

Эффективные R -множества и трансфинитные продолжения рекурсивных иерархий

В. И. Амстиславский⁽¹⁾ (Баку)

Адисон и Клини в [2] сообщали, что ими запланировано „... обсуждение взаимосвязи между продолженной \mathfrak{H} -иерархией⁽²⁾ и эффективной C -иерархией (соответствующей иерархии C -множеств, введённых Лузином), и эффективными R -множествами (соответствующими R -множествам, введённым Колмогоровым), и эффективными аналогами ещё более общих подклассов B_2 (см. [13])“ . Однако публикаций, реализующих эту программу, с тех пор (1957 г.), насколько нам известно, не появлялось. В [3] мы выяснили, что эффективная C -иерархия в сущности эквивалентна отрезку \mathfrak{H} -иерархии, соответствующему конструктивным 1-му и 2-му классам порядковых чисел. В настоящей статье мы определим последовательность классов \mathfrak{R}_n ($n = 0, 1, 2, \dots$) эффективных R -множеств (аналогично финитным ступеням классической иерархии R -множеств [13]) и, обозначая через $C\mathfrak{R}_n$ класс дополнений множеств класса \mathfrak{R}_n , установим:

$$1. \quad \mathfrak{R}_n \cup C\mathfrak{R}_n \subset \mathfrak{R}_{n+1} \quad \text{и все} \quad \mathfrak{R}_n \subset \Sigma_2^1 \cap \Pi_2^1 \text{ } ^{(3)}.$$

2. Все множества, охватываемые \mathfrak{H} -иерархией Крейдера и Роджерса [12], продолженной вплоть до первого конструктивно недостижимого порядкового числа, или H_h -иерархией Эндертона [5], также выходящей далеко за пределы конструктивного 2-го класса порядковых чисел, принадлежат классу $\mathfrak{R}_2 \cup C\mathfrak{R}_2$.

3. В каждом из классов $\mathfrak{R}_{n+1} \cup C\mathfrak{R}_{n+1}$ имеется трансфинитная иерархия множеств, не принадлежащих $\mathfrak{R}_n \cup C\mathfrak{R}_n$.

Ввиду этих результатов вопрос о соотношении продолженной \mathfrak{H} -иерархии с классами более широкими, чем класс эффективных R -множеств, повидимому, отпадает. Одновременно уточнена верхняя оценка класса всех \mathfrak{H} - или H_h -множеств (в [12] и [5] такой верхней оценкой служит класс

⁽¹⁾ Я хочу выразить благодарность за внимание к этой работе члену-корреспонденту АН СССР А. А. Ляпунову, привлекшему моё внимание к рассматриваемым здесь вопросам, и профессору Б. А. Трахтенброту. Работа была выполнена в Институте кибернетики АН Азерб. ССР.

⁽²⁾ Определение продолженной по [12] \mathfrak{H} -иерархии дано далее в § 3.

⁽³⁾ Через Σ_k^l и Π_k^l ($k = 0, 1, 2, \dots, t = 0, 1$) обозначаются, согласно [1], классы арифметической (при $t = 0$) и аналитической (при $t = 1$) иерархий.

$\Sigma_2^1 \cap \Pi_2^1$). Возникающий при этом вопрос: все ли множества класса $\mathfrak{R}_2 \cap \text{OR}_2$ охватываются \mathfrak{H} - или H_n -иерархией? — остаётся открытым.

Настоящая статья представляет собой переработку рукописи, основные результаты которой опубликованы в [4].

Некоторые обозначения. $\mathfrak{F}X$ есть множество всех подмножеств произвольного множества X , N -множество всех натуральных чисел $0, 1, 2, \dots; a, b, c, k, l, m, n$ -переменные на N , a, β — на $\mathfrak{F}N$, A, B — на $\mathfrak{F}\mathfrak{F}N$, f — на множестве N^N всех функций, отображающих N в N . Если x — переменная с какой-либо областью значений X , то x_0, x_1, x_2, \dots — также переменные на X . Сокращения „о. р. ф.“ и „ч. р. ф.“ читаются как „общерекурсивная функция“ и „частично-рекурсивная функция“ (с окончаниями, определяемыми контекстом). $\sigma(a, b)$ есть некоторая о. р. ф., 1-1-отображающая N^2 на N , c' и c'' — о. р. ф., реализующие обратное отображение. Для любой функции $\varphi: N^{k+1} \rightarrow N$ вместо $(\varphi(a_0, \dots, a_k))'$ и $(\varphi(a_0, \dots, a_k))''$ пишем просто $\varphi'(a_0, \dots, a_k)$ и $\varphi''(a_0, \dots, a_k)$. Предполагается знакомство читателя с относящимися к теории рекурсивных функций терминами и обозначениями, применяющимися в [7] и [8].

§ 1. R -ОПЕРАЦИИ

Т. к. имеющиеся в литературе результаты об R -операциях часто формулируются и доказываются неэффективно (с точки зрения теории алгоритмов), мы здесь дадим новое изложение тех свойств R -операций, которые будут необходимы в последующем. Результаты этого параграфа адаптированы из [6], [13]–[15], доказательства, в основном, наши.

1. Краткие сведения о $\delta\alpha$ -операциях⁽⁴⁾. Пусть \mathfrak{E} — непустое множество, называемое *основным пространством*, \mathfrak{J} — непустое множество, называемое *пространством индексов*, e, i, ξ — переменные на \mathfrak{E} , \mathfrak{J} и $\mathfrak{F}\mathfrak{J}$ соответственно; подмножества \mathfrak{J} называются *цепями*, множества цепей — *базами*; пусть $M \subseteq \mathfrak{F}\mathfrak{J}$, и для каждого $i \in \mathfrak{J}$ E_i — произвольное подмножество \mathfrak{E} ; $\delta\alpha$ -*операцией* с базой M называется функция $\Phi_M: (\mathfrak{F}\mathfrak{E})^{\mathfrak{J}} \rightarrow \mathfrak{F}\mathfrak{E}$, которая каждой совокупности $\{E_i\}$, $i \in \mathfrak{J}$, ставит в соответствие множество

$$\Phi_M\{E_i\} = \{e: (\exists \xi \in M) (\forall i \in \xi) [e \in E_i]\}.$$

Для любого $M \subseteq \mathfrak{F}\mathfrak{J}$ база $\tilde{M} = \{\xi: (\exists \eta \in M) [\eta \subseteq \xi]\}$ ($\xi, \eta \in \mathfrak{F}\mathfrak{J}$) называется *пополнением* M . Если $M = \tilde{M}$, то база M называется *полной*. Для равенства операций Φ_M и Φ_Q ($Q, M \subseteq \mathfrak{F}\mathfrak{J}$) необходимо и достаточно, чтобы $\tilde{M} = \tilde{Q}$. Операция Φ_Q называется *дополнительной* к Φ_M , если для любой совокупности $\{E_i\}$ $\mathfrak{E} \setminus \Phi_Q\{E_i\} = \Phi_M\{\mathfrak{E} \setminus E_i\}$; Φ_M , в свою очередь, является дополнением

(4) Подробности читатель может найти в [16].

тельной к Φ_Q . Для любого $M \subseteq \mathfrak{F}\mathfrak{J}$ базу $\{\xi: (\mathfrak{J} \setminus \xi) \notin \tilde{M}\}$, являющуюся полной базой $\delta\alpha$ -операции, дополнительной к Φ_M , будем обозначать через M^* .

Пусть \mathfrak{J} есть пространство индексов для Φ_Q , $\tilde{\mathfrak{J}}$ — пространство индексов для операций Φ_{H_i} , $i \in \mathfrak{J}$; *итерацией* операций Φ_Q и Φ_{H_i} называется такая операция Φ_Z , имеющая пространством индексов множество $\mathfrak{J} \times \tilde{\mathfrak{J}}$ (значит, $Z \subseteq \mathfrak{F}(\mathfrak{J} \times \tilde{\mathfrak{J}})$), что для любой совокупности $\{E_{i,j}\}$ ($i \in \mathfrak{J}, j \in \tilde{\mathfrak{J}}, E_{i,j} \subseteq \mathfrak{E}\}$) $\Phi_Q\{\Phi_{H_i}\{E_{i,j}\}\}_{\langle i,j \rangle} = \Phi_Z\{E_{i,j}\}$. В качестве базы Z при этом можно взять множество всех цепей $\zeta \subseteq \mathfrak{J} \times \tilde{\mathfrak{J}}$, таких, что: а) $i: (\mathfrak{H}j)[\langle i, j \rangle \in \zeta] \in Q$, и б) если множество $\{j: \langle i, j \rangle \in \zeta\}$ — непусто, то оно принадлежит H_i .

Для любого $\delta \subseteq \mathfrak{F}\mathfrak{E}$ пусть $\Phi_M(\delta)$ есть класс всех множеств вида $\Phi_M\{E_i\}$,

где $E_i \in \delta$. Говорят, что операция Φ_M *мощее*, чем операция Φ_H , если для любого класса $\delta \subseteq \mathfrak{F}\mathfrak{E}$ $\Phi_H(\delta) \subseteq \Phi_M(\delta)$. Если Φ_M *мощее*, чем Φ_H , и Φ_H *мощее*, чем Φ_M , то говорят, что операции Φ_M и Φ_H *эквивалентны*. Отношению „ Φ_M *мощее*, чем Φ_H “ соответствует определённое отношение между базами M и H . Пусть $M \subseteq \mathfrak{F}\mathfrak{J}$, $H \subseteq \mathfrak{F}\mathfrak{J}$ и φ -функция, отображающая \mathfrak{J} в $\tilde{\mathfrak{J}}$; через $\varphi(M)$ обозначается $\{\varphi(\xi): \xi \in M\}$, $\tilde{\varphi}(M)$ — пополнение $\varphi(M)$; для того, чтобы для любой совокупности $\{E_j\}$, $j \in \tilde{\mathfrak{J}}$,

$$\Phi_H\{E_j\} = \bigcup_i \Phi_M\{E_{\varphi(i)}\},$$

необходимо и достаточно, чтобы $\tilde{H} = \tilde{\varphi}(M)$ (теорема Канторовича-Ливенсона [6]).

2. R -операции. Все рассматриваемые далее $\delta\alpha$ -операции имеют пространством индексов N или N^2 . Соответственно этому, в дальнейшем *цепями* будем называть подмножества N или N^2 , *базами* — подмножества $\mathfrak{F}N$ или $\mathfrak{F}N^2$.

Все кортежи (т. е. конечные упорядоченные множества) натуральных чисел 1-1-занумеруем всеми натуральными числами: пусть 0 — номер пустого кортежа; номер кортежа $\langle a_0, \dots, a_n \rangle$ обозначим через $\nu(a_0, \dots, a_n)$. Будем предполагать, что введённая нумерация кортежей обладает следующим свойством: существуют о. р. ф. $\partial(a)$ и $\lambda a[k]$,⁽⁵⁾ такие, что $\partial(0) = 0$, $\partial(\nu(a_0, \dots, a_n)) = n+1$, и $[\nu(a_0, \dots, a_n)]_k = a_k$ для любого $k \leq n$. (Такую нумерацию можно, например, получить, полагая $\nu(a_0, \dots, a_n) = \sum_{k \leq n} 2^k \cdot 2^{a_0 + \dots + a_k}$).

