

Osvald Demuth

О конструктивных псевдочислах

*Commentationes Mathematicae Universitatis Carolinae*, Vol. 16 (1975), No. 2, 315--331

Persistent URL: <http://dml.cz/dmlcz/105626>

## Terms of use:

© Charles University in Prague, Faculty of Mathematics and Physics, 1975

Institute of Mathematics of the Academy of Sciences of the Czech Republic provides access to digitized documents strictly for personal use. Each copy of any part of this document must contain these *Terms of use*.



This paper has been digitized, optimized for electronic delivery and stamped with digital signature within the project *DML-CZ: The Czech Digital Mathematics Library* <http://project.dml.cz>

## О КОНСТРУКТИВНЫХ ПСЕВДОЧИСЛАХ

О. ДЕМУТ (O. DEMUTH), Прага

Содержание: В настоящей заметке исследуется сходимость в себе последовательностей рациональных чисел, образующих конструктивные псевдочисла. Определены  $\Pi_1$ -числа - подкласс псевдочисел замкнутый относительно равенства псевдочисел, у элементов которого имеется некоторая эффективность упомянутой сходимости.

Ключевые слова: Конструктивные псевдочисла, рекурсивные и рекурсивно перечислимые множества, конструктивные функции.

AMS: 02E99

Ref. Ž.: 2.644.2

В следующем  $k, l, m, n, p, q, r$  и  $t$  переменные для НЧ (положительных целых чисел),  $i$  и  $j$  переменные для ЦЧ,  $a, b, c, d$  и  $n$  переменные для РЧ и  $x$  и  $y$  переменные для КЧЧ.

Определение. Слово  $P$  в алфавите  $\{0, 1, -, /, \emptyset\}$  мы назовем определяющим значащим словом (ОЗС), если  $P$  является РЧ или  $P \in \mathcal{U}3\emptyset$ , где  $\mathcal{U}$  последовательность РЧ (ПРЧ). Если  $P$  ОЗС, то  $\underline{P}$  ПРЧ (ср. [1]), причем в случае, что  $P$  РЧ, то  $\forall m (\underline{P}(m) \in P)$ , а если  $P \in \mathcal{U}3\emptyset$ , то  $\forall m (\underline{P}(m) \in \mathcal{U}_{m})$ .

В следующем  $\xi$  и  $\eta$  переменные для ОЗС.

Пусть  $\mathcal{S}$  алгоритм перечисляющий без повторений все невырожденные рациональные сегменты, а  $\mathcal{U}$  универсальный ариф-

метический алгоритм ([2], теорема 1.1).

Если  $a$  и  $b$  РЧ, то мы обозначим  $[a, b] \cong \min(a, b) \Delta \max(a, b)$ .

В следующем, пока не сказано другое, под сегментами понимаем невырожденные сегменты, край которых КДЧ.

Обозначение. Пусть  $\kappa$  РЧ и  $\mathcal{Q}$  выражение представляющее собой или объединение конечного числа (невырожденных или вырожденных) рациональных сегментов или разность таких объединений. Тогда  $\mathcal{M}(\kappa, \mathcal{Q})$  обозначает:  $\kappa$  является мерой Лебега множества КДЧ  $\wedge x (x \in \mathcal{Q})$ .

Определения. Пусть  $P$  ОЗС. Тогда мы скажем, что

- 1)  $P$  квазичисло (КЧ), и обозначим  $P \in K$ , если  $\neg \forall m \exists n \forall k (n < k \Rightarrow |P(k) - P(n)| < \frac{1}{2^m})$  (см. [1]),
- 2)  $P$  псевдочисло (ПЧ), и обозначим  $P \in \Pi$ , если  $\forall m \neg \exists n \forall k (n < k \Rightarrow |P(k) - P(n)| < \frac{1}{2^m})$  (см. [1], стр. 170),

3)  $P$   $\Pi_1$ -число ( $\Pi_1$ Ч), и обозначим  $P \in \Pi_1$ , если существует последовательность неинфинитных рекурсивных множеств НЧ  $\{C_m\}_m$  такая, что

$$\forall m \exists k (m(k, \bigcup_{\substack{1 \leq n \leq k \\ n \in C_m}} [P(n), P(n+1)]) \supset k < \frac{1}{2^m}),$$

4)  $P$   $\Pi_2$ -число ( $\Pi_2$ Ч), и обозначим  $P \in \Pi_2$ , если  $P \in \Pi \ \& \ \neg (P \in \Pi_1)$ .

Мы заметим, что всякое  $\Pi_1$ -число является псевдочислом.

