. Предложены математические модели синхронного генератора, приводимого газовой турбиной, которые предполагается использовать в программном обеспечении, предназначенном для анализа установившихся и переходных режимов систем электроснабжения промышленных предприятий, в том числе при выходе промышленных электростанций на раздельную с энергосистемой работу.

Переход России к рыночной экономике привел к значительным изменениям в структуре энергохозяйства страны. Так, крупным

промышленным предприятиям становится выгодным не покупать электроэнергию из энергосистемы, а осуществлять производст-