Введём о. р. ф. $\theta(a, b)$, полагая $\theta(0, b) = \nu(b)$, $\theta(\nu(a_0, \dots, a_n), b) = \nu(a_0, \dots, a_n, b)$. Пусть $\theta_a(b) = \lambda b \theta(a, b)$, и для любого $a \subseteq N$ $\theta_a^{-1}(a) = \{b: \theta(a, b) \in a\}$. Функцию $R: \mathfrak{F}\mathfrak{F}N \rightarrow \mathfrak{F}\mathfrak{F}N$ определим следующим образом: для любой базы $A \subseteq \mathfrak{F}N$

$$R(A) = \{a: 0 \in a \wedge (\forall a \in a) [\theta_a^{-1}(a) \in A]\}.$$

(5) О λ -обозначениях Чёрча см. [7].

$\tilde{\mathbf{R}}(A)$ — пополнение $\mathbf{R}(A)$. Очевидно, $\tilde{\mathbf{R}}(A) = \tilde{\mathbf{R}}(\tilde{A})$, откуда для любых $A, B \subseteq \mathfrak{N} \quad \tilde{A} = \tilde{B} \Rightarrow \tilde{\mathbf{R}}(A) = \tilde{\mathbf{R}}(B)$.

Любая δs -операция, эквивалентная δs -операции с базой $\mathbf{R}(A) - \Phi_{\mathbf{R}(A)}$, называется R -*операцией* над δs -операцией Φ_A ⁽⁶⁾.

Определим последовательность баз R_n :

$$\begin{aligned} R_0 &= \{N\} \text{ (т. е. } R_0 \text{ состоит лишь из одной цепи — } N\text{),} \\ R_{n+1} &= \mathbf{R}(R_n^*). \end{aligned}$$

δs -операция с базой $R_n - \Phi_{R_n}$ — называется R^n -*операцией*. Очевидно, R^0 -операция — это операция пересечения: $\Phi_{R_0}\{E_m\} = \bigcap_{m \in N} E_m$; R^{n+1} -операция является R -операцией над δs -операцией, дополнительной к R^n -операции. Отметим, что $\tilde{R}_1 = \{a: 0 \in a \wedge (\exists f)(\forall k)[f(f(0), \dots, f(k)) \in a]\}$, следовательно,

$$(1) \quad \Phi_{R_1}\{E_m\} = E_0 \cap [\bigcup_f \bigcap_k E_{f(f(0), \dots, f(k))}];$$

значит, R^1 -операция лишь незначительно отличается от A -операции.

Теорема 1.1. Для любой базы $B \subseteq \mathfrak{N}$ и любых $E_m \subseteq \mathfrak{E}$

$$\Phi_B\{E_m\} = \bigcap_m \Phi_{R(B)}\{D_m\},$$

где $D_m = \mathfrak{E}$ при $m = 0$, $D_m = E_{m_0}$ при $m = \nu(m_0, \dots, m_k)$.

Доказательство. Непосредственно из определения $\Phi_{R(B)}$.

Теорема 1.2. Существует такая о. р. ф. $g(k)$, что для любой базы $B \subseteq \mathfrak{N}$ и любых $E_{m,n} \subseteq \mathfrak{E}$

$$(2) \quad \Phi_{R(B)}\left(\bigcap_n \Phi_{R(B)}\{E_{m,n}\}\right) = \bigcap_k \Phi_{R(B)}\{E_{g'(k), g''(k)}\}.$$

Доказательство. Основано на теореме Канторовича-Ливенсона (п. 1). Заметим, что если $\tilde{B} = \mathfrak{N}$ или \emptyset (пусто), то и $\tilde{\mathbf{R}}(B) = \mathfrak{N}$ или, соответственно, \emptyset , и тогда (2) выполняется при любой о. р. ф. $g(k)$. Поэтому далее предполагаем, что $\emptyset \neq \tilde{B} \neq \mathfrak{N}$.

Назовём цепь $a \in \mathfrak{N}$ регулярной, если

$$0 \in a \wedge (\forall a)[a \in a \Leftrightarrow (\exists b)[\theta(a, b) \in a]].$$

Для любого $A \subseteq \mathfrak{N}$ множество всех регулярных цепей, принадлежащих $\mathbf{R}(A)$, обозначим через $\mathbf{R}_{\text{reg}}(A)$; $\tilde{\mathbf{R}}_{\text{reg}}(A)$ — пополнение $\mathbf{R}_{\text{reg}}(A)$. Из определения $\mathbf{R}(B)$ следует, что для любой цепи $a \in \mathbf{R}(B)$ существует регулярная цепь $a_0 \in \mathbf{R}(B)$, такая, что $a_0 \subseteq a$. Отсюда следует, что

$$(3) \quad \tilde{\mathbf{R}}_{\text{reg}}(\tilde{B}) = \tilde{\mathbf{R}}_{\text{reg}}(B) = \tilde{\mathbf{R}}(B).$$

⁽⁶⁾ Это определение соответствует [13] и несколько отличается от первоначального определения Колмогорова (приведённого в [6]).

Введём следующие обозначения: для любых $\gamma \subseteq N^2$ и $A \subseteq \mathfrak{N}$

$$(4) \quad \begin{aligned} \text{pr}\gamma &= \{m: (\exists n)[\langle m, n \rangle \in \gamma]\}, \quad \text{sec}_m\gamma = \{n: \langle m, n \rangle \in \gamma\}, \\ \text{It}(A) &= \{\gamma: \text{pr}\gamma \in A \wedge (\forall m \in \text{pr}\gamma)[\text{sec}_m\gamma \in A]\}. \end{aligned}$$

Из (3) следует, что δs -операции с базами $\mathbf{R}(B)$ и $\tilde{\mathbf{R}}_{\text{reg}}(\tilde{B})$ равны. Поэтому, согласно теореме Канторовича-Ливенсона и приведённому в п. 1 определению базы итерации δs -операций, для доказательства нашей теоремы достаточно найти такую о. р. ф. $g(k)$, что если $G(k) = \langle g'(k), g''(k) \rangle$ (G является функцией, отображающей N^2 в N^2), то пополнения баз $G(\mathbf{R}_{\text{reg}}(\tilde{B}))$ и $\text{It}(\tilde{\mathbf{R}}_{\text{reg}}(\tilde{B}))$ совпадают.

Положим $u(a, b) = 2^a(2b+1)-1$, и определим о. р. ф. $h_1(k)$ и $h_2(k)$ следующим образом:

1) если $\partial(k)$ — чётное, то $h_1(k) = h_2(k) = 0$;

2) если $\partial(k)$ — нечётное, и $u(a, b) = \partial(k)$, то

$$\begin{aligned} h_1(k) &= \begin{cases} 0, & \text{если } a = 0, \\ \nu([k]_0, [k]_2, \dots, [k]_{2(a-1)}), & \text{если } a > 0, \end{cases} \\ h_2(k) &= \begin{cases} 0, & \text{если } b = 0, \\ \nu([k]_{u(a,0)}, [k]_{u(a,1)}, \dots, [k]_{u(a,b-1)}), & \text{если } b > 0. \end{cases} \end{aligned}$$

Затем пусть $H(k) = \langle h_1(k), h_2(k) \rangle$. Тогда для любого $a \in \mathfrak{N}$ $\text{pr}H(a) = h_1(a)$, и если цепь a — регулярна, то

$$\begin{aligned} (5) \quad \theta_a^{-1}(\text{pr}H(a)) &= \\ &= \bigcup_m \{\theta_m^{-1}(a): \partial(m) = 2\partial(a) \wedge [a > 0 \Rightarrow (\forall k < \partial(a))[[m]_{2k} = [a]_k]]\}, \\ \theta_b^{-1}(\text{sec}_a H(a)) &= \\ &= \bigcup_m \{\theta_m^{-1}(a): \partial(m) = u(\partial(a), \partial(b)) \wedge h_1(m) = a \wedge h_2(m) = b\}. \end{aligned}$$

С помощью (5) легко проверяется, что $H(\tilde{\mathbf{R}}_{\text{reg}}(\tilde{B})) = \text{It}(\tilde{\mathbf{R}}_{\text{reg}}(\tilde{B}))$. Значит, о. р. ф. $\sigma(h_1(k), h_2(k))$ может быть взята в качестве искомой $g(k)$. Теорема доказана.

3. Трансфинитное представление баз $\tilde{\mathbf{R}}(A)$ ⁽⁷⁾. Каждой функции $F: \mathfrak{N} \rightarrow \mathfrak{N}$ поставим в соответствие функцию $\text{St}_F: \mathfrak{N} \rightarrow \mathfrak{N}$, определяемую следующим образом. Сначала для любой цепи a и любого порядкового числа τ , меньшего Ω (Ω -наименьшее несчётное порядковое число) определяем цепь a^τ : 1) $a^0 = a$; 2) $a^{\tau+1} = F(a^\tau)$; 3) если τ -предельное, то $a^\tau = \bigcap \{a^\nu: \nu < \tau\}$. Затем полагаем:

$$\text{St}_F(a) = \bigcap \{a^\tau: \tau < \Omega\}.$$

Цепь a называем F -неподвижной, если $F(a) = a$.

⁽⁷⁾ Соответствует трансфинитному представлению R -операций, введённому Ляпуновым [13].

Лемма 1.1. Если функция $F: \mathcal{F}N \rightarrow \mathcal{F}N$ такова, что $\beta \subseteq a \Rightarrow F(\beta) \subseteq F(a)$ и $F(a) \subseteq a$, то для любой цепи a $\text{St}_F(a)$ есть наибольшая (по включению) F -неподвижная цепь, содержащаяся в a .

Доказательство. Т. к. трансфинитная последовательность $\{\alpha^\tau\}$, $\tau < \Omega$ является убывающей, то она, начиная с некоторого значения τ , обозначаемого τ_{st} , стабилизируется. Следовательно, $\text{St}_F(a) = \alpha^{\tau_{st}}$, и, значит, $\text{St}_F(a)$ есть F -неподвижная цепь, включённая в a . Затем, если $\beta \subseteq a$ и $F(\beta) = \beta$, то по индукции $\beta \subseteq \alpha^\tau$ для всех $\tau < \Omega$, — следовательно, $\beta \subseteq \text{St}_F(a)$.

Лемма 1.2. Пусть $A \subseteq \mathcal{F}N$, и функция $\tilde{F}: \mathcal{F}N \rightarrow \mathcal{F}N$ определена следующим образом: $\tilde{F}(a) = \{a: a \in a \& \theta_a^{-1}(a) \in \tilde{A}\}$. Тогда $\tilde{R}(A) = \{a: 0 \in \text{St}_{\tilde{F}}(a)\}$.

Доказательство. Т. к. F удовлетворяет условиям леммы 1.1, то $\text{St}_F(a) = \bigcup \{\beta: \beta \subseteq a \& F(\beta) = \beta\}$, откуда $\{a: 0 \in \text{St}_F(a)\} = \tilde{B}$, где $B = \{b: 0 \in b \& F(b) = b\}$. Т. к. $F(\beta) \subseteq b$, то $F(\beta) = \beta \Leftrightarrow (\forall b \in \beta)[\theta_b^{-1}(\beta) \in \tilde{A}]$. Значит, база B есть $R(A)$, — и лемма доказана.

Напомним, что через $\tilde{f}(A)$ ($A \subseteq \mathcal{F}N$, $f \in N^N$) обозначается пополнение базы $\{f(a): a \in A\}$.