Пусть  $\mathcal{C}$  и  $\mathcal{Z}$  алгоритмы такие, что для всяких НЧ  $m$  и  $n$  верно  $! \mathcal{C}_{\lfloor m \rfloor} m_1 \ \& \ \forall t (! \mathcal{Z}_{\lfloor m \rfloor} m t_1), \ \mathcal{C}_{\lfloor m \rfloor} m_1$  НЧ,

$\widetilde{U}_{\mathcal{C}_L m t_1 \square}$  стройный алгоритм и для всякого НЧ  $k$  выполнено

- а)  $!U_{\mathcal{C}_L m t_1 \square k}$ , тогда и только тогда, когда  $\forall l (1 \leq l \leq k \supset !U_{\mathcal{C}_L m \square l})$ ,  $\{S_L U_{\mathcal{C}_L m \square l}\}_{l=1}^k$  система неперекрывающихся сегментов и  $\sum_{l=1}^k |S_L U_{\mathcal{C}_L m \square l}| < \frac{1}{2m}$ ,
- б)  $!U_{\mathcal{C}_L m t_1 \square k} \supset U_{\mathcal{C}_L m t_1 \square k} \neq U_{\mathcal{C}_L m \square k}$  и
- в)  $\exists t (\mathcal{C}_L m t_1 \square \neq \wedge) \equiv \exists k (\forall l (1 \leq l \leq k \supset !U_{\mathcal{C}_L m \square l}) \& \neg !U_{\mathcal{C}_L m t_1 \square k})$ .

Обозначения. 1) Если  $\mathcal{F}$  псевдоравномерно непрерывная функция, то мы посредством  $\mathcal{O}_{\mathcal{F}}$  обозначим псевдооператор, который является продолжением функции  $\mathcal{F}$  (см. [5]), т.е. такой, что

$$\forall x \xi (\xi \in \Pi \& x = \xi \supset \mathcal{O}_{\mathcal{F}}(\xi) = \mathcal{F}(x)) .$$

2) Если  $C$  рекурсивно перечислимое множество НЧ, то мы посредством  $\{C^{(l)}\}_l$  обозначим последовательность систем разных НЧ такую, что  $C^{(1)}$  пустая система,  $\forall m (m \in C \equiv \exists l (m \in C^{(l)}))$  и для всякого НЧ  $l$  существует НЧ  $m_l$ , для которого верно  $C^{(l)} \subseteq C^{(l+1)} \subseteq C^{(l)} \cup \{m_l\}$ .

Лемма 1. Пусть  $\{a_i\}_{i=1}^{\tau+\lambda}$  и  $\{b_i\}_{i=1}^{\tau+\lambda}$  системы РЧ,  $\{c_j \Delta d_j\}_{j=1}^{\sigma}$  система неперекрывающихся рациональных сегментов,  $m$  НЧ,  $\nu$  и  $\kappa$  РЧ такие, что  $\tau$ ,  $\lambda$  и  $\sigma$  ЦЧ,  $0 \leq \tau$  &  $0 \leq \lambda \leq 1$  &  $0 \leq \sigma$ ,  $(\bigcup_{i=1}^{\tau} [a_i, b_i] \equiv \bigcup_{j=1}^{\sigma} c_j \Delta d_j)$  &  $m(x, \bigcup_{j=1}^{\sigma} c_j \Delta d_j \setminus \bigcup_{i=1}^{\tau} [a_i, b_i]) \& \kappa < \frac{1}{2m}$ .

Тогда существуют ЦЧ  $\alpha$ ,  $0 \leq \alpha$ , система дизъюнктивных рациональных сегментов  $\{c_j \Delta d_j\}_{j=1}^{\alpha+1}$  и РЧ  $\pi$  такие, что  $\{c_j \Delta d_j\}_{j=1}^{\alpha+1}$  системы неперекрывающихся сегментов,  $m(\pi, \bigcup_{j=1}^{\alpha+1} c_j \Delta d_j \setminus \bigcup_{i=1}^{\alpha+1} [a_i, b_i])$ , причем выполнено  $(\alpha = 0 \equiv (\lambda = 0 \vee \lambda = 1 \& ([a_{\alpha+1}, b_{\alpha+1}] \subseteq \bigcup_{j=1}^{\alpha} c_j \Delta d_j))) \&$   
 $(0 < \alpha \supset \bigcup_{j=1}^{\alpha+1} c_j \Delta d_j \subseteq L \& (L \cup \bigcup_{j=1}^{\alpha} c_j \Delta d_j \subseteq \bigcup_{j=1}^{\alpha+1} c_j \Delta d_j))$ ,  
 где

$$L \equiv (\min(a_{\alpha+1}, b_{\alpha+1}) - \frac{1}{4} \cdot (\frac{1}{2^m} - \lambda)) \Delta (\max(a_{\alpha+1}, b_{\alpha+1}) + \frac{1}{4} \cdot (\frac{1}{2^m} - \lambda)).$$

Таким образом,  $2 \cdot (\frac{1}{2^m} - \pi) \geq \frac{1}{2^m} - \lambda$ .

