

О ДЛИНЕ ШКАЛ ПОТЕНЦИАЛОВ ВЫЧИСЛИМОСТИ n -ЭЛЕМЕНТНЫХ АЛГЕБР

А. Г. Пинус, С. В. Журков

Аннотация: Найдена длина шкалы потенциалов вычислимости n -элементных алгебр, в качестве следствия найдена длина фильтра, порожденного клоном дискриминаторной функции в решетке клонов функций на n -элементном множестве.

Ключевые слова: потенциал вычислимости, клон, условный терм, решетка

В работе [1] на основе понятия условного терма (программы вычислений в универсальной алгебре) введено понятие шкалы потенциалов вычислимости n -элементных алгебр и исследован ряд свойств этой шкалы — вопросы о числе атомов, коатомов, о том, является ли эта шкала решеткой, какими решетками могут быть интервалы этой шкалы. В работе [2] получена некоторая верхняя оценка числа элементов шкалы. В настоящей работе находится длина шкалы потенциалов вычислимости n -элементных алгебр для любого натурального n .

Понятие условно термальной на алгебре \mathcal{A} функции (соответствующее интуитивному представлению о программно-вычислимой на \mathcal{A} функции) введено в работе [3] (обзор результатов, связанных с этим понятием, см. в [4, 5]). При этом совокупность $CT(\mathcal{A})$ всех условно термальных функций алгебры \mathcal{A} естественно рассматривать как потенциал вычислимости алгебры \mathcal{A} . Две универсальные алгебры $\mathcal{A} = \langle A; \sigma_1 \rangle$ и $\mathcal{B} = \langle B; \sigma_2 \rangle$ сигнатур σ_1 и σ_2 соответственно обладают одинаковым потенциалом вычислимости ($CT(\mathcal{A}) \sim CT(\mathcal{B})$), если существует биекция π множества A на множество B , сопрягающая совокупность функций $CT(\mathcal{A})$ с совокупностью $CT(\mathcal{B})$, т. е. такая, что

$$CT(\mathcal{A}) = \pi^{-1}CT(\mathcal{B})\pi = \{\pi^{-1}f(\pi x_1, \dots, \pi x_n) \mid f(x_1, \dots, x_n) \in CT(\mathcal{B})\}.$$

Совокупность всех потенциалов вычислимости n -элементных универсальных алгебр, профакторизованную по отношению \sim , обозначим через CT_n . На множестве CT_n естественным образом определяется отношение частичного порядка \leq , соответствующее отношению «иметь больше возможности для программных вычислений»: $F_1 \leq F_2$ тогда и только тогда, когда для некоторых алгебр \mathcal{A}, \mathcal{B} таких, что $F_1 = CT(\mathcal{A})/\sim$, $F_2 = CT(\mathcal{B})/\sim$, и имеющих одно и то же основное множество, $CT(\mathcal{A}) \subseteq CT(\mathcal{B})$. Частично упорядоченное множество $\langle CT_n; \leq \rangle$ называется *шкалой потенциалов вычислимости n -элементных алгебр*.

В работе [6] найдены инварианты потенциалов вычислимости конечных универсальных алгебр, а именно доказано, что $CT(\mathcal{A}) = CT(\mathcal{B})$ ($CT(\mathcal{A}) = \pi^{-1}CT(\mathcal{B})\pi$) тогда и только тогда, когда

$$\text{Sub } \mathcal{A} = \pi^{-1}(\text{Sub } \mathcal{B}), \quad \text{Iso } \mathcal{A} = \pi^{-1}(\text{Iso } \mathcal{B})\pi,$$

Работа выполнена при финансовой поддержке Министерства образования РФ (грант № Е00-1.0-30).