Теорема 1.3. Для любых $A_1, A_2 \subseteq \mathcal{F}N$ и $f \in N^N$

$$\tilde{A}_1 = \tilde{f}(A_2) \Rightarrow \tilde{R}(A_1) = \tilde{g}(\tilde{R}(A_2)),$$

где $g(0) = 0$, $g(v(a_0, \dots, a_k)) = v(f(a_0), \dots, f(a_k))$.

Доказательство. Пусть $F_s(a) = \{a: a \in a \& \theta_a^{-1}(a) \in \tilde{A}_s\}$ для $s = 1, 2$. Учитывая, что $a \in \tilde{A}_1 \Leftrightarrow f^{-1}(a) \in \tilde{A}_2$, и применяя тождество $g(\theta_a(b)) = \theta_{g(a)}(f(b))$, нетрудно проверить, что

$$g^{-1}(F_1(a)) = F_2(g^{-1}(a)),$$

откуда

$$(6) \quad g^{-1}(\text{St}_{F_1}(a)) = \text{St}_{F_2}(g^{-1}(a)).$$

Теперь по лемме 1.2 и (6) получаем: $a \in \tilde{R}(A_1) \Leftrightarrow g(0) \in \text{St}_{F_1}(a) \Leftrightarrow 0 \in \text{St}_{F_2}(g^{-1}(a)) \Leftrightarrow g^{-1}(a) \in \tilde{R}(A_2) \Leftrightarrow a \in \tilde{g}(\tilde{R}(A_2))$, ч. т. д.

Учитывая, что $\tilde{A}_1 = \tilde{f}(A_2) \Rightarrow A_1^* = (f(A_2))^*$, из теоремы 1.3 получаем

Следствие. Существует о. р. ф. $\lambda n a_n(a)$, такая, что для любого $n \geq 0$

$$\tilde{R}_n = \tilde{g}_n(R_{n+1}).$$

4. Функция R и класс $\Sigma_2^1 \cap \Pi_2^1$. Для любого $A \subseteq \mathcal{F}N$ множество представляющих функций всех подмножеств N , принадлежащих A , будем обозначать через $[A]$; $A \in \Sigma_k^1(\Pi_k^1)$ тогда и только тогда, когда $[A] \in \Sigma_k^1(\Pi_k^1)$.

Теорема 1.4. Для любого $A \subseteq \mathcal{F}N$:

- а) если $\tilde{A} \in \Sigma_2^1$, то $\tilde{R}(A) \in \Sigma_2^1$;
- б) если $\tilde{A} \in \Sigma_2^1 \cap \Pi_2^1$, то $\tilde{R}(A) \in \Sigma_2^1 \cap \Pi_2^1$.

R -множества и трансфинитные продолжения рекурсивных иерархий

Доказательство. а) Допустим, $\tilde{A} \in \Sigma_2^1$; тогда

$$(7) \quad f \in [A] \Leftrightarrow (\exists f_1)(\forall f_2)(\exists l) P(l, f, f_1, f_2),$$

где P — некоторый рекурсивный предикат. Т. к. $\tilde{R}(\tilde{A}) = \tilde{R}(A)$, то

$$(8) \quad a \in \tilde{R}(A) \Leftrightarrow (\exists \beta)[\beta \subseteq a \& 0 \in \beta \& (\forall b \in \beta)[\theta_b^{-1}(\beta) \in \tilde{A}]].$$

Учитывая, что если $f(a)$ — представляющая функция цепи a , то представляющей функцией цепи $\theta_b^{-1}(a)$ является $\lambda f(\theta_b(a))$, из (7) и (8) получаем:

$$(9) \quad f \in [\tilde{R}(A)] \Leftrightarrow (\forall m)[f(m) \leq 1] \& (\exists f_0)[(\forall n)[f_0(n) = 0 \Rightarrow f(n) = 0] \&$$

$$\& f_0(0) = 0 \& (\forall b)[f_0(b) = 0 \Rightarrow (\exists f_1)(\forall f_2)(\exists l) P(l, \lambda f_0(\theta(b, a)), f_1, f_2)]].$$

Приводя предикат, стоящий в (9) справа, к предварённой нормальной форме (начиная с квантора $\exists f_0$), затем продвигая вперёд функциональные и сглаживая однородные кванторы (*), получаем: $\tilde{R}(A) \in \Sigma_2^1$.

б) Ввиду а), нам здесь надо доказать, что $\tilde{A} \in \Sigma_2^1 \cap \Pi_2^1 \Rightarrow \tilde{R}(A) \in \Pi_2^1$. Для этого используем трансфинитное представление базы $\tilde{R}(A)$ и метод, применённый в [17] при доказательстве теоремы 1. По лемме 1.2

$$(10) \quad a \in \tilde{R}(A) \Leftrightarrow (\forall \tau < \Omega)[0 \in a^\tau],$$

где

$$(11) \quad a^\tau = \begin{cases} a, & \text{при } \tau = 0, \\ F(a^\nu), & \text{при } \tau = \nu + 1, \\ \cap \{a^\nu: \nu < \tau\}, & \text{при } \tau \text{ предельном,} \end{cases}$$

и

$$(12) \quad a \in F(a) \Leftrightarrow a \in a \& \theta_a^{-1}(a) \in \tilde{A}.$$

Пусть $b <_r a$ есть обще-рекурсивное отношение, упорядочивающее множество всех натуральных чисел подобно множеству всех рациональных чисел. Тогда для любого порядкового числа $\tau < \Omega$ существует подмножество N , вполне упорядоченное отношением $<$, по типу τ и, согласно (11),

$$(13) \quad (\forall \tau < \Omega)[0 \in a^\tau] \Leftrightarrow$$

\Leftrightarrow [Для любого $\gamma \subseteq N^2$, удовлетворяющего следующим условиям (множества $\text{pr}\gamma$ и $\text{sec}_a\gamma$ ниже определяются по (4)):

- 1) множество $\text{pr}\gamma$ вполне упорядочено отношением $<_r$,
- 2) для любого $a \in \gamma$
 - а) если a есть наименьший элемент в упорядоченном множестве $\langle \text{pr}\gamma, <_r \rangle$, то $\text{sec}_a\gamma = a$,

(*) По правилам из ([8], § 3) или ([12], стр. 346).

существует рекурсивный предикат $Q(m, a, f)$ такой, что

$$P(a, f) \Leftrightarrow (\exists a \in R_n)(\forall m \in a)Q(m, a, f)$$

(или

$$P(a, f) \Leftrightarrow (\forall a \in R_n)(\exists m \in a)Q(m, a, f),$$

соответственно).

Из этих определений легко следует, что для любого $n \geq 0$:

(R1) классы \mathfrak{R}_n и CR_n инвариантны относительно перестановок координатных осей;

(R2) если множество $E \in \mathfrak{R}_n$ (или CR_n), то множества $N \times E$ и $E \times N^N$ также принадлежат \mathfrak{R}_n (CR_n , соответственно);

(R3) если $P(b, a, f)$ есть \mathfrak{R}_n (CR_n)-предикат, то $\lambda a f P(b, a, f)$ также есть $\mathfrak{R}_n/\text{CR}_n$ -предикат;

(R4) если $P(b, a, f)$ есть \mathfrak{R}_n (CR_n)-предикат, то для любой о. р. ф. $g(b_0, \dots, b_m)$ предикат $P(g(b_0, \dots, b_m), a, f)$ также является \mathfrak{R}_n (CR_n)-предикатом.

Лемма 2.1. Пусть $E = \bigcup_b \{E_b\} \cup \{\langle b, a, f \rangle : \langle a, f \rangle \in E_b\} \in \mathfrak{R}_m$ ($E_b, E \subseteq \mathfrak{N}^{k,l}$). Тогда

- a) $E \in \mathfrak{R}_n$ при $m \leq n$,
- б) $E \in \mathfrak{R}_m$ при $m > n$.

Доказательство. Т. к. $\{\langle b, a, f \rangle : \langle a, f \rangle \in E_b\} \in \mathfrak{R}_m$, то

$$(18) \quad E = \bigcup_b \left\{ \bigcup_c \{D_{b,c}\} \right\},$$

где $\lambda b a f [\langle a, f \rangle \in D_{b,c}]$ — некоторый рекурсивный предикат. Рассмотрим следующие случаи.

а) $m \leq n$. По следствию теоремы 1.3 и теореме Канторовича-Ливенсона (§ 1, п. 1) найдём такую о. р. ф. $u(c)$, что

$$\bigcup_c \{D_{b,c}\} = \bigcup_c \{D_{b,u(c)}\}.$$

Затем, отправляясь от (18), по теореме 1.2 найдём о. р. ф. $g(b)$, такую, что

$$E = \bigcup_b \left\{ \bigcup_c \{D_{b,u(c)}\} \right\} = \bigcup_b \{D_{g'(b), u(g'(b))}\}.$$

Т. к. $\lambda b a f [\langle a, f \rangle \in D_{g'(b), u(g'(b))}]$ -рекурсивный предикат, то $E \in \mathfrak{R}_n$.

б) $m > n$. Аналогично случаю а), по следствию теоремы 1.3, теореме Канторовича-Ливенсона и по теореме 1.2

$$E = \bigcup_b \left\{ \bigcup_c \{D_{v(b), c}\} \right\} = \bigcup_b \{D_{v(g'(b)), g'(b)}\},$$

где v и g — некоторые о. р. ф. Следовательно, $E \in \mathfrak{R}_m$.

Лемма 2.2. Пусть $E = \bigcup_b \{E_b\} \cup \{\langle b, a, f \rangle : \langle a, f \rangle \in E_b\} \in \text{CR}_m$ ($E_b, E \subseteq \mathfrak{N}^{k,l}$). Тогда

- а) $E \in \mathfrak{R}_n$ при $m < n$,
- б) $E \in \text{CR}_m$ при $m > n$,
- в) $E \in \mathfrak{R}_{n+1} \cap \text{CR}_{n+1}$ при $m = n$.

Доказательство. Т. к. $\{\langle b, a, f \rangle : \langle a, f \rangle \in E_b\} \in \text{CR}_m$, то

$$(19) \quad E = \bigcup_b \left\{ \bigcup_c \{D_{b,c}\} \right\},$$

где $\lambda b a f [\langle a, f \rangle \in D_{b,c}]$ — некоторый рекурсивный предикат. Рассмотрим следующие случаи а) — в).

- а) $m < n$. Из (19) по теореме 1.1 имеем:

$$(20) \quad E = \bigcup_b \left\{ \bigcup_c \{G_{b,c}\} \right\},$$

где

$$G_{b,c} = \begin{cases} \mathfrak{N}^{k,l}, & \text{при } c = 0, \\ D_{b,c_0}, & \text{при } c = v(c_0, \dots, c_d), \text{ где } d = \delta(c) - 1. \end{cases}$$

Т. к. $\{\langle b, a, f \rangle : \langle a, f \rangle \in \bigcup_c \{G_{b,c}\}\} \in \mathfrak{R}_{m+1}$, то из (20) по лемме 2.1 а) получаем: $E \in \mathfrak{R}_n$.