Лемма 2. Пусть  $\xi$  ОЗС,  $m$  НЧ, а  $C$  рекурсивно перечислимое множество НЧ. Тогда существуют последовательность систем неперекрывающихся рациональных сегментов

$\{c_j \Delta d_j\}_{j=1}^{\alpha_l}$  и последовательность РЧ  $\{x_l\}_l$  такие, что для всякого НЧ  $l$  выполнено

$$0 \leq \alpha_l \leq \alpha_{l+1} \& (\bigcup_{m \in C(l)} [\underline{\xi}(m), \overline{\xi}(m+1)] \subseteq \bigcup_{j=1}^{\alpha_l} c_j \Delta d_j) \&$$

$$m(x_l, \bigcup_{j=1}^{\alpha_l} c_j \Delta d_j \setminus \bigcup_{m \in C(l)} [\underline{\xi}(m), \overline{\xi}(m+1)]) \& x_l < \frac{1}{2^m},$$

причем, если  $\xi \in \Pi$  и  $\setminus C$  (т.е. дополнение  $C$ ) неинфинитное множество, то

$$\neg \exists n (\forall l (n \leq l \supset \alpha_l = \alpha_n) \& \xi \in \bigcup_{j=1}^{\alpha_n} c_j \Delta d_j).$$

Доказательство. Последовательность  $\{c_j \Delta d_j\}_{j=1}^{\alpha_l}$  мы построим на основании последовательностей систем РЧ

$\{[\underline{\xi}(m), \overline{\xi}(m+1)]\}_{m \in C(l)}$  и  $\{[\underline{\xi}(m), \overline{\xi}(m+1)]\}_{m \in C(l)}$  согласно лемме 1.

На основании леммы 2 легко доказать следующее утверждение.

Теорема 1. Пусть  $\xi$  ПЧ (соотв.  $\xi$  П<sub>1</sub>Ч). Тогда существует последовательность неинфинитных рекурсивно перечислимых множеств НЧ  $\{R_q\}_q$  такая, что

1) для всякого НЧ  $q$

а) сегменты  $\mathcal{S}_{L, l_j}$ ,  $l \in R_q$ , неперекрываются и  $\xi$  квази содержится внутри их объединения,

б)  $\forall l (l \in R_{q+1} \supset \exists k (k \in R_q \& \mathcal{S}_{L, l_j} \subseteq \mathcal{S}_{L, k_j}))$  и

2)  $\forall m \neg \neg \exists q (\sum_{l \in R_q} |\mathcal{S}_{L, l_j}| < \frac{1}{2^m})$

(соотв.  $\forall m (\sum_{l \in R_m} |\mathcal{S}_{L, l_j}| < \frac{1}{2^m})$ ).

Теорема 2. Для всякого НЧ  $t$  существует последовательность рациональных сегментов  $\{K_b^t\}_b$  такая, что

1)  $\forall l (\sum_{b=1}^l |K_b^t| < \frac{1}{2^l})$ ,

2)  $\forall x \exists b (\exists_l (K_b^t) < x < \exists_m (K_b^t))$ ,

3) для всякого П<sub>1</sub>Ч  $\xi$  существует неинфинитное рекурсивно перечислимое множество НЧ  $C$  такое, что сегменты  $K_b^t$ ,  $b \in C$ , не перекрываются и  $\xi$  квази содержится внутри их объединения,

4) если  $\{\{a_i^l \Delta b_i^l\}_{i=1}^{r_l}\}_l$  последовательность систем неперекрывающихся рациональных сегментов такая, что

$(\sum_{i=1}^{\tau \ell} |a_i^\ell \Delta b_i^\ell|) \xrightarrow{\ell \rightarrow \infty} 0$ , то существуют НЧ

$\ell_0$  и система НЧ  $\{b_i^{\ell_0}\}_{i=1}^{\tau \ell_0}$  такие, что

$$\forall i (1 \leq i \leq \tau \ell_0 \Rightarrow K_{b_i}^t = a_i^{\ell_0} \Delta b_i^{\ell_0}),$$

б) если  $\{D_m\}_m$  последовательность рекурсивно перечислимых множеств НЧ (соотв. неинфинитных р.п.м. НЧ) такая, что  $\forall m \ell (\sum_{\substack{k \in D_m \\ 1 \leq k \leq \ell}} |g_{\ell} k_{\ell}| < \frac{1}{2^m})$ , то существуют

НЧ  $m_0$  и рекурсивно перечислимое множество НЧ (соотв. неинфинитное р.п.м. НЧ)  $C$  такие, что

$$\forall a (\exists p (p \in C \ \& \ a \in K_p^t) \equiv \exists k (k \in D_{m_0} \ \& \ a \in g_{\ell} k_{\ell})).$$

Доказательство. Пусть  $t$  НЧ, а  $\{r_b \sqsupset m_b \sqsupset k_b\}_b$  последовательность отличных друг от друга троек НЧ такая, что тройка НЧ  $r \sqsupset m \sqsupset k$  содержится в этой последовательности в том и только том случае, если

$$t+1 < m \ \& \ ! \mathcal{U}_{\ell} m \sqsupset m_{\ell} \ \& \ (\mathcal{U}_{\ell} \mathcal{C}_{\ell} \mathcal{U}_{\ell} m \sqsupset m_{\ell} \sqsupset k_{\ell} \simeq r).$$

Для всякого НЧ  $b$  мы определим  $K_b^t \equiv g_{\ell} r_{b_{\ell}}$ .