где $\text{Sub } \mathcal{A}$ — совокупность подалгебр алгебры \mathcal{A} , $\text{Iso } \mathcal{A}$ — совокупность внутренних изоморфизмов (изоморфизмов между подалгебрами) алгебры \mathcal{A} . Тем самым, в частности, совокупность CT_n конечна для любого натурального n . Соответственно $CT(\mathcal{A})/\sim \leq CT(\mathcal{B})/\sim$ тогда и только тогда, когда

$$\text{Sub } \mathcal{B} \subseteq \pi^{-1}(\text{Sub } \mathcal{A}), \quad \text{Iso } \mathcal{B} \subseteq \pi^{-1}(\text{Iso } \mathcal{A})\pi$$

для некоторой соответствующей биекции π .

Как отмечено выше, верхняя оценка мощности множества CT_n , а также точные значения для $|CT_2|$, $|CT_3|$ найдены в работе [2]. П. Джипсеном посчитано число $|CT_4|$ (см. [5, 6]). В [1] найдены числа атомов и коатомов шкал $\langle CT_n; \leq \rangle$, доказано, что сами эти шкалы при $n \geq 3$ не являются решетками, что любая конечная решетка вложима (как решетка) в некоторый интервал шкалы $\langle CT_n; \leq \rangle$, являющийся решеткой, при подходящем n , и построена шкала $\langle CT_3; \leq \rangle$. Естественным представляется вопрос о длине шкалы $\langle CT_n; \leq \rangle$.

Напомним, что длиной цепи $a_0 < a_1 < \dots < a_m$ является число m , а длиной частично упорядоченного множества — максимум длин цепей из этого множества. Длину частично упорядоченного множества $\langle L; \leq \rangle$ обозначим через $d(\langle L; \leq \rangle)$.

Пусть $n = \{0, 1, \dots, n-1\}$, $\text{Vi}(C)$ — совокупность всех биекций между подмножествами множества C , а $P(C)$ — совокупность всех подмножеств множества C . Как замечено выше, шкала $\langle CT_n; \leq \rangle$ двойственна некоторому подмножеству $\langle M; \leq \rangle$ прямого произведения $\langle P(P(n)); \subseteq \rangle \times \langle P(\text{Vi}(n)); \subseteq \rangle$. При этом, как доказано в [3], пара $\langle A; B \rangle$, где $A \subseteq P(n)$, $B \subseteq \text{Vi}(n)$, принадлежит M , если

- 1) A — нижняя подполурешетка полурешетки $\langle P(n); \cap \rangle$, включающая множества \emptyset и n (а значит, алгебраическая решетка, где роль инфимума играет теоретико-множественное пересечение);
- 2) B — инверсная подполугруппа инверсной полугруппы $\text{Vi}(n)$;
- 3) совокупность неподвижных точек любого отображения g из B входит в A ;
- 4) для любого $g \in B$ множества $\text{dom } g$ и $\text{rang } g$ входят в A , и для любого $C \in A$ тождественное отображение id_C множества C входит в B ;
- 5) для любых $\{a\}, \{b\} \in A$ в B входит биекция $\{a\}$ на $\{b\}$.

Очевидным образом имеет место

Лемма 1. Для любых частично упорядоченных множеств $\langle L_1; \leq \rangle$ и $\langle L_2; \leq \rangle$ имеет место равенство

$$d(\langle L_1; \leq \rangle \times \langle L_2; \leq \rangle) = d(\langle L_1; \leq \rangle) + d(\langle L_2; \leq \rangle).$$

Заметим при этом, что если $\langle L_1; \leq \rangle$ и $\langle L_2; \leq \rangle$ имеют наибольшие и наименьшие элементы $0_1, 0_2$ и $1_1, 1_2$ соответственно, $d(\langle L_1; \leq \rangle) = d_1$, $d(\langle L_2; \leq \rangle) = d_2$ и $a_0 < a_1 < \dots < a_{d_1}$, $b_0 < b_1 < \dots < b_{d_2}$ — цепи в множествах $\langle L_1; \leq \rangle$ и $\langle L_2; \leq \rangle$ и $a_0 = 0_1$, $b_0 = 0_2$, $a_{d_1} = 1_1$, $b_{d_2} = 1_2$, то $\langle a_0, b_0 \rangle < \langle a_1, b_0 \rangle < \dots < \langle a_{d_1}, b_{d_2} \rangle$ — цепь в $\langle L_1; \leq \rangle \times \langle L_2; \leq \rangle$.