б) $m > n$. Из (19) по определению дополнительной δs -операции и по теореме 1.1 имеем:

$$(21) \quad \mathfrak{N}^{k,l} \setminus E = \bigcup_b \left\{ \bigcup_c \{\mathfrak{N}^{k,l} \setminus D_{b,c}\} \right\} = \bigcup_b \left\{ \bigcup_c \{H_{b,c}\} \right\}$$

где

$$H_{b,c} = \begin{cases} \mathfrak{N}^{k,l}, & \text{при } b = 0, \\ \mathfrak{N}^{k,l} \setminus D_{b,c_0}, & \text{при } b = v(b_0, \dots, b_d), \text{ где } d = \delta(b) - 1. \end{cases}$$

Тогда $\{\langle b, a, f \rangle : \langle a, f \rangle \in \bigcup_c \{H_{b,c}\}\} \in \mathfrak{R}_m$, и из (21) по лемме 2.1 получаем: $E \in \text{CR}_m$.

в) $m = n$. Рассуждая, как в случае а), получим, что $E \in \mathfrak{R}_{n+1}$, рассуждая как в б), — что $E \in \text{CR}_{n+1}$.

2. Строение последовательности классов \mathfrak{R}_n .

Теорема 2.1 (об универсальных множествах). Для любого $n \geq 0$ и любых k, l таких, что $k + l > 0$, в классе \mathfrak{R}_n имеется множество $M_n^{k,l} \subseteq N \times \mathfrak{N}^{k,l}$, обладающее следующим свойством: для любого $E \subseteq \mathfrak{N}^{k,l}$,

$$(22) \quad E \in \mathfrak{R}_n \Leftrightarrow (\exists b)[E = \{\langle a, f \rangle : \langle b, a, f \rangle \in M_n^{k,l}\}].$$

Доказательство. Положим

$$(23) \quad \begin{aligned} M_0^{k,l} &= \{\langle b, a, f \rangle : (\forall c) T_k^f(b, a, c)\}, \\ M_{n+1}^{k,l} &= \{\langle b, a, f \rangle : (\exists a \in R_{n+1}) (\forall c \in a) (\exists m) T_{k+1}^f(b, a, c, f)\}, \end{aligned}$$

где через T_k^f ($k \geq 0$) обозначен известный [7, стр. 259] рекурсивный предикат $T_{k+1}^{f_1, \dots, f_l}$, T_k^f — отрицание T_k^f . Очевидно, $M_0^{k,l} \in \mathfrak{R}_0$; т. к. $\{\langle b, a, c, f \rangle : (\exists m) T_{k+1}^f(b, a, c, f) \in \mathfrak{R}_0$, то по лемме 2.2 а) $M_{n+1}^{k,l} \in \mathfrak{R}_{n+1}$. Свойство (22) следует непосредственно из [7, теор. IV*].

Наряду с множествами $M_n^{k,l}$, введём функции $U_n^{k,l} : N \rightarrow \mathfrak{R}_n$ и $CU_n^{k,l} : N \rightarrow \mathfrak{CR}_n$, определяемые следующим образом:

$$(24) \quad \begin{aligned} U_n^{k,l}b &= \{\langle a, f \rangle : \langle b, a, f \rangle \in M_n^{k,l}\}, \\ CU_n^{k,l}b &= \mathfrak{R}_n^{k,l} \setminus U_n^{k,l}b; \end{aligned}$$

при $l = 0$, или при $k = 1$ и $l = 0$, индекс l или, соответственно, оба индекса k, l будем опускать (т. е. U_n^k есть $U_n^{k,0}$, U_n есть U_n^1).

Из теоремы 2.1 с помощью (R1)–(R4) получаем

Следствие. Для любого множества $E \subseteq N^{m+1} \times \mathfrak{N}^{k,l}$, принадлежащего классу \mathfrak{R}_n , существует о. р. ф. $g(b_0, \dots, b_m)$, такая, что

$$\{\langle a, f \rangle : \langle b_0, \dots, b_m, a, f \rangle \in E\} = U_n^{k,l}g(b_0, \dots, b_m).$$

Теорема 2.2 (о строгих включениях). Для любого $n \geq 0$:

а) для любых k, l таких, что $k+l > 0$, существует множество $D_n \subseteq \mathfrak{N}^{k,l}$ такое, что $D_n \in \mathfrak{R}_n$ и $D_n \notin \mathfrak{CR}_n$;

б) $\mathfrak{R}_n \subset \mathfrak{R}_{n+1}$ и $\mathfrak{CR}_n \subset \mathfrak{R}_{n+1}$.

Доказательство. а) Применяем диагональный метод Кантора. Положим

$$D_n = \left\{ \begin{array}{ll} \{\langle a_1, \dots, a_k, f \rangle : \langle a_1, a_1, a_2, \dots, a_k, f \rangle \in M_n^{k,1}\}, & \text{если } k > 0, \\ \{\langle f_1, \dots, f_l \rangle : \langle f_1(0), f_1, f_2, \dots, f_l \rangle \in M_n^{k,l}\}, & \text{если } k = 0 \text{ и } l > 0. \end{array} \right.$$

Покажем, что $D_n \in \mathfrak{R}_n$ и $D_n \notin \mathfrak{CR}_n$. Для упрощения обозначений рассмотрим здесь случай $k = 0$ и $l = 1$. В этом случае $\mathfrak{N}^{k,l}$ есть N^N , $\langle a, f_1, \dots, f_l \rangle$ есть f_1 (или просто f) и

$$(25) \quad D_n = \{f : \langle f(0), f \rangle \in M_n^{0,1}\}.$$

По (23) и лемме 2.2 а) $D_n \in \mathfrak{R}_n$. Допустим, $N^N \setminus D_n \in \mathfrak{R}_n$, и, значит, существует такое $d \in N$, что

$$(26) \quad f \notin D_n \Leftrightarrow \langle d, f \rangle \in M_n^{0,1}.$$

Пусть χ есть функция $(N \rightarrow N)$ такая, что $(\forall a)[\chi(a) = d]$. Тогда (25) и (26)

ведут к противоречию:

$$\chi \in D_n \Leftrightarrow \langle \chi(0), \chi \rangle \in M_n^{0,1} \Leftrightarrow \langle d, \chi \rangle \in M_n^{0,1} \Leftrightarrow \chi \notin D_n.$$

Значит, $D_n \notin \mathfrak{CR}_n$.

б) Представляя множество $E \in \mathfrak{R}_n$ в виде $\bigcup_m \{E_m\}$, где все $E_m = E$, по лемме 2.1 а) получаем, что $E \in \mathfrak{R}_{n+1}$; значит, $\mathfrak{R}_n \subseteq \mathfrak{R}_{n+1}$. Аналогично, из леммы 2.2 а) следует, что $\mathfrak{CR}_n \subseteq \mathfrak{R}_{n+1}$. Наконец, по вышедоказанному утверждению а), $\mathfrak{R}_n \neq \mathfrak{R}_{n+1}$, $\mathfrak{CR}_n \neq \mathfrak{R}_{n+1}$.

Теорема 2.3 (о верхней оценке). Все $\mathfrak{R}_n \subseteq \Sigma_2^1 \cap \Pi_2^1$.

Доказательство. Пусть $E \in \mathfrak{R}_n$. Тогда

$$(27) \quad \begin{aligned} \langle a, f \rangle \in E &\Leftrightarrow (\exists a \in \widetilde{R}_n) (\forall m \in a) P_1(m, a, f) \\ &\Leftrightarrow (\forall a \in R_n^*) (\exists m \in a) P_2(m, a, f), \end{aligned}$$

где P_1 и P_2 — рекурсивные предикаты. Пусть K_n и L_n — такие рекурсивные предикаты, что, согласно следствию теоремы 1.4,

$$(28) \quad \begin{aligned} f \in [\widetilde{R}_n] &\Leftrightarrow (\exists f_1) (\forall f_2) (\exists b) K_n(b, f, f_1, f_2), \\ f \in [R_n^*] &\Leftrightarrow (\exists f_1) (\forall f_2) (\exists b) L_n(b, f, f_1, f_2). \end{aligned}$$

Из (27) и (28) следует:

$$\begin{aligned} \langle a, f \rangle \in E &\Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow (\exists f_1) \{(\exists f_2) (\forall b) K_n(b, f, f_1, f_2) \& (\forall m)[f(m) = 0 \Rightarrow P_1(m, a, f)]\} \\ &\Leftrightarrow (\forall f) \{(\exists f_1) (\forall b) L_n(b, f, f_1, f_2) \Rightarrow (\exists m)[f(m) = 0 \& P_2(m, a, f)]\}, \end{aligned}$$

откуда, вынося и стягивая функциональные кванторы (см. §), получаем: $E \in \Sigma_2^1 \cap \Pi_2^1$.

Замечание. С помощью системы обозначений для порядковых чисел конструктивных 1-го и 2-го числовых классов [10] последовательность баз R_n и классов \mathfrak{R}_n можно продолжить трансфинитно-аналогично трансфинитным ступеням классической иерархии *R*-множеств [13]. Полученные таким путём трансфинитные классы также являются подклассами $\Sigma_2^1 \cap \Pi_2^1$.

3. Классы \mathfrak{R}_n и джамп-операции. Функции оj: $\mathfrak{N} \rightarrow \mathfrak{N}$ и hj: $\mathfrak{N} \rightarrow \mathfrak{N}$, определяемые следующим образом ($a \subseteq N$):

$$\begin{aligned} \text{oj}(a) &= \{a : (\exists b) T_1^a(a, a, b)\}, \\ \text{hj}(a) &= \{a : (\forall f) (\exists b) T_1^{f,a}(a, a, b)\}, \end{aligned}$$

называются *обыкновенным джампом* (ordinary jump, [11], [5]) и, соответственно, *гиперджампом* (hyperjump, [9], [19]). Мы покажем, что класс всех $\mathfrak{R}_n \cap \mathfrak{CR}_n$ подмножеств N при $n \geq 1$ эффективно инвариантен относительно обыкновенного джампа оj, а при $n \geq 2$ — относительно гиперджампа hj.

Лемма 2.3. Для любого $n \geq 0$:

- а) если $P(m, a, f)$ есть \mathfrak{R}_n (или CR_n)-предикат, то $(\forall m)P(m, a, f)$ — также $\mathfrak{R}_n(\text{CR}_{n+1})$ -предикат;
- б) если $P(m, a, f)$ есть $\mathfrak{R}_{n+1}(\text{CR}_n)$ -предикат, то $(\exists m)P(m, a, f)$ — также $\mathfrak{R}_{n+1}(\text{CR}_n)$ -предикат;
- в) если P и Q являются $\mathfrak{R}_n(\text{CR}_n)$ -предикатами, то $P \& Q$ и $P \vee Q$ — также $\mathfrak{R}_n(\text{CR}_n)$ -предикаты.

Доказательство. а) следует из лемм 2.1б) и 2.2б); б) следует из а).

Докажем в). Для упрощения обозначений предположим, что P и Q являются 1-местными \mathfrak{R}_n -предикатами на N . Пусть c_1 и c_2 — такие числа, что $\{a: P(a)\} \times N = U_n^2 c_1$, $N \times \{b: Q(b)\} = U_n^2 c_2$, и пусть $h(0) = c_1$, $h(m+1) = c_2$. Тогда

$$P(a) \& Q(b) \Leftrightarrow (\forall m)[\langle a, b \rangle \in U_n^2 h(m)],$$

$$P(a) \vee Q(b) \Leftrightarrow (\exists m)[\langle a, b \rangle \in U_n^2 h(m)],$$

откуда по (Р4) и лемме 2.3а), б) следует, что $P \& Q$ и $P \vee Q$ суть \mathfrak{R}_n -предикаты.