Теорема 3 (ср. теорему 2 из [5]). Существуют последовательность рациональных сегментов  $\{H_b\}_b$  и последовательность рекурсивно перечислимых множеств НЧ  $\{B_t\}_t$  такие, что для всякого НЧ  $t$

$$1) (B_t \subseteq B_{t+1}) \ \& \ \forall k (\sum_{\substack{1 \leq \ell \leq k \\ \neg (\ell \in B_t)}} |H_{\ell}| < \frac{1}{2^t}),$$

2) если  $\xi$  ПЧ, то существует неинфинитное рекурсивно перечислимое множество НЧ  $C$  такое, что сегменты  $H_b$ ,  $b \in (C \cap \setminus B_t)$  не перекрываются и  $\xi$  квази содержится внутри их объединения и

3)  $\forall s \exists l (\neg (l \in B_t) \& K_s^t \in H_l)$  (см. теорему 2)

и, следовательно, имеют место утверждения аналогичные частям 2 - 5) теоремы 2; в частности,  $\forall x \exists l (\neg (l \in B_t) \& \exists_n (H_l) < x < \exists_m (H_l))$ .

Доказательство. Существует последовательность отличных друг от друга четверок НЧ  $\{r_s \square m_s \square l_s \square k_s\}_s$  такая, что четверка  $r \square m \square l \square k$  содержится в этой последовательности тогда и только тогда, когда  $! U_{-} m \square m + l - 1$  &  $(l = 1 \vee 1 < l \& \forall m (m < l \supset ! U_{-} m \square m + m - 1)$  &  $\& \exists q (\neg U_{-} m \square m + m - 1, m q \in \Lambda)) \& U_{-} l U_{-} m \square m + l - 1, m \square k \approx r$ .

Мы определим  $\forall s (H_s \cong \mathcal{L}_{-} r_{s-1})$ . Для всякого НЧ  $t$  пусть  $B_t$  рекурсивно перечислимое множество всех НЧ  $s$  таких, что  $m_s \leq t + 1 \vee t + 1 < m_s$  &  $\& \exists q (\neg U_{-} m_s \square m_s + l_s - 1, m_s q \in \Lambda) \& 1 < l_s$ .

В следующем мы будем без ссылок пользоваться обозначениями из теорем 2 и 3.

Теорема 4. Для всяких рационального сегмента  $a \Delta b$  и НЧ  $t$ ,  $2^{-t} < |a \Delta b|$ , существует последовательность неинфинитных рекурсивно перечислимых множеств НЧ  $\{C_n\}_n$  такая, что для любого НЧ  $r$

1)  $\forall l (l \in C_{r+1} \supset \exists k (k \in C_r \& \mathcal{L}_{-} l \subseteq \mathcal{L}_{-} k))$ ,

2) сегменты  $\mathcal{L}_{-} l$ ,  $l \in C_r$ , не перекрываются, содержатся в  $a \Delta b$  и не имеют общих внутренних точек с сегментами  $H_s$ ,  $1 \leq s \leq r \& \neg (s \in B_t)$ , и

3)  $\forall c (c \in a \Delta b \supset \neg \neg (\exists l (l \in C_r \& c \in \mathcal{L}_{-} l) \vee \exists s (1 \leq s \leq r \& \neg (s \in B_t) \& c \in H_s)))$ .



Следовательно, выполнено  $\forall n (\sum_{l \in C_n} |\mathcal{L}_l| > |\alpha \Delta \delta| - 2^{-t})$  &  $\forall x \exists n \forall l (l \in C_n \supset \neg (x \in \mathcal{L}_l))$  &  $\forall \xi (\xi \in \Pi \supset \neg \neg \exists n \forall l (l \in C_n \supset \neg (\xi \in \mathcal{L}_l)))$ .

Теорема 5. Пусть  $\xi$  ПЧ. Тогда  $\xi \in \Pi_1 \equiv \forall t \neg \neg \exists n (\xi \in K_n^t)$ .

Доказательство. Ввиду части 3 теоремы 2 достаточно ограничиться следующими. Пусть  $\xi$  ПЧ и  $t$  НЧ такие, что  $\neg \neg \exists n (\xi \in K_n^t)$ . Мы построим неубывающую последовательность НЧ  $\{\tau_k\}_k$  такую, что для всякого НЧ  $k$  выполнено  $\forall m (1 \leq m \leq k \supset \xi(m) \in \bigcup_{n=1}^{\tau_k} K_n^t)$  &  $(\tau_k < \tau_{k+1} \supset \neg (\xi(k+1) \in \bigcup_{n=1}^{\tau_k} K_n^t) \& \tau_{k+1} = \mu_n (\xi(k+1) \in (K_n^t)^o))$ .

Тогда ввиду нашего предположения верно

$\neg \neg \exists k \forall l (k \leq l \supset \tau_k = \tau_l)$ .

Мы построим рекурсивное множество НЧ  $D_t$ , для которого верно  $\forall m (\neg (m \in D_t) \equiv ([\xi(m), \xi(m+1)] \in \bigcup_{n=1}^{\tau_m} K_n^t))$ .

Тогда, очевидно,  $D_t$  неинфинитное множество и выполнено

$$\forall m x (\mathcal{M}(x, \bigcup_{\substack{1 \leq m \leq m \\ \neg (m \in D_t)}} [\xi(m), \xi(m+1)]]) \supset x < \frac{1}{2^t}.$$

Следствие 1. 1) Пусть  $\xi$  ПЧ. Тогда

$$\xi \in \Pi_1 \equiv \neg \neg \exists \eta (\eta \in \Pi_1 \& \eta = \xi).$$

В частности, всякое квазицисло является  $\Pi_1$ -числом.