Таким образом, если $A_0 = \{\emptyset, n\} \subset A_1 \subset \dots \subset A_{d_1} = P(n)$ — наиболее длинная цепь нижних полурешеток в $\langle P(P(n)); \subseteq \rangle$, $B_0 \subset B_1 \subset \dots \subset B_{d_2} = \text{Vi}(n)$ — наиболее длинная цепь инверсных полугрупп в $\langle P(\text{Vi}(n)); \subseteq \rangle$, включающих в себя совокупность B_0 всех биекций между одноэлементными подмножествами множества n и тождественных отображений подмножеств множества n на себя, то элементы цепи $\langle A_0, B_0 \rangle < \langle A_1, B_0 \rangle < \dots < \langle A_{d_1}, B_0 \rangle < \langle A_{d_1}, B_1 \rangle < \dots < \langle A_{d_1}, B_{d_2} \rangle$

... $\langle A_{d_1}, B_{d_2} \rangle$ удовлетворяют условиям 1–5. Тем самым $d(\langle CT_n; \leq \rangle) = d_1 + d_2$, где d_1 — длина интервала $[\{\emptyset, n\}; P(n)]$ в частично упорядоченном множестве $\langle P(P(n)); \subseteq \rangle$, а d_2 — длина интервала $[B_0; \text{Bi}(n)]$ в частично упорядоченном множестве $\langle P(\text{Bi}(n)); \subseteq \rangle$.

Лемма 2. $d(\langle \{\{\emptyset, n\}; P(n)\}; \subseteq \rangle) = 2^n - 2$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Пусть $P_m(n) = \{D \subseteq n \mid |D| = m\}$. Пусть также $P_m(n) = \{D_1^m, \dots, D_{C_n^m}^m\}$ и

$$\begin{aligned} A_0 &= \{\emptyset, n\}, A_1 = \{\emptyset, n, D_1^1\}, A_2 = \{\emptyset, n, D_1^1, D_2^1\}, \dots, A_{C_n^1} = \{\emptyset, n\} \cup P_1(n), \\ A_{C_n^1+1} &= A_{C_n^1} \cup \{D_1^2\}, \dots, A_{C_n^1+C_n^2} = \{\emptyset, n\} \cup P_1(n) \cup P_2(n), \dots, A_{C_n^1+C_n^2+\dots+C_n^{n-1}} \\ &= P(n). \end{aligned}$$

Тогда так как $|A_{i+1} \setminus A_i| = 1$ для любого i , то $A_0 \subseteq A_1 \subseteq \dots \subseteq A_{C_n^1+C_n^2+\dots+C_n^{n-1}}$ будет цепью в интервале $[\{\emptyset, n\}; P(n)]$ частично упорядоченного множества $\langle P(P(n)); \subseteq \rangle$, состоящей из нижних подполурешеток полурешетки $\langle P(n); \cap \rangle$, имеющей максимальную длину, т. е.

$$d(\langle \{\{\emptyset, n\}; P(n)\}; \subseteq \rangle) = C_n^1 + \dots + C_n^{n-1} = 2^n - 2.$$

Пусть $\langle \text{Part}(C); \leq \rangle$ — частично упорядоченное множество (решетка) всех разбиений множества C и $\Delta(\nabla)$ — наименьший (наибольший) элемент в $\text{Part}(C)$. Если $\Delta = \theta_0 < \theta_1 < \dots < \theta_r = \nabla$ — максимальная цепь в $\text{Part}(m)$, то очевидно, что переход от θ_{k+1} к θ_k ($k < r$) осуществляется за счет разбиения одного из классов θ_{k+1} -эквивалентности на два класса θ_k -эквивалентности. В силу этого без труда замечаем, что цепь

$$\begin{aligned} \theta_0^m &= \Delta < \theta_1^m = \{\{0, 1\}, \{2\}, \dots, \{m-1\}\} < \theta_2^m \\ &= \{\{0, 1, 2\}, \{3\}, \dots, \{m-1\}\} < \dots < \theta_{m-2}^m \\ &= \{\{0, 1, \dots, m-2\}\{m-1\}\} < \theta_{m-1}^m = \nabla \end{aligned}$$

— цепь наибольшей длины в $\langle \text{Part}(m); \leq \rangle$, т. е. имеет место следующее утверждение.