Лемма 2.4. Если $n \geq 0$ и $P(m, a, f)$ есть \mathfrak{R}_{n+1} (или CR_n)-предикат, то для любой ч. р. ф. $\varphi(m_0, \dots, m_c)$

$$\{\langle m_0, \dots, m_c, a, f \rangle: P(\varphi(m_0, \dots, m_c), a, f)\} \in \mathfrak{R}_{n+1}(\text{CR}_n), \text{ соответственно}.$$

Доказательство. Пусть l_0 — гёделевский номер ч. р. ф. φ . По [7, теор. XIX]

$$\begin{aligned} &\{\langle m_0, \dots, m_c, a, f \rangle: P(\varphi(m_0, \dots, m_c), a, f)\} \\ &= \{\langle m_0, \dots, m_c, a, f \rangle: (\exists b)[T_c(l_0, m_0, \dots, m_c, b) \& P(U(b), a, f)]\}, \end{aligned}$$

где $U(b)$ и T_c — некоторые о. р. ф. и общирекурсивный предикат. В завершение применим (Р4) и лемму 2.3.

Теорема 2.4. а) Для любого $n > 0$ и $a \subseteq N$

$$a \in \mathfrak{R}_n \cap \text{CR}_n \Rightarrow \text{oj}(a) \in \mathfrak{R}_n \cap \text{CR}_n,$$

причём существует о. р. ф. $g(l_1, l_2)$ такая, что если $a = U_n l_1 = C U_n l_2$, то $\text{oj}(a) = U_n g'(l_1, l_2) = C U_n g''(l_1, l_2)$.

б) Для любого $n > 1$ и $a \subseteq N$

$$a \in \mathfrak{R}_n \cup \text{CR}_n \Rightarrow \text{hj}(a) \in \mathfrak{R}_n \cup \text{CR}_n,$$

причём существует о. р. ф. $h(l_1, l_2)$ такая, что если $a = U_n l_1 = C U_n l_2$, то $\text{hj}(a) = U_n h'(l_1, l_2) = C U_n h''(l_1, l_2)$.

Доказательство. а) Будем обозначать представляющую функцию множества $a \subseteq N$ через $a(m)$. По [7, стр. 260] и [8, примеч. 2]

$$\begin{aligned} (\exists b) T_1^a(a, a, b) &\Leftrightarrow (\exists b)(\exists c)[c = \bar{a}(b) \& T_1^a(c, a, a, b)] \\ &\Leftrightarrow (\exists b)(\exists c)[(\forall k < b)[k \in a \Leftrightarrow (c)_k = 1] \& Q(c, a, b)], \end{aligned}$$

где Q — некоторый общирекурсивный предикат. Следовательно, если положить

$$\begin{aligned} H(a, a, \beta) \\ \Leftrightarrow (\exists b)(\exists c)[(\forall k < b)[(k \in a \& (c)_k = 1) \vee (k \in \beta \& (c)_k \neq 1)] \& Q(c, a, b)], \end{aligned}$$

то

$$\text{oj}(a) = \{a: H(a, a, N \setminus a)\}.$$

Пусть

$$V_n(a, l_1, l_2) \Leftrightarrow H(a, U_n l_1, U_n l_2), \quad W_n(a, l_1, l_2) \Leftrightarrow H(a, C U_n l_1, C U_n l_2).$$

Тогда если $a = U_n l_1 = C U_n l_2$, то

$$(29) \quad \text{oj}(a) = \{a: V_n(a, l_1, l_2)\} = \{a: W_n(a, l_2, l_1)\}.$$

При $n > 0$ по лемме 2.3 V_n есть \mathfrak{R}_n , W_n есть CR_n -предикат и, по следствию теоремы 2.1, существуют о. р. ф. $g_1(l_1, l_2)$ и $g_2(l_1, l_2)$ такие, что

$$\{a: V_n(a, l_1, l_2)\} = U_n g_1(l_1, l_2), \quad \{a: W_n(a, l_1, l_2)\} = C U_n g_2(l_1, l_2).$$

Отсюда и из (29) следует, что при $n > 0$ и $a = U_n l_1 = C U_n l_2$

$$\text{oj}(a) = U_n g'(l_1, l_2) = C U_n g''(l_1, l_2),$$

где $g(l_1, l_2) = \sigma(g_1(l_1, l_2), g_2(l_2, l_1))$. Ч. т. д.

б) По определению гиперджампа $N \setminus \text{hj}(a) = \{a: (\exists f)(\forall b) \bar{T}_1^{f,a}(a, a, b)\} = \{a: (\exists f)(\forall b) \bar{T}_1^{f,a}(\bar{f}(b), a, a, b)\}$, откуда, выражая b и $\bar{f}(b)$ через $\bar{f}(b) = r(f(0), \dots, f(b))$, найдём такой предикат P^a , рекурсивный относительно a , что

$$N \setminus \text{hj}(a) = \{a: (\exists f)(\forall b) P^a(\bar{f}(b), a)\}.$$

Затем, полагая

$$E_m = \begin{cases} N, & \text{если } m = 0, \\ \{a: P^a(m, a)\}, & \text{если } m > 0, \end{cases}$$

и учитывая (1), получаем:

$$(30) \quad N \setminus \text{hj}(a) = \bigcup_m \{E_m\}.$$

Предикат $\lambda ma[a \in E_m]$ рекурсивен относительно a , — следовательно [7], существует такая о. р. ф. $s(a, m)$, что

$$(31) \quad a \in E_m \Leftrightarrow s(a, m) \in \text{oj}(a).$$

Теперь пусть числа l_1 и l_2 таковы, что $a = U_n l_1 = C U_n l_2$ и $n > 1$. Тогда из (30) и (31) следует, что

$$(32) \quad N \setminus \text{hj}(a) = \{a: Q_n(a, l_1, l_2)\} = \{a: S_n(a, l_1, l_2)\},$$

где

$$Q_n(a, l_1, l_2) \Leftrightarrow (\exists \beta \in R_1)(\forall m \in \beta)[s(a, m) \in U_n g'(l_1, l_2)],$$

$$S_n(a, l_1, l_2) \Leftrightarrow (\exists \beta \in R_1)(\forall m \in \beta)[s(a, m) \in C U_n g''(l_1, l_2)],$$

и $g(l_1, l_2)$ — о. р. ф. из теоремы 2.4 а). Т. к. $n > 1$, то по лемме 2.1 б) Q_n есть \mathfrak{R}_n -предикат, и по лемме 2.2 б) S_n есть $C\mathfrak{R}_n$ -предикат. Представляя эти предикаты с помощью следствия теоремы 2.1 в виде:

$$Q_n(a, l_1, l_2) \Leftrightarrow a \in U_n h_1(l_1, l_2),$$

$$S_n(a, l_1, l_2) \Leftrightarrow a \in C U_n h_2(l_1, l_2),$$

где h_1 и h_2 — некоторые о. р. ф., из (32) получаем, что при $a = U_n l_1 = C U_n l_2$ и $n > 1$

$$\text{hj}(a) = U_n h_2(l_1, l_2) = C U_n h_1(l_1, l_2).$$

Значит, искомая о. р. ф. $h(l_1, l_2) = \sigma(h_2(l_1, l_2), h_1(l_1, l_2))$. Теорема 2.4 полностью доказана.

§ 3. ИЕРАРХИИ В КЛАССЕ \mathfrak{R}_2

1. Класс \mathfrak{R}_2 и трансфинитная итерация гиперджампа. Если $P(x, y)$ — какое-либо бинарное отношение на произвольном множестве X , то $\{x: (\exists y)[P(x, y) \vee P(y, x)]\}$ называется полем отношения P . Любое транзитивное ирефлексивное бинарное отношение называется частичным упорядочением. Частичное упорядочение $x <_W y$ с полем W ($x, y \in X, W \subseteq X$), такое, что каждое непустое подмножество поля W имеет $<_W$ -минимальный элемент, называется вполне упорядоченным частичным упорядочением.

ЛЕММА 3.1 (ЛЕММА О РЕКУРСИИ [18], [5]). Пусть $a <_W b$ ($a, b \in N$) есть вполне упорядоченное частичное упорядочение с полем W , и $P(a, b)$ — некоторый бинарный предикат. Если существует ч. р. ф. (о. р. ф.) $\psi(l, b)$ такая, что для любых $l \in N$ и $b \in W$

$$(\forall a <_W b) P(\{l\}(a), a) \Rightarrow P(\psi(l, b), b),$$

то существует ч. р. ф. (о. р. ф.) $\varphi(a)$ такая, что для всех $a \in W$ $P(\varphi(a), a)$.

Доказательство. По теореме о рекурсии [7] существует такое число l_0 , что $\{l_0\}(a) \simeq \psi(l_0, a)$. Индукцией по $a \in W$ легко проверяется, что для любого $a \in W$ $P(\{l_0\}(a), a)$. Значит, $\{l_0\}$ можно взять в качестве искомой φ . При этом, если $\psi(l, b)$ есть о. р. ф. то $\lambda a \{l_0\}(a)$ — значит, и $\varphi(a)$ — также является о. р. ф.

Если через $<_W$ обозначено некоторое частичное упорядочение на N , то через W всегда будем обозначать поле $<_W$.

Вполне упорядоченное частичное упорядочение $m <_W n$ ($m, n \in N$) такое, что $1 \in W$ и $(\forall m \in W)[m \neq 1 \Rightarrow 1 <_W m]$, называется системой обозначений. Через $|m|_W$ обозначается функция, отображающая поле W на некоторый начальный отрезок ряда порядковых чисел:

$$|1|_W = 0;$$

если $m \in W$ и $m \neq 1$, то $|m|_W$ — наименьшему порядковому числу τ такому, что $(\forall n <_W m)[|n|_W < \tau]$.

Говорят, что число $m \in W$ является обозначением порядкового числа $|m|_W$.

Для любой функции $F: \mathcal{F}N \rightarrow \mathcal{F}N$ и системы обозначений $<_W$ обозначим через $\pi(F, <_W)$ класс всех тех, и только тех функций $\tilde{F}: W \rightarrow \mathcal{F}N$, для каждой из которых существуют ч. р. ф. $p(a)$, $q(a, b)$ и $r(a, c)$ такие, что если $a \in W$ и $a \neq 1$, то

$$(\pi 1) \quad p(a) <_W a \text{ и } \{b: q(a, b) \in \tilde{F}(p(a))\} \subseteq \{b: b <_W a\},$$

$$(\pi 2) \quad \tilde{F}(a) = \{c: r(a, c) \in F(V_a)\},$$

где

$$V_a = \{\sigma(b, c): q(a, b) \in \tilde{F}(p(a)) \& c \in \tilde{F}(b)\}.$$

Таким образом, если $\tilde{F} \in \pi(F, <_W)$, то значение $\tilde{F}(a)$ при $0 < |a|_W$ определяется — по схеме из (π2) — через значения $\tilde{F}(b)$ при $b <_W a$.

ТЕОРЕМА 3.1. ЕСЛИ $\tilde{F} \in \pi(\text{hj}, <_W)$, где hj -гиперджамп, $<_W$ — система обозначений с полем W , и если $\tilde{F}(1) \in \mathfrak{R}_2 \cap C\mathfrak{R}_2$, то существует такая о. р. ф. $g(a)$, что для любого $a \in W$ $\tilde{F}(a) = U_2 g'(a) = C U_2 g''(a)$.