2) Существует  $\Pi_2$ -число  $\xi_0$  такое, что  $\xi_0$  неубывающая последовательность РЧ.

Доказательство. Ввиду части 2) теоремы 2 достаточно доказать 2). Пусть  $\alpha$  РЧ и  $t$  НЧ. Мы построим ОЗС  $\xi_0$

такое, что для всякого НЧ  $n = \xi_0(n)$  максимум всех РЧ  $l$ , для которых верно  $(a-1)\Delta l \in (\bigcup_{b=1}^m K_b^t \cup (a-1)\Delta a)$ .

**Следствие 2.** Пусть  $\xi$  ПЧ и  $\{Q_k\}_{k \in \mathbb{N}}$  последовательность сегментов такие, что  $\neg \exists m \forall l (\sum_{k=1}^l |Q_k| < m) \& \forall l \neg \exists k (l < k \& \xi \in Q_k)$ . Тогда  $\xi \in \Pi_1$ .

Таким образом,  $(\sum_{b=1}^k |H_b|) \xrightarrow{k \rightarrow \infty} +\infty$  и для всякого НЧ  $t \in V_t$  инфинитное множество.

**Следствие 3.** Пусть  $\{C^k\}_{k \in \mathbb{N}}$  последовательность  $S_\sigma$ -множеств и  $\xi$  ПЧ такие, что для всякого НЧ  $k$  мера  $C^k$  меньше чем  $\frac{1}{2^k}$  и  $\xi \in C^k$ . Тогда  $\xi \in \Pi_1$ .

Следствия 2 и 3 легко доказывать при помощи части 5 теоремы 2 и части 2 теоремы 3.

**Следствие 4.** Пусть  $\xi$  ОЗС. Тогда  $\xi \in \Pi_1$  в том и только том случае, если существует последовательность рекурсивно перечислимых множеств НЧ  $\{A_m\}_{m \in \mathbb{N}}$  такая, что для всякого НЧ  $m$  дополнение  $A_m$  неинфинитное множество и верно

$$\forall l \exists m (m < l, \bigcup_{\substack{1 \leq n \leq l \\ n \in A_m}} [\xi_1(n), \xi_1(m+1)]) \supset l < \frac{1}{2^m}.$$

**Доказательство.** Мы используем лемму 2 и часть 5 теоремы 2.

**Замечание.** Как известно, для всяких ПЧ  $\xi$  и НЧ  $m$  существует неинфинитное рекурсивно перечислимое множество НЧ  $C$  такое, что  $\forall k \exists l (\neg (k \in C) \supset |\xi_1(k) - \xi_1(k+l)| < \frac{1}{2^m})$ .

**Лемма 3.** Пусть  $\{a_n\}_{n \in \mathbb{N}}$  последовательность неотрицательных РЧ, а  $\xi$  ОЗС такие, что  $\forall m (\xi_1(m) = \sum_{n=1}^m a_n) \& \xi \in \Pi_1$ .

Тогда для всякого рекурсивно перечислимого множества НЧ  $C$  существует  $\Pi_1$ -Ч  $\eta$ , для которого выполнено

$$\forall \ell (\underline{\eta}(\ell) = \sum_{b \in C(\ell)} a_b).$$

Следствие. Пусть  $a \Delta b$  рациональный сегмент и  $\{Q_n\}_{n=1}^{\infty}$  последовательность рациональных сегментов такие, что ОЗС  $\xi$ , для которого выполнено  $\forall m (\xi(m) = \sum_{k=1}^m |Q_k|)$ , является  $\Pi_1$ -числом, и верно  $\forall m (\xi(m) < |a \Delta b|)$ .

Тогда существует  $\Pi_1$ -Ч  $\eta$  такое, что  $\eta \in a \Delta b$  и для всякого НЧ  $\ell$  -  $\eta$  не содержится внутри  $\bigcup_{k=1}^{\ell} Q_k$ .

Замечание. Пусть  $\{\Phi_i\}_{i=0}^{\infty}$  универсальное  $\varepsilon$ -ограниченное интервальное покрытие промежутка  $-\infty \nabla \infty$ , построенное в доказательстве теоремы 2.1 из [3]. Тогда ввиду следствия леммы 3 для всякого сегмента  $a \Delta b$ ,  $\varepsilon < |a \Delta b|$ , существует  $\Pi_1$ -Ч  $\eta$  такое, что  $\eta \in a \nabla b$  &  $\neg \exists i (0 \leq i \& \eta \in \Phi_i)$  и, следовательно,  $\neg \exists \xi (\xi \in K \& \xi = \eta)$ . Аналогичные утверждения верны и для дальнейших видов покрытий, построенных в теоремах 2.2 и 2.3 из [3].

Определение. Покрытие  $\Phi$  (см. [8]) мы назовем  $\Pi_1$ -покрытием, если  $\forall \xi (\xi \in \Pi_1 \& \xi \in 0 \Delta 1 \supset \neg \exists \mathcal{K} (\xi \in \Phi_{\mathcal{K}}))$ .