Лемма 3. $d(\langle \text{Part}(m); \subseteq \rangle) = m - 1$.

В работе [7] найдена длина l_n частично упорядоченного по включению множества всех подгрупп полной симметрической группы $\text{Sym}(n)$ на множестве n , которая равна $\lceil \frac{3n-1}{2} \rceil - b_n$, где b_n — число единиц в двоичном разложении числа n .

Пусть $\text{Bi}_m(n) = \{\phi \in \text{Bi}(n) \mid |\text{Dom } \phi| = m\}$, и пусть $G_0^n = \{\text{id}_n\} \subset G_1^n \subset \dots \subset G_{l_n}^n = \text{Sym}(n)$ — некоторая цепь подгрупп группы $\text{Sym}(n)$, имеющая максимальную длину.

Если B — некоторая инверсная подполугруппа полугруппы $\text{Bi}(n)$ и $1 < m < n$, то

$$B^m = \left(\left(\bigcup_{k=m+1}^n \text{Bi}_k(n) \right) \cap B \right) \cup \left(\bigcup_{k=1}^m \text{Bi}_k(n) \right)$$

очевидным образом является инверсной подполугруппой полугруппы $\text{Bi}(n)$. Таким образом, если $\text{Id}(n) = \{\text{id}_c \mid C \subseteq n\}$ и

$$E_0 = \text{Bi}_1(n) \cup \text{Id}(n) \subset E_1 \subset \dots \subset E_{d_2} = \text{Bi}(n) \quad (1)$$

— цепь инверсных подполугрупп полугруппы $\text{Vi}(n)$, имеющая наибольшую длину в интервале $[\text{Vi}_1(n) \cup \text{Id}(n); \text{Vi}(n)]$, то невозможно уплотнение этой цепи за счет добавления полугруппы вида $(E_i)^m$, где $1 \leq i < d_2$, $1 < m < n$. В силу этого инверсные полугруппы вида $\text{Vi}_1(n) \cup \dots \cup \text{Vi}_k(n) \cup \text{Id}(n)$ входят в любую цепь инверсных подполугрупп полугруппы $\text{Vi}(n)$, имеющую максимальную длину.

Тем самым цепь подполугруппы (1) устроена следующим образом:

$$\begin{aligned} E_0 = E_{i_0} &= \text{Vi}_1(n) \cup \text{Id}(n) \subset E_1 \subset E_2 \subset \dots \subset E_{i_1} \\ &= \text{Vi}_1(n) \cup \text{Vi}_2(n) \cup \text{Id}(n) \subset E_{i_1+1} \subset \dots \subset E_{i_2} \\ &= \text{Vi}_1(n) \cup \text{Vi}_2(n) \cup \text{Vi}_3(n) \cup \text{Id}(n) \subset \dots \subset E_{i_{n-2}} \\ &= \text{Vi}_1(n) \cup \text{Vi}_2(n) \cup \dots \cup \text{Vi}_{n-1}(n) \cup \text{Id}(n) \subset E_{i_{n-2}+1} \\ &= \text{Vi}_1(n) \cup \dots \cup \text{Vi}_{n-1} \cup G_1^n \subset \dots \subset E_{i_{n-1}-1} \\ &= \text{Vi}_1(n) \cup \dots \cup \text{Vi}_{n-1}(n) \cup G_{l_{n-1}}^n \subset E_{i_{n-1}} = E_{d_2} = \text{Vi}(n), \quad (2) \end{aligned}$$

где $G_0 = \{\text{id}_n\} \subset G_1 \subset \dots \subset G_{l_{n-1}} \subset G_{l_n} = \text{Sym}(n)$ — цепь подгрупп группы $\text{Sym}(n)$, имеющая максимальную длину.