Доказательство. Согласно лемме 3.1 для доказательства нашей теоремы достаточно найти о. р. ф. $\psi(l, a)$, обладающую следующим свойством: если $l \in N$ и $a \in W$ таковы, что

$$(33) \quad (\forall b <_W a) [\tilde{F}(b) = U_2(\{l\}(b))' = C U_2(\{l\}(b))''],$$

то

$$(34) \quad \tilde{F}(a) = U_2 \psi'(l, a) = C U_2 \psi''(l, a).$$

Если $a \in W$ и $a \neq 1$, то по (π2)

$$(35) \quad \tilde{F}(a) = \{c: r(a, c) \in \text{hj}(V_a)\},$$

где

$$(36) \quad V_a = \{c: q(a, c') \in \tilde{F}(p(a)) \& c' \in \tilde{F}(c')\},$$

p, q, r — некоторые ч. р. ф. Из (36) и (33) с помощью (π1) получаем, что если положить

$$\begin{aligned} Q_1 &= \{\langle l, a, c \rangle : q(a, c') \in U_2[\{l\}(p(a))]' \& c'' \in U_2[\{l\}(c')]'\}, \\ Q_2 &= \{\langle l, a, c \rangle : q(a, c') \in CU_2[\{l\}(p(a))]' \& c'' \in CU_2[\{l\}(c')]'\}, \end{aligned}$$

то для l и a таких, что $0 < |a|_W$ и имеет место (33);

$$(37) \quad c \in V_a \Leftrightarrow \langle l, a, c \rangle \in Q_1 \Leftrightarrow \langle l, a, c \rangle \in Q_2.$$

По леммам 2.3 и 2.4 $Q_1 \in \mathfrak{R}_2$, $Q_2 \in \text{OR}_2$, — следовательно, существуют такие о. р. ф. h_1 и h_2 , что

$$(38) \quad \langle l, a, c \rangle \in Q_1 \Leftrightarrow c \in U_2 h_1(l, a), \quad \langle l, a, c \rangle \in Q_2 \Leftrightarrow c \in CU_2 h_2(l, a).$$

Из (37) и (38) по теореме 2.4б) следует, что для l и a , удовлетворяющих вышеуказанным условиям,

$$\text{hj}(V_a) = U_2 h'(h_1(l, a)) = CU_2 h''(h_2(l, a)),$$

где h — о. р. ф. из теоремы 2.4б). Поочерёдно подставляя полученные для $\text{hj}(V_a)$ выражения в (35) и применяя лемму 2.4 и следствие теоремы 2.1, найдём такие о. р. ф. $g_1(l, a)$ и $g_2(l, a)$, что для l и a , таких, что $0 < |a|_W$ и имеет место (33),

$$(39) \quad \mathfrak{F}(a) = U_2 g_1(l, a) = CU_2 g_2(l, a).$$

Теперь (10) определим о. р. ф. $\psi(l, a)$ так:

$$\psi(l, a) = \begin{cases} \sigma(a_1, a_2), & \text{если } a = 1, \\ \sigma(g_1(l, a), g_2(l, a)), & \text{если } a \neq 1, \end{cases}$$

где a_1 и a_2 — такие числа, что $\mathfrak{F}(1) = U_n a_1 = CU_n a_2$. Из (39) следует, что так определённая о. р. ф. $\psi(l, a)$ является искомой — ведущей от (33) к (34). Теорема доказана.

Систему обозначений $<_W$, обладающую свойствами:

(E1) если $a \in W$, то 2^a является единственным непосредственным $<_W$ -преемником a ,

(E2) если $|a|_W$ -предельное порядковое число, то $(\forall b)[a \neq 2^b]$, назовём E -системой (11).

Для удобства применений теоремы 3.1 к конкретным E системам, встречающимся далее, сформулируем в виде леммы следующее очевидное утверждение.

(10) Оставшаяся часть рассуждений шаблонна для всех применений леммы о рекурсии и в дальнейшем будет опускаться.

(11) Этот класс систем обозначений был введён в [5].

Лемма 3.2. Пусть $<_W$ есть E -система с полем W , и функция $\mathfrak{F}: W \rightarrow \mathfrak{N}$ определена следующим образом:

- 1) $\mathfrak{F}(1) = N;$
- 2) $\mathfrak{F}(2^a) = \text{hj}(\mathfrak{F}(a))$ для любого $a \in W$;
- 3) если $|a|_W$ -предельное порядковое число, то

$$\mathfrak{F}(a) = \{c : r(a, c) \in \text{hj}(V_a)\},$$

где $V_a = \{\sigma(b, c) : q(a, b) \in \mathfrak{F}(p(a)) \& c \in \mathfrak{F}(b)\} \cup p, q, r — такие ч. р. ф., что p(a) <_W a \& \{b : q(a, b) \in \mathfrak{F}(p(a))\} \subseteq \{b : b <_W a\}$. Тогда $\mathfrak{F} \in \pi(\text{hj}, <_W)$.

Пусть $<_h$ есть E -система с полем D_h , определённая в [5]; пусть, как и в [5], функция $H_h: D_h \rightarrow \mathfrak{N}$ определена так: для любого $a \in D_h$

$$H_h(a) = \begin{cases} N, & \text{если } a = 1, \\ \text{hj}(H_h(b)), & \text{если } a = 2^b \neq 1, \\ \{2^b \cdot 3^c : b <_h a \& c \in H_h(b)\}, & \text{если } a \neq 2^{(a)_0}. \end{cases}$$

Система $<_h$ имеет следующее свойство [5]: существуют ч. р. ф. $f_0(a)$ и $f_1(a)$ такие, что если $0 < |a|_h$, то $f_0(a) <_h a$ и $\{b : b <_h a\}$ рекурсивно относительно $H_h(f_0(a))$ с гёделевским номером $f_1(a)$.

Покажем, что $H_h \in \pi(\text{hj}, <_h)$.

Обозначим через $\varepsilon(m, n)$ такую о. р. ф., что если β рекурсивно относительно a с гёделевским номером m ($a, \beta \subseteq N$), то

$$(40) \quad n \in \beta \Leftrightarrow \varepsilon(m, n) \in \text{hj}(a).$$

Пусть $|a|_h$ -предельное порядковое число. Тогда

$$(41) \quad \{b : b <_h a\} = \{b : \varepsilon(f_1(a), b) \in \text{hj}(H_h(f_0(a)))\} = \{b : q(a, b) \in H_h(p(a))\},$$

где

$$(42) \quad p(a) \simeq 2^{f_0(a)}, \quad q(a, b) \simeq \varepsilon(f_1(a), b).$$

Далее,

$$(43) \quad H_h(a) = \{c : c = 2^{(c)_0} \cdot 3^{(c)_1} \& \sigma((c)_0, (c)_1) \in V_a\},$$

где (при p и q , определённых по (42))

$$V_a = \{\sigma(b, c) : q(a, b) \in H_h(p(a)) \& c \in H_h(b)\}.$$

Из (43) и (40) следует, что если положить

$$(44) \quad r(a, c) = \varepsilon(m_0, c),$$

где m_0 есть гёделевский номер $\{c : c = 2^{(c)_0} \cdot 3^{(c)_1} \& \sigma((c)_0, (c)_1) \in a\}$ по a (таким образом, в данном случае $r(a, c)$ фактически не зависит от a), то при предельном $|a|_h$

$$H_h(a) = \{c : r(a, c) \in \text{hj}(V_a)\}.$$

Итак, мы видим, что если о. р. ф. p, q и r определены по (42) и (44), то функция $H_h: D_h \rightarrow \mathcal{F}N$ удовлетворяет условиям леммы 3.2. Значит, $H_h \in \pi(hj, <_{\tilde{G}})$.

Теперь из теоремы 3.1 получаем

Следствие. Для всех $a \in D_h$

$$H_h(a) \in \mathfrak{R}_2 \cap \text{OM}_2.$$

2. Класс \mathfrak{R}_2 и конструктивная версия высших классов порядковых чисел. Пусть E -система $<_{\tilde{G}}$ с полем \tilde{G} и подсистемы I_a ($a \in \tilde{G}$, $I_a \subset <_{\tilde{G}}$) определены по [12] (где $<_{\tilde{G}}$ интерпретируется как система обозначений для всех „конструктивно достижимых“⁽¹²⁾ порядковых чисел, I_a — как система обозначений для порядковых чисел, образующих „конструктивный числовой класс⁽¹³⁾ индекса a “). Следуя [12], поле любого бинарного отношения $P(m, n)$, отождествляемого с множеством $\{(m, n): P(m, n)\}$, будем здесь обозначать через $\text{dom } P$. Отметим свойства (C1) и (C2) системы $<_{\tilde{G}}$.

(C1) Если $|a|_{\tilde{G}}$ -предельное порядковое число, то $a = 3^b \cdot 5^c$, где $b <_{\tilde{G}} a$ и $(\forall n \in \text{dom } I_b)[\{c\}(n)$ определено и $\{c\}(n) <_{\tilde{G}} a]$.

Чтобы сформулировать (C2), нужны следующие обозначения (см. [12, стр. 343]):

$\gamma, \gamma_1, \gamma_2$ -переменные на $\mathcal{F}N^2$;

$$\begin{aligned} rln^n a &= \{\langle k, m \rangle: \langle k, m \rangle \in \gamma \& (\forall a)[a = m \vee \langle a, m \rangle \in \gamma \\ &\Rightarrow (\forall b, c)[a = 3^b \cdot 5^c \Rightarrow \langle a, n \rangle \in \gamma]\}\}, \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} C_0(\gamma) &\Leftrightarrow \langle 1, 2 \rangle \in \gamma \& (\forall a)[\langle 1, a \rangle \in \gamma \Rightarrow \langle a, 2^a \rangle \in \gamma] \& \\ &\& (\forall a, b, c)[\langle a, b \rangle \in \gamma \& \langle b, c \rangle \in \gamma \Rightarrow \langle a, c \rangle \in \gamma]; \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} C_1(a, \gamma_1, \gamma_2) &\Leftrightarrow C_0(\gamma_2) \& (\forall b, c)[[b = a \vee \langle b, a \rangle \in \gamma_1] \& \\ &\& (\forall m)[m \in \text{dom } rln^m b \Rightarrow \{c\}(m) \text{ определено}] \& \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\& (\forall m, n)[\langle m, n \rangle \in rln^m b \Rightarrow \langle \{c\}(m), \{c\}(n) \rangle \in \gamma_2] \& \\ &\& (\exists m)[m \in \text{dom } rln^m b \& \langle b, \{c\}(m) \rangle \in \gamma_2] \\ &\Rightarrow (\forall m)[m \in \text{dom } rln^m b \Rightarrow \langle \{c\}(m), 3^b \cdot 5^c \rangle \in \gamma_2]. \end{aligned}$$

(12) Порядковое число μ называется достижимым, если мощность μ меньше \aleph_μ , или если $\mu = \lim_{v \rightarrow \mu} \mu_v$, где $v < \mu$ и все $\mu_v < \mu$.

(13) Имеются ввиду кумулятивные (т. е. включающие все предшествующие) числовые классы.

