

## 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  $\sigma_1$  и  $\sigma_2$  соответственно обладают одинаковым потенциалом вычислимости ( $CT(\mathcal{A}) \sim CT(\mathcal{B})$ ), если существует биекция  $\pi$  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  $\pi$ .

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  $\text{id}_C$  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  $\langle A_0, B_0 \rangle < \langle A_1, B_0 \rangle < \dots < \langle A_{d_1}, B_0 \rangle < \langle A_{d_1}, B_1 \rangle < \dots$

...  $\langle A_{d_1}, B_{d_2} \rangle$  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  $\theta_{k+1}$  к  $\theta_k$  ( $k < r$ ) осуществляется за счет разбиения одного из классов  $\theta_{k+1}$ -эквивалентности на два класса  $\theta_k$ -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

$$\begin{aligned} \text{пусть } \sim_{E_{i_{k+1}}}^{k+1} &= \theta_{m-1}^m \text{ и } E_{i_{k+1}}^C = G_{l_{k+1}}^{k+1} \text{ для любого } C \in P_{k+1}(n); \\ \text{пусть } \sim_{E_{i_{k+1}-1}}^{k+1} &= \theta_{m-2}^m \text{ и } E_{i_{k+1}-1}^C = G_{l_{k+1}}^{k+1} \text{ для любого } C \in P_{k+1}(n); \\ \text{пусть } \sim_{E_{i_{k+1}-2}}^{k+1} &= \theta_{m-2}^m \text{ и } E_{i_{k+1}-2}^C = G_{l_{k+1}-1}^{k+1} \text{ для } C = H_{C_n^{k+1}} \text{ и } E_{i_{k+1}-2}^C = G_{l_{k+1}}^{k+1} \end{aligned}$$

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