Теорема 6. Для всякого НЧ  $t$  существует  $\Pi_1$ -покрытие  $\Phi^t$  такое, что

$$\forall m (\sum_{k=1}^m |\Phi_k^t| < \frac{1}{2^t}) \& \forall b \exists \mathcal{K} (K_b^t \cap 0 \Delta 1 \subseteq \bigcup_{k=1}^{\mathcal{K}} \Phi_k^t).$$

Доказательство. Пусть  $t$  НЧ. Покрытие  $\Phi^t$  можно построить, исходя от  $\{K_b^t\}_{b=1}^{\infty}$  способом описанным в доказательствах теорем 2.2 и 2.3 из [3].

Следующий аналог теоремы Д. Витали можно доказать методом близким классическому.

Теорема 7. Пусть  $a \Delta b$  рациональный сегмент и  $\mathcal{V}$  свойство рациональных сегментов такое, что для всяких рационального сегмента  $\bar{a} \Delta \bar{b}$  и ПЧ  $\kappa$ ,  $\bar{a} \Delta \bar{b} \in a \Delta b \&$   
 $\& 0 < \kappa < |\bar{a} \Delta \bar{b}'|$ , верно  $(\exists c d (\bar{a} < c < d < \bar{b} \& \kappa <$   
 $< |c \Delta d| \& \mathcal{V}(c \Delta d)) \vee \neg \exists c d (\bar{a} < c < d < \bar{b} \& \kappa < |c \Delta d| \& \mathcal{V}(c \Delta d))$ .

Тогда существует рекурсивно перечислимое множество НЧ  $C$  такое, что сегменты  $\mathcal{S}_L \mathcal{L}_L$ ,  $l \in C$ , обладают свойством  $\mathcal{V}$ , дизъюнкты и содержатся в  $a \nabla b$  и верно

$$\forall c d (a < c < d < b \& \mathcal{V}(c \Delta d) \supset \exists l (l \in C \& \frac{1}{2} \cdot |c \Delta d| \leq |\mathcal{S}_L \mathcal{L}_L| \&$$

$$\& \neg (c \Delta d \cap \mathcal{S}_L \mathcal{L}_L = \emptyset)) \& \forall f (f \in \Pi_2 \& \forall m \neg \exists c d (a < c < f <$$

$$< d < b \& |c \Delta d| < \frac{1}{2^m} \& \mathcal{V}(c \Delta d)) \supset \neg \exists l (l \in C \& f \in$$

$$\in \mathcal{S}_L \mathcal{L}_L)) \& ((\max_{l \in (C^{(n+1)}, C^{(n)})} |\mathcal{S}_L \mathcal{L}_L|) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0) .$$

Теорема 8. 1) Пусть  $\{f_i\}_{i=1}^{\infty}$  система  $\Pi_1$ -чисел и пусть для всякого НЧ  $i$ ,  $1 \leq i \leq \infty$ , ПЧ  $\underline{f}_i$  является квазимонотонной. Тогда  $(\sum_{i=1}^{\infty} f_i) \in \Pi_1$

2) Для всяких  $\Pi_1$ Ч  $\xi$  и квазичисла  $\eta$  верно  $(\xi + \eta) \in \Pi_1$ .

3) Существует  $\Pi_1$ Ч  $f_1$  и  $f_2$  такие, что  $\underline{f}_1$  неубывающая ПЧ и  $(f_1 + f_2) \in \Pi_2$ .

4) Для всякого ПЧ  $\xi$  существуют  $\Pi_1$ Ч  $\eta_1$  и  $\eta_2$  такие, что  $\xi = \eta_1 + \eta_2$ .

Методом принадлежащим В.А. Кушнеру [4] можно доказать следующее утверждение.

**Теорема 9.** Пусть  $F$  алгоритмический оператор из  $\Pi_1$  до  $\Pi$  (соотв. из  $\Pi_2$  до  $\Pi$ ). Тогда  $F$  является почти непрерывным.

**Лемма 4** (ср. [7]). Пусть  $\{ \{ x_i^l \Delta y_i^l \}_{i=1}^{\tau_l} \}_l$  последовательность систем сегментов и  $\{ \{ r_m^l \}_{m=1}^{\tau_l} \}_l$  последовательность последовательностей НЧ такие, что  $(\max_{1 \leq i \leq \tau_l} |x_i^l \Delta y_i^l|) \xrightarrow{l \rightarrow \infty} 0$  &  $\forall l \neg \exists \delta \forall j (\delta \leq j \supset r_j^l = r_j^0)$ .