(C2) Для любого $a \in \tilde{G}$

$$I_a = \begin{cases} \cap \{\gamma: C_0(\gamma)\}, & \text{если } a = 1, \\ \cap \{\gamma: C_1(b, I_b, \gamma)\}, & \text{если } a = 2^b \neq 1, \\ \cap \{\gamma: (\forall n)[n \in \{c\}(\text{dom } I_b) \Rightarrow C_1(n, I_n, \gamma)]\}, & \text{если } a = 3^b \cdot 5^c. \end{cases}$$

Теорема 3.2. Пусть функция $\mathfrak{J}: \tilde{G} \rightarrow \mathcal{F}N$ определена следующим образом:

- а) $\mathfrak{J}(1) = N$;
- б) $\mathfrak{J}(2^a) = hj(\mathfrak{J}(a))$, где $a \in \tilde{G}$;
- в) если $a \in \tilde{G}$ и $a = 3^b \cdot 5^c$, то

$$\mathfrak{J}(a) = \{\sigma(m, n): m \in \{c\}(\text{dom } I_b) \& n \in \mathfrak{J}(2^m)\}.$$

Тогда существует такая о. р. ф. $g(a, m, n)$, что для любого $a \in \tilde{G}$

$$\langle m, n \rangle \in I_a \Leftrightarrow g(a, m, n) \in \mathfrak{J}(2^a).$$

Доказательство. Эффективной индукцией по $a \in \tilde{G}$ (т. е. применением леммы о рекурсии) докажем существование такой о. р. ф. $\varphi(a)$, что искомая о. р. ф. $g(a, m, n) \cong \{\varphi(a)\}(m, n)$. Для этого достаточно найти такую о. р. ф. $\psi(l, a)$, что если $l \in N$ и $a \in \tilde{G}$ удовлетворяют гипотезе индукции:

$$(45) \quad \begin{aligned} &\text{и } (\forall b <_{\tilde{G}} a)[\{l\}(b) \text{ есть гёделевский номер о. р. ф. } h_0(m, n) \text{ такой,} \\ &\text{что } I_b = h_0^{-1}(\mathfrak{J}(2^b)), \end{aligned}$$

то $\psi(l, a)$ является гёделевским номером о. р. ф. $h_1(m, n)$ такой, что $I_a = h_1^{-1}(\mathfrak{J}(2^a))$.

Покажем, как определяется эта о. р. ф. $\psi(l, a)$ в каждом из следующих случаев.

1) $a = 1$. Т. к. $\mathfrak{J}(2) = hj(N)$, а I_1 , будучи линейным упорядочением $1, 2, 2^2, 2^{2^2}, \dots$, является обще-рекурсивным подмножеством N^2 , то существует такая о. р. ф. $\lambda mn[\{c_0\}(m, n)$, что $\langle m, n \rangle \in I_1 \Leftrightarrow \{c_0\}(m, n) \in \mathfrak{J}(2)$. Полагаем $\psi(l, 1) = c_0$.

2) $a = 2^b \neq 1$. Если $a \in \tilde{G}$, то по гипотезе индукции $\lambda mn[\{l\}(b)](m, n)$ есть такая о. р. ф., что

$$(46) \quad I_b = \{\langle m, n \rangle: \{\{l\}(b)\}(m, n) \in \mathfrak{J}(a)\}.$$

Кроме того, по (C2)

$$(47) \quad I_a = \{\langle m, n \rangle: (\forall \gamma)[C_1(b, I_b, \gamma) \Rightarrow \langle m, n \rangle \in \gamma]\}.$$

Пусть

$$\Gamma(a, b) = \{\langle m, n \rangle: \{k\}(m, n) \in a\},$$

$$(48) \quad A(a, c, b) = \{m: (\forall \beta)[C_1(c, \Gamma(a, b), \sigma^{-1}(\beta)) \Rightarrow m \in \beta]\}.$$

Т. к. предикаты $\langle m, n \rangle \in \Gamma(a, k)$ и $C_1(c, \Gamma(a, k), \sigma^{-1}(\beta))$ являются арифметическими (в чём легко убедиться, просмотривая соответствующие определения, приводившиеся перед формулировкой (C2)), то предикат $\lambda m \forall [m \in \Delta(a, c, k)]$ является Π_1^1 -предикатом⁽³⁾; следовательно, существует такая о. р. ф. $d(c, k, m)$, что

$$(49) \quad m \in \Delta(a, c, k) \Leftrightarrow d(c, k, m) \in h(a).$$

Из (46) и (48), для соответствующих $a (= 2^b)$ и l , имеем:

$$I_b = \Gamma(\mathfrak{J}(a), \{l\}(b));$$

отсюда и из (47)–(49) получаем:

$$\begin{aligned} \langle m, n \rangle \in I_a &\Leftrightarrow \sigma \xi(m, n) \in \Delta(\mathfrak{J}(a), b, \{l\}(b)) \\ &\Leftrightarrow \{S_2^2(d_0, a, l)\}(m, n) \in \mathfrak{J}(2^a), \end{aligned}$$

где d_0 — гёделевский номер ч. р. ф. $d((a)_0, \{l\}(a)_0, \sigma(m, n))$ и S_2^2 — о. р. ф. из [7, теор. XXIII]. Значит, при $a = 2^b \neq 1$ следует положить $\psi(l, a) = S_2^2(d_0, a, l)$.

3) $a \neq 2^{(a)_0}$. Допустим, $a \in \tilde{C}$. Тогда $a = 3^b 5^c$, и по (C2)

$$(50) \quad I_a = \{\langle n_1, n_2 \rangle: (\forall \gamma)[(\forall m)[m \in \{c\}(\text{dom } I_b) \Rightarrow C_1(m, I_m, \gamma)] \Rightarrow \langle n_1, n_2 \rangle \in \gamma]\}.$$

Обозначим

$$(51) \quad I_a^* = \{\sigma(m, n): m \in \{c\}(\text{dom } I_b) \& \langle n', n'' \rangle \in I_m\};$$

т. к. для всех $m \in \tilde{C}$ $\langle 1, 2 \rangle \in I_m$, то

$$(52) \quad \{c\}(\text{dom } I_b) = \{m: \sigma(m, \sigma(1, 2)) \in I_a^*\},$$

и если $m \in \{c\}(\text{dom } I_b)$, то

$$(53) \quad I_m = \{\langle n_1, n_2 \rangle: \sigma(m, \sigma(n_1, n_2)) \in I_a^*\}.$$

Т. к. по (C2) $m \in \{c\}(\text{dom } I_b) \Rightarrow m <_{\tilde{C}} a$, то, применяя к (51) гипотезу индукции (45) и вспомнивая определение $\mathfrak{J}(a)$, получаем, что для $a (= 3^b 5^c \in \tilde{C})$ и l , удовлетворяющих (45),

$$\begin{aligned} I_a^* &= \{\sigma(m, n): m \in \{c\}(\text{dom } I_b) \& \{l\}(m)(n', n'') \in \mathfrak{J}(2^b)\} \\ &= \{\sigma(m, n): \sigma(m, \{l\}(m))(n', n'') \in \mathfrak{J}(a)\}. \end{aligned}$$

Отсюда и из (52), (53) следует, что если положить

$$\Gamma_1(a, k) = \{m: \sigma(m, \{k\}(m))(1, 2) \in a\},$$

$$\Gamma_2(a, k, m) = \{\langle n_1, n_2 \rangle: \sigma(m, \{k\}(m))(n_1, n_2) \in a\},$$

то

$$(54) \quad \{c\}(\text{dom } I_b) = \Gamma_1(\mathfrak{J}(a), l),$$

и если $m \in \{c\}(\text{dom } I_b)$, то

$$(55) \quad I_m = \Gamma_2(\mathfrak{J}(a), l, m).$$

Затем полагаем

$$\begin{aligned} \Delta_1(a, k) &= \{\langle n_1, n_2 \rangle: (\forall \gamma)[(\forall m)[m \in \Gamma_1(a, k) \\ &\Rightarrow C_1(m, \Gamma_2(a, k, m), \gamma)] \Rightarrow \langle n_1, n_2 \rangle \in \gamma]\}, \end{aligned}$$

тогда из (50), (54) и (55) следует:

$$(56) \quad I_a = \Delta_1(\mathfrak{J}(a), l).$$

Т. к. предикат $\lambda m \forall [m \in \Delta_1(a, k)]$ является Π_1^1 -предикатом⁽³⁾, то $\langle n_1, n_2 \rangle \in \Delta_1(a, k) \Leftrightarrow e(k, n_1, n_2) \in h(a)$, где $e(k, n_1, n_2)$ — некоторая о. р. ф. Отсюда и из (56) получаем, наконец, что если a и l удовлетворяют гипотезе индукции, то для любых m , n ,

$$\langle m, n \rangle \in I_a \Leftrightarrow \{S_2^1(e_0, l)\}(m, n) \in \mathfrak{J}(2^a),$$

где e_0 — гёделевский номер о. р. ф. $e(l, m, n)$ и S_2^1 — о. р. ф. из [7, теор. XXIII]. Значит, при $a \neq 2^{(a)_0}$ следует положить $\psi(l, a) = S_2^1(e_0, l)$. Этим рассмотрение случая 3) — и, вместе с тем, доказательство теоремы 3.2 — оканчивается.

Следствие. $\exists \in \pi(hj, <_{\tilde{C}})$.

Доказательство — на основании леммы 3.2 — проводится с помощью теоремы 3.2 вполне аналогично вышеизложенному доказательству того, что $H_h \in \pi(hj, <_h)$.

Теорема 3.3. Существует такая о. р. ф. $u(a)$, что для любого $a \in \tilde{C}$ $I_a = U_2^2 u'(a) = CU_2^2 u''(a)$.

Доказательство. По следствию теоремы 3.2 и теореме 3.1 существует о. р. ф. $v(a)$ такая, что для $a \in \tilde{C}$ $\mathfrak{J}(a) = U_2 v'(a) = CU_2 v''(a)$ (где функция $\mathfrak{J}(a)$ определена по теореме 3.2). Отсюда и из теоремы 3.2 следует, что для $a \in \tilde{C}$

$$\langle m, n \rangle \in I_a \Leftrightarrow g(a, m, n) \in U_2 v'(2^a) \Leftrightarrow g(a, m, n) \in CU_2 v''(2^a).$$

Теперь искомая $u(a)$ легко может быть найдена по (R4) из п. 1 § 2 и по следствию теоремы 2.1.

Следствие. Существует такая о. р. ф. $d(a)$, что для любого $a \in \tilde{C}$ $\text{dom } I_a = U_2 d'(a) = CU_2 d''(a)$.

Таким образом, для всех $a \in \tilde{C} I_a$ и $\text{dom } I_a$ принадлежат классу $\mathfrak{R}_2 \cap \text{CR}_2$.

\mathfrak{H} -иерархия, определённая Адисоном и Клини [2] на основе системы обозначений для порядковых чисел первых трёх конструктивных числовых классов, продолжена в [12] следующим образом: для любого $a \in \tilde{C}$

$$\mathfrak{H}_a = \begin{cases} N, & \text{если } a = 1, \\ \text{hj}(\mathfrak{H}_b), & \text{если } a = 2^b \neq 1, \\ \{m: (m)_1 \in \text{dom } I_b \& (m)_0 \in \mathfrak{H}_{(c)(m)_1}\}, & \text{если } a = 3^{b_5^c}. \end{cases}$$

Теорема 3.4. Существует такая о. р. ф. $h(a)$, что для любого $a \in \tilde{C}$ $\mathfrak{H}_a = U_2 h'(a) = CU_2 h''(a)$.