Заметим также, что если B — инверсная подполугруппа группы $\text{Vi}(n)$, включающая в себя $\text{Vi}_1(n) \cup \text{Id}(n)$ и $1 < m < n$, то отношение \sim_B^m на множестве $P_m(n)$, определенное как $C_1 \sim_B^m C_2$ тогда и только тогда, когда существует $g \in B$ такое, что $\text{Dom } g = C_1$ и $\text{Rang } g = C_2$, является эквивалентностью, и при этом для любых $C_1, C_2 \in P_m(n)$ таких, что $C_1 \sim_B^m C_2$ подгруппы $B^{C_1} = B \cap \text{Sym}(C_1)$ и $B^{C_2} = B \cap \text{Sym}(C_2)$ сопряжены с помощью отображения $g \in B$ такого, что $\text{Dom } g = C_1$ и $\text{Rang } g = C_2$. Таким образом, действие B на $P_m(n)$ полностью описывается заданием эквивалентности \sim_B^m на $P_m(n)$ и заданием подгрупп B^{C_1}, \dots, B^{C_k} симметрической группы $\text{Sym}(m)$ для C_1, \dots, C_k — представителей всех классов \sim_B^m -эквивалентности. При этом для $\text{Vi}_1(n) \cup \text{Id}(n) \subseteq B_1 \subseteq B_2 \subseteq \text{Vi}(n)$ включение $B_1 \subseteq B_2$ имеет место тогда и только тогда, когда для любого $1 < m < n$

- 1) $\sim_{B_1}^m \subseteq \sim_{B_2}^m$ (в решетке $\text{Part}(P_m(n))$),
- 2) $B_1^C \subseteq B_2^C$ для любого $C \in P_m(n)$.

Тем самым в интервале $E_{i_{k+1}} \subset E_{i_{k+2}} \subset \dots \subset E_{i_{k+n}}$ цепи (2) при $0 \leq k < n - 1$ для любого $i_k + 1 \leq j < i_{k+1}$ либо эквивалентность $\sim_{E_{j+1}}^{k+1}$ покрывает эквивалентность $\sim_{E_j}^{k+1}$ и для любого $C \in P_{k+1}(n)$ справедливо равенство $E_j^C = E_{j+1}^C$, либо $\sim_{E_{j+1}}^{k+1} = \sim_{E_j}^{k+1}$ и существует $C \in P_{k+1}(n)$ такое, что для всех $D \in P_{k+1}(n)$ таких, что $C / \sim_{E_j}^{k+1} \neq D / \sim_{E_j}^{k+1}$, имеет место равенство $E_{j+1}^D = E_j^D$, а пара $\langle E_j^C, E_{j+1}^C \rangle$ есть пара соседних подгрупп в цепи подгрупп группы $\text{Sym}(k+1)$, имеющей максимальную длину l_{k+1} .

Пусть $m = C_n^{k+1}$, $\Delta = \theta_0^m < \theta_1^m < \dots < \theta_{m-1}^m = \nabla$ — цепь максимальной длины в частично упорядоченном множестве $\text{Part}(P_{k+1}(n))$, указанная в доказательстве леммы 3. Пусть $G_0^{k+1} = \{\text{id}_{k+1}\} \subset G_1^{k+1} \subset \dots \subset G_{l_{k+1}}^{k+1} = \text{Sym}(k+1)$ — цепь подгрупп группы $\text{Sym}(k+1)$, имеющая максимальную длину. Тогда если $P_{k+1}(n) = \{H_1, \dots, H_{C_n^{k+1}}\}$, то