Тогда существует ПЧ  $\eta$ , для которого верно

$$\begin{aligned} & (\neg \exists l \supset r_q (\forall j (\delta \leq j \supset r_j^l = r_j \& r_j^{l+1} = q) \& (\tau_l < r \vee r \leq \tau_l \& q \leq \tau_{l+1} \& \neg (x_q^{l+1} \Delta y_q^{l+1} \in x_r^l \Delta y_r^l))) \supset \\ & \supset \forall l r (\neg \exists \delta \forall j (\delta \leq j \supset r_j^l = r) \supset \\ & \supset \eta \in x_r^l \Delta y_r^l) . \end{aligned}$$

**Лемма 5.** Пусть  $\tau$  НЧ,  $\{ j_i \}_{i=0}^{\sigma}$  возрастающая система ПЧ,  $j_0 = 0$  &  $j_{\sigma} = \tau$ ,  $m$  НЧ, а  $\{ q_l \}_l$  последовательность НЧ такие, что  $\tilde{u}_{m_0}$  стройный алгоритм, который не является арифметически полным,

$$\begin{aligned} & \forall k (! \mathcal{U}_{\tau} m \square k+1 \supset \forall j (1 \leq j \leq \tau \supset ! \mathcal{U}_{\tau} \mathcal{U}_{\tau} m \square k_1 \square j)) \& \\ & \& \forall l (1 \leq q_l \leq \sigma+1) \& \neg \exists k \forall l (k \leq l \supset q_k = q_l) . \end{aligned}$$

Тогда можно построить последовательность НЧ  $\{ r_l \}_l$  такую, что  $\forall l (1 \leq r_l \leq \tau+1)$  &  $\neg \exists k \forall l (k \leq l \supset r_k = r_l)$  и если  $r$  и  $q$  НЧ, для которых верно  $\exists k \forall l (k \leq l \supset r_l = r \& q_l = q)$ , то  $r$  наименьшее НЧ  $j$  такое, что

$$\begin{aligned} & (q \leq \sigma \& j_{q-1} < j \leq j_q \& \neg \exists k (! \mathcal{U}_{\tau} m \square k_1 \& \\ & \& \neg ! \mathcal{U}_{\tau} \mathcal{U}_{\tau} m \square k_1 \square j)) \vee j = \tau+1 . \end{aligned}$$

**Лемма 6.** Пусть  $\{ \{ x_i^l \Delta y_i^l \}_{i=1}^{\tau_l} \}_l$  последовательность непустых систем неперекрывающихся сегментов такая,

что  $\forall l j (1 \leq j \leq \tau_{l+1} \supset \exists i (1 \leq i \leq \tau_l \& x_i^{l+1} \Delta y_j^{l+1} \subseteq x_i^l \Delta y_j^l))$ .

Тогда 1)  $\exists \xi (\xi \in \Pi \& \forall l \neg (\xi \in \bigcup_{i=1}^{\tau_l} x_i^l \Delta y_i^l))$   
(Н.А.Шанин [1]),

2)  $\forall m \neg \exists l (\sum_{i=1}^{\tau_l} |x_i^l \Delta y_i^l| < \frac{1}{2^m}) \supset \forall \xi (\xi \in \Pi \& \forall l \neg (\xi \in \bigcup_{i=1}^{\tau_l} x_i^l \Delta y_i^l)) \supset \xi \in \Pi_1)$  и

3)  $\neg \forall m \neg \exists l (\sum_{i=1}^{\tau_l} |x_i^l \Delta y_i^l| < \frac{1}{2^m}) \supset \exists \xi (\xi \in \Pi_2 \& \forall l \neg (\xi \in \bigcup_{i=1}^{\tau_l} x_i^l \Delta y_i^l))$ .

Доказательство. Верность 2) ясна. Ввиду того, что можно без ограничения общности предположить  $(\max_{1 \leq i \leq \tau_l} |x_i^l \Delta y_i^l|) \xrightarrow{l \rightarrow \infty} 0$ , и, ввиду лемм 4 и 5 для доказательства 1) и 3) достаточно заметить, что существуют алгоритмы  $\xi$  и  $\eta$  такие, что для всяких НЧ  $l$ ,  $i$  и  $t$  верно

$$! \xi_{-l} i \equiv (1 \leq i \leq \tau_l \& \exists k (l < k \& \neg \exists j (1 \leq j \leq \tau_k \& x_j^k \Delta y_j^k \subseteq x_i^l \Delta y_i^l))) \text{ и}$$

$$! \eta_{-l} i t \equiv (1 \leq i \leq \tau_l \& \exists k (l < k \& \forall j (1 \leq j \leq \tau_k \& x_j^k \Delta y_j^k \subseteq x_i^l \Delta y_i^l \supset x_j^k \Delta y_j^k \subseteq \bigcup_{r=1}^t K_r^t)))$$

Лемма 7. Пусть  $a \Delta b$  рациональный сегмент,  $w$  НЧ,  $\{Q_m^k\}_{m \in \mathbb{N}}$  последовательность последовательностей рациональных сегментов, и  $\{C_m^k\}_{m \in \mathbb{N}}$  последовательность неинфинитных рекурсивно перечислимых множеств НЧ такие, что

$$\frac{1}{2^w} < |a \Delta b| \& \forall k t (\sum_{\substack{1 \leq m \leq t \\ \neg (m \in C_m^k)}} |Q_m^k| < \frac{1}{2^{w+k}})$$

Тогда существует ПЧ  $\xi$ , для которого верно  $\xi \in a \Delta b \& \forall k \neg \exists m (\neg (m \in C_m^k) \& \xi \in Q_m^k)$ .