Доказательство — эффективной индукцией по $a \in \tilde{C}$. Согласно лемме 3.1, надо показать, что в каждом из случаев: $a = 1$, $a = 2^b \neq 1$, $a \neq 2^{(a)_0}$ — существует такая о. р. ф. $\psi(l, a)$, что если $a \in \tilde{C}$ и $l \in N$ таковы, что

$$(57) \quad (\forall b \in \tilde{C} a) [\mathfrak{H}_b = U_2(\{l\}(b))' = CU_2(\{l\}(b))''],$$

то

$$\mathfrak{H}_a = U_2 \psi'(l, a) = CU_2 \psi''(l, a).$$

Случай $a = 1$ — очевиден, случай $a = 2^b \neq 1$ — также, с помощью теоремы 2.4б), не вызывает затруднений. Случай $a \neq 2^{(a)_0}$ рассмотрим подробней. Допустим, $a \in \tilde{C}$. Тогда $a = 3^{b_5^c}$, и с помощью (57) и следствия теоремы 3.3 получаем:

$$(58) \quad \begin{aligned} \mathfrak{H}_a &= \{m: (m)_1 \in U_2 d'(b) \& (m)_0 \in U_2 e'(l, c, m)\} = \\ &= \{m: (m)_1 \in CU_2 d''(b) \& (m)_0 \in CU_2 e''(l, c, m)\}, \end{aligned}$$

где $d(b)$ есть о. р. ф. из упомянутого следствия, а $e(l, c, m) \simeq \{l\} \{c\} \{(m)_1\}$. Применяя — на основании лемм 2.3в) и 2.4 — следствие теоремы 2.1, найдём о. р. ф. ψ_1 и ψ_2 , такие, что для любых $a, l \in N$

$$\begin{aligned} \{m: (m)_1 \in U_2 d'((a)_1) \& (m)_0 \in U_2 e'(l, (a)_2, m)\} &= U_2 \psi_1(l, a), \\ \{m: (m)_1 \in CU_2 d''((a)_1) \& (m)_0 \in CU_2 e''(l, (a)_2, m)\} &= CU_2 \psi_2(l, a). \end{aligned}$$

Отсюда и из (58) видим, что в рассматриваемом случае ($a \neq 2^{(a)_0}$) искомая $\psi(l, a) = \sigma(\psi_1(l, a), \psi_2(l, a))$.

Итак, для всех $a \in \tilde{C}$ $\mathfrak{H}_a \in \mathfrak{R}_2 \cap \text{CR}_2$.

§ 4. ИЕРАРХИИ В КЛАССАХ \mathfrak{R}_{n+1}

Теорема 2.4, игравшая решающую роль при рассмотрении иерархий в классе \mathfrak{R}_2 , может быть обобщена следующим образом.

Теорема 4.1. Для любого $n \geq 0$: если функция $F: \mathfrak{N} \rightarrow \mathfrak{N}$ представлена в виде

$$(59) \quad F(a) = \{a: (\forall \beta \in R_n)(\exists b \in \beta) P^a(a, b)\}$$

с каким-либо рекурсивным P^a , то для любого $m > n$ существует о. р. ф. $g(k, l)$ такая, что

$$a = U_m k = CU_m l \Rightarrow F(a) = U_m g'(k, l) = CU_m g''(k, l).$$

Замечание. При $n = 0$ $F(a) = \{a: (\exists b) P^a(a, b)\}$ (т. к. база $R_0 = \{N\}$), и, если $P^a(a, b)$ есть $T_1^a(a, a, b)$, то функция F есть обыкновенный джамп o . При $n = 1$ можно подобрать предикат P^a так, чтобы F была гиперджампом hj (как это сделано при доказательстве теоремы 2.4б).

Доказательство. При $n = 0$ утверждение теоремы легко следует из теоремы 2.4а). При $n > 0$ доказательство проводится с помощью леммы 2.1 аналогично доказательству теоремы 2.4б).

Теперь можно получить обобщение теоремы 3.1.

Теорема 4.2. Для любого $n \geq 0$: если $\mathfrak{F} \in \pi(F, <_W)$, где $<_W$ есть система обозначений с полем W , и функция $F: \mathfrak{N} \rightarrow \mathfrak{N}$ представлена в виде (59), и если $\mathfrak{F}(1) \in \mathfrak{R}_{n+1} \cap \text{CR}_{n+1}$, то существует о. р. ф. $g(a)$ такая, что для любого $a \in W$ $\mathfrak{F}(a) = U_{n+1} g'(a) = CU_{n+1} g''(a)$.

Доказательство вполне аналогично доказательству теоремы 3.1 — эффективной индукцией по $a \in W$, с применением теоремы 4.1 вместо теоремы 2.4.

На основании этой теоремы в каждом из классов $\mathfrak{R}_{n+1} \cap \text{CR}_{n+1}$ можно указать трансфинитную последовательность множеств, не принадлежащих (кроме, быть может, нескольких начальных множеств) классу $\mathfrak{R}_n \cup \text{CR}_n$ и имеющих строго возрастающие степени рекурсивной неразрешимости. В классе $\mathfrak{R}_1 \cap \text{CR}_1$ такую последовательность образуют, например, гиперарифметические множества H_a , $a \in O$ [9] (точнее, $H_a = \{m: H_a(m)\}$), где $H_a(m)$ — предикаты, определённые в [9]; в классе $\mathfrak{R}_2 \cap \text{CR}_2$ — множества $H_h(a)$, $a \in D_h$ [5], или \mathfrak{H}_a , $a \in \tilde{C}$ [12]. Для $n > 1$ введём сначала функции $F^n(a) = \{a: (\forall \beta \in R_n)(\exists b \in \beta) (H_k T_1^a(a, b, k))\}$; с помощью следствия теоремы 1.3, теоремы Канторовича—Ливенсона и теоремы 1.2 функции F^n могут быть приведены к виду (59). С другой стороны, все F^n являются джамп-операциями в смысле Эндертона [5]; пусть для каждого $n > 1$ система обозначений $<_{F^n}$ с полем D_{F^n} , и функция $H_{F^n}: D_{F^n} \rightarrow \mathfrak{N}$ определены по [5, § 5]; тогда множества $H_{F^n}(a)$, $a \in D_{F^n}$, образуют искомую последовательность в классе $\mathfrak{R}_{n+1} \cap \text{CR}_{n+1}$ при каждом $n > 1$.

Литература

- [1] J. W. Addison, *Separation principles in the hierarchies classical and effective descriptive set theory* Fund. Math., 46 (1958), стр. 123–135.
- [2] — and S. C. Kleene, *A note on function quantification*. Proc. Amer. Math. Soc., 8 (1957), стр. 1002–1006.

- [3] В. И. Амстиславский, *Теоретико-множественные операции и рекурсивные иерархии*. Доклады АН СССР, 169 (1966) № 5, стр. 995–998.
- [4] — *Расширение рекурсивных иерархий и R-операции*. Доклады АН СССР, 180 (1968), № 5, стр. 1023–1026.
- [5] Н. В. Enderton, *Hierarchies in recursive function theory*. Trans. Amer. Math. Soc., 111 (1964), стр. 457–471.
- [6] L. Kantorovich and E. Livenson, *Memoir on the analytical operations and projective sets*. Part I — Fund. Math., 18 (1932), стр. 214–271. Part II — Fund. Math., 20 (1933), стр. 54–97.
- [7] S. C. Kleene, *Введение в метаматематику*. Москва 1957.
- [8] — *Arithmetical predicates and function quantifiers*. Trans. Amer. Math. Soc., 79 (1955), стр. 312–340.
- [9] — *Hierarchies of number-theoretic predicates*. Bull. Amer. Math. Soc., 61 (1955), стр. 193–213.
- [10] — *On the forms of the predicates in the theory of constructive ordinals* (second paper). Amer. J. Math., 77 (1955), стр. 405–428.
- [11] — and L. E. Post, *The upper semi-lattice of degrees of recursive unsolvability*. Ann. of Math., 59 (1954), стр. 379–407.
- [12] D. L. Kreider and H. Rogers, Jr., *Constructive versions of ordinal number classes*. Trans. Amer. Math. Soc., 100 (1961), стр. 325–369.
- [13] А. А. Ляпунов, *R-множества*. Труды Математ. инст. им. Стеклова АН СССР, 40 (1953), стр. 1–68.
- [14] — *Об операциях над множествами, допускающими трансфинитные индексы*. Труды Московского математ. общества, 6 (1957), стр. 195–230.
- [15] — *Об операциях над множествами*. Алгебра и логика (семинар), 2 (1963), вып. 1, стр. 47–56.
- [16] Ю. С. Очан, *Теория операций над множествами*. Успехи математ. наук, 10 (1955), вып. 3, стр. 71–128.
- [17] H. Putnam, *On hierarchies and systems of notations*. Proc. Amer. Math. Soc., 15 (1964), стр. 44–50.
- [18] H. Rogers, Jr., *Recursive functions over well ordered partial orderings*. Proc. Amer. Math. Soc., 10 (1959), стр. 847–853.
- [19] C. Spector, *Recursive well orderings*. J. Symb. Logic, 20 (1955), стр. 151–163.

ИНСТИТУТ КИБЕРНЕТИКИ
АКАДЕМИИ НАУК АЗЕРБ. ССР, Баку.

Reçu par la Rédaction le 17. 4. 1969

On convex metric spaces V

by

R. Duda (Wrocław)

§ 1. Introduction. Let X be a metric space with a metric ϱ . By a *hyperspace* of X we shall mean any family $\mathfrak{H}(X)$ consisting of non-empty compact subsets of X . Of particular importance will be the hyperspace $\text{Comp}(X)$ consisting of all non-empty compact subsets of X , the hyperspace $C(X)$ consisting of all non-empty compact and connected subsets (i.e., of all subcontinua) of X , the hyperspace $\text{Conv}(X)$ consisting of all non-empty compact and convex subsets of X , and the hyperspace $X(1)$ consisting of all one-point subsets of X .

Evidently, $X(1) \subset \text{Conv}(X) \subset C(X) \subset \text{Comp}(X)$.

In the case of X being a subset of an n -dimensional Euclidean space E^n of importance will be also the hyperspace

$$\text{Conv}^+(X) = \{A \in \text{Conv}(X) : \text{Int}(A) \neq \emptyset\}.$$

Recall that a subset A of X is called *convex* if, given any two points a and b of A , the set A contains a metric segment joining a and b (not necessarily one only). If for every two points a and b of A , the set A contains exactly one metric segment joining a and b , A is called *strongly convex*.

As is well known (cf. [13], pp. 87–89), a complete metric space X is convex if and only if for every two points a and b of A there exists a point $c \in X$ which lies between a and b (i.e., $\varrho(a, c) + \varrho(c, b) = \varrho(a, b)$) and is distinct from both a and b . This result will be applied below several times without reference.

Each hyperspace of X will be considered as a metric space with the Hausdorff metric ϱ^1 defined by the formula ([7], p. 291, see also [11], I, p. 106).

$$(1) \quad \varrho^1(A, B) = \max[\sup_{a \in A} \varrho(a, B), \sup_{b \in B} \varrho(A, b)],$$

where $\varrho(x, Z) = \inf_{z \in Z} \varrho(x, z)$.

Formula (1) is easily equivalent to the formula

$$(2) \quad \varrho^1(A, B) = \inf\{\eta \geq 0 : A \subset Q(B, \eta) \text{ and } B \subset Q(A, \eta)\},$$