- пусть $\sim_{E_{i_{k+1}}}^{k+1} = \theta_{m-1}^m$ и $E_{i_{k+1}}^C = G_{l_{k+1}}^{k+1}$ для любого $C \in P_{k+1}(n)$;
- пусть $\sim_{E_{i_{k+1}-1}}^{k+1} = \theta_{m-2}^m$ и $E_{i_{k+1}-1}^C = G_{l_{k+1}}^{k+1}$ для любого $C \in P_{k+1}(n)$;
- пусть $\sim_{E_{i_{k+1}-2}}^{k+1} = \theta_{m-2}^m$ и $E_{i_{k+1}-2}^C = G_{l_{k+1}-1}^{k+1}$ для $C = H_{C_n^{k+1}}$ и $E_{i_{k+1}-2}^C = G_{l_{k+1}}^{k+1}$
- для всех остальных C из $P_{k+1}(n)$;

\vdots
 пусть $\sim_{E_{i_{k+1}-l_{k+1}-1}}^{k+1} = \theta_{m-2}^m$ и $E_{i_{k+1}-l_{k+1}-1}^C = G_0^{k+1}$ для $C = H_{C_n^{k+1}}$ и $E_{i_{k+1}-l_{k+1}-1}^C = G_{l_{k+1}}^{k+1}$ для всех остальных C из $P_{k+1}(n)$;
 пусть $\sim_{E_{i_{k+1}-l_{k+1}-2}}^{k+1} = \theta_{m-3}^m$ и $E_{i_{k+1}-l_{k+1}-2}^C = G_0^{k+1}$ для $C = H_{C_n^{k+1}}$ и $E_{i_{k+1}-l_{k+1}-2}^C = G_{l_{k+1}}^{k+1}$ для любого $C \in P_{k+1}(n) \setminus \{H_{C_n^{k+1}}\}$;
 пусть $\sim_{E_{i_{k+1}-l_{k+1}-3}}^{k+1} = \theta_{m-3}^m$ и $E_{i_{k+1}-l_{k+1}-3}^C = G_0^{k+1}$ для $C = H_{C_n^{k+1}}$ и $E_{i_{k+1}-l_{k+1}-3}^C = G_{l_{k+1}-1}^{k+1}$ для $C = H_{C_n^{k+1}-1}$ и $E_{i_{k+1}-l_{k+1}-3}^C = G_{l_{k+1}}^{k+1}$ для любого C из $P_{k+1}(n) \setminus \{H_{C_n^{k+1}}, H_{C_n^{k+1}-1}\}$
 и т. д.;
 пусть $\sim_{E_{i_{k+1}}}^{k+1} = \theta_0^m$ и $E_{i_{k+1}}^C = G_0^{k+1}$ для любого $C \in P_{k+1}(n)$.
 В силу отмеченного выше подобная цепь

$$E_{i_k} \subset E_{i_{k+1}} \subset E_{i_{k+2}} \subset \dots \subset E_{i_{k+1}}$$

является цепью максимальной длины в интервале $[\text{Vi}_1(n) \cup \text{Vi}_2(n) \cup \dots \cup \text{Vi}_k(n) \cup \text{Id}(n); \text{Vi}_1(n) \cup \text{Vi}_2(n) \cup \dots \cup \text{Vi}_{k+1}(n) \cup \text{Id}(n)]$ упорядоченного множества инверсных подполугрупп полугруппы $\text{Vi}(n)$.

Тем самым длина d_2 интервала упорядоченного множества инверсных подполугрупп полугруппы $\text{Vi}(n)$ равна

$$\sum_{m=2}^n [C_n^m (l_m + 1) - 1].$$

В силу утверждения леммы 2 и замечания к доказательству леммы 1 имеет место

Теорема 1. *Длина шкалы потенциалов вычислимости n -элементных универсальных алгебр равна*

$$\sum_{m=2}^n C_n^m l_m + 2^{n+1} - 2n - 2.$$

В частности, $d(\langle CT_2; \leq \rangle) = 3$, $d(\langle CT_3; \leq \rangle) = 13$, $d(\langle CT_4; \leq \rangle) = 40$.

Как хорошо известно, для любой алгебры \mathcal{A} имеет место равенство $CT(\mathcal{A}) = T(\mathcal{A}^d)$, где $T(\mathcal{B})$ — совокупность всех термальных функций алгебры \mathcal{B} , а \mathcal{A}^d — обогащение алгебры \mathcal{A} добавлением в сигнатуру алгебры \mathcal{A} дискриминаторной функции. Пусть D_n — клон функций на n -элементном множестве, порожденный дискриминаторной функцией, а F_n — клон всех функций на этом множестве. В силу замеченного выше длина интервала $[D_n; F_n]$ в решетке всех клонов на n -элементном множестве совпадает с длиной шкалы $\langle CT_n; \leq \rangle$ и тем самым имеет место

Следствие 1. *Длина интервала $[D_n; F_n]$ в решетке клонов на n -элементном множестве равна $\sum_{m=2}^n C_n^m l_m + 2^{n+1} - 2n - 2$.*

Рассматривая подмножества множества n как идемпотенты инверсной полугруппы $\text{Vi}(n)$, столь же очевидным образом получаем

Следствие 2. Длина максимальной цепи инверсных подполугрупп инверсной полугруппы $\text{Vi}(n)$ (полной инверсной полугруппы биекций между подмножествами n -элементного множества) равна $\sum_{m=2}^n C_n^m l_m + 2^{n+1} - 2n - 2$.

В работе [8] определено понятие элементарно-условного термина (вариация понятия условного термина при другом, более сильном, понятии условия) и описана система инвариантов для эквивалентности вычислительных возможностей двух алгебр \mathcal{A} и \mathcal{B} при подобной трактовке понятия программно-вычислимых функций (сопряженности совокупностей $ECT(\mathcal{A})$ и $ECT(\mathcal{B})$ элементарно-условно-термальных функций алгебр \mathcal{A} и \mathcal{B}). Такой системой инвариантов является пара $\langle \text{Sub } \mathcal{A}, \text{Aut } \mathcal{A} \rangle$, где $\text{Aut } \mathcal{A}$ — группа автоморфизмов алгебры \mathcal{A} . В работе [1] определено понятие шкалы $\langle ECT_n; \leq \rangle$. Из предыдущих связанных с доказательством теоремы 1 рассуждений очевидным образом вытекает

Следствие 3. Длина шкалы $\langle ECT_n; \leq \rangle$ равна $l_n + 2^n - 2$.

ЛИТЕРАТУРА

1. Пинус А. Г., Журков С. В. О шкалах потенциалов вычислимости универсальных алгебр // Вычислительные системы. 2002. (В печати).
2. Пинус А. Г. Об условно рационально-эквивалентных алгебрах. Структурные и сложностные проблемы вычислимости // Вычислительные системы. 1999. Т. 165. С. 1–29.
3. Пинус А. Г. Об условных терминах и тождествах на универсальных алгебрах. Структурные алгоритмические свойства вычислимости // Вычислительные системы. 1996. Т. 156. С. 59–78.
4. Pinus A. G. Conditional terms and their applications // Algebra: Proc. / Kurosh conf. Berlin; New York: Walter de Gruyter Publ., 2000. P. 291–300.
5. Пинус А. Г. Программно-вычислимые функции на универсальных алгебрах // Успехи мат. наук. 2001. Т. 56, № 4. С. 35–72.
6. Пинус А. Г. Исчисление условных тождеств и условно-рациональная эквивалентность // Алгебра и логика. 1998. Т. 37, № 4. С. 381–408.
7. Cameron P., Solomon R., Turull A. Chains of subgroups in symmetric groups // J. Algebra. 1989. V. 127, N 2. P. 340–352.
8. Пинус А. Г. N -условные термины и n -условно-рациональная эквивалентность // Изв. вузов. Математика. 1999. № 1. С. 36–40.

Статья поступила 15 августа 2001 г.

Пинус Александр Георгиевич, Журков Сергей Владимирович
Новосибирский гос. технический университет,
пр. К. Маркса, 20, Новосибирск 630092
algebra@nstu.ru