Доказательство. Мы определим для всякого НЧ  $l - \varepsilon_l \cong 2^l$  и  $a_i^l \Delta b_i^l \cong (a + \frac{i-1}{2^l} \cdot |a \Delta b|) \Delta (a + \frac{i}{2^l} \cdot |a \Delta b|)$  ( $1 \leq i \leq 2^l$ ) и построим НЧ  $t$  и возрастающую последовательность НЧ  $\{k_m\}_m$

такие, что ряд  $\sum_{m=1}^{\infty} \frac{2^m}{2^{k_m}}$  сходится и верно

$$\frac{1}{2^w} + \sum_{m=1}^{\infty} \frac{2^m}{2^{w+k_m}} + \frac{1}{2^t} < |a \Delta b|. \text{ Мы обозначим } \varepsilon_0 \cong 1, \\ k_0 \cong 0 \text{ и } \forall m (r_m^0 \cong 1).$$

Пусть  $l$  НЧ и пусть мы уже имеем последовательность НЧ  $\{r_m^{l-1}\}_m$ , для которой верно  $\neg \exists \rho \forall j (\rho \leq j \rightarrow r_j^{l-1} = r_\rho^{l-1} \leq \varepsilon_{l-1})$ . Тогда мы при помощи леммы 5 построим последовательность НЧ  $\{r_m^l\}_m$  такую, что не могут не существовать НЧ  $q$  и  $r$ , для которых выполнено  $\exists \rho \forall j (\rho \leq j \rightarrow r_j^{l-1} = q \ \& \ r_j^l = r)$  и  $r$  является наименьшим НЧ  $i$  таким, что  $1 \leq i \leq \varepsilon_l$  &  $2q - 1 \leq i \leq 2q$  и для всякого НЧ  $v$  верно

$$\sum_{\rho=1}^v |K_\rho^t \cap a_i^l \Delta b_i^l| + \sum_{k=1}^{k_l} \sum_{\substack{1 \leq m \leq v \\ (m \in C_k)}} |Q_m^k \cap a_i^l \Delta b_i^l| < \frac{1}{2^{t+l}} + \\ + \sum_{m=1}^l \sum_{k=k_{m-1}+1}^{k_m} \frac{2^{m-1}}{2^{w+k+l}}.$$

Остается применить лемму 4.

Н.В. Петри [6] доказал, что для всякой последовательности псевдочисел можно построить псевдочисло неравное ни одному ее члену. Ввиду теоремы 1 и лемм 4 - 7 верно следующее.

Теорема 10. Пусть  $\{\xi_k\}_{k \in \mathbb{N}}$  последовательность псевдочисел, а  $a \Delta b$  сегмент. Тогда  $\exists \xi \eta (\xi \in \Pi_1 \ \& \ \eta \in \Pi_2 \ \& \ \xi \in a \nabla b \ \& \ \eta \in a \nabla b \ \& \ \neg \exists k (\xi = \xi_k \vee \eta = \xi_k))$ .

Введенные понятия возможно и полезно использовать в

конструктивном математическом анализе. Ведь  $\Pi_1$ -числа образуют своего рода "универсальное множество нулевой меры". Поэтому можно ожидать, что  $\Pi_2$ -числа ведут себе лучше чем  $\Pi_1$ -числа. С другой стороны в случае  $\Pi_1$ -чисел помогает наличие последовательности неинфинитных рекурсивных множеств НЧ, которая является своего рода регулятором сходимости в себе последовательности РЧ соответствующей  $\Pi_1$ -числу.

Обозначение. 1) Пусть  $\mathcal{F}$  функция, а  $P$  и  $Q$  слова, которые являются или КДЧ или псевдочислами. Тогда мы обозначим

$$D_{k,l}(\mathcal{Q}, \mathcal{F}, P) \equiv \forall m \neg \neg \exists m \forall a \& (a < P < \& \& \& - a < \frac{1}{2^m} \supset \\ \supset \left| \frac{\mathcal{F}(\&) - \mathcal{F}(a)}{\& - a} - Q \right| < \frac{1}{2^m} ) .$$

Теорема 11. 1) Если функция  $\mathcal{F}$  обладает свойством  $(N)^*$  (см. [11]), то  $\forall \xi (\xi \in \Pi_1 \supset \mathcal{O}_{\mathcal{F}}(\xi) \in \Pi_1)$  .

2) Если  $\mathcal{F}$  равномерно непрерывная функция, существует  $\{F_m\}_m \in S$  такое, что  $D(\mathcal{F}, \{F_m\}_m)$  (см. [9]) и верно  $\forall \xi (\xi \in \Pi_1 \supset \mathcal{O}_{\mathcal{F}}(\xi) \in \Pi_1)$ , то  $\mathcal{F}$  обладает свойством  $(N)^*$  .

Теорема 12. Пусть  $\mathcal{F}$  функция, которая не может не быть функцией слабо ограниченной вариации на  $0 \Delta 1$  и пусть  $t$  НЧ такое, что для всякого НЧ  $\&$  верно  $A_{k,l}(\mathcal{F}_{\&})$  (см. [10]), где  $\forall x (\mathcal{F}_{\&}(x) \simeq \mathcal{F}(\min(\max(x, \exists_n(K_n^t)), \exists_n(K_n^t))))$  . Тогда  $A_{k,l}(\mathcal{F})$  .

Пример 1. Существуют неубывающие функции  $\mathcal{F}_1$  и  $\mathcal{F}_2$  такие, что

$$1) A_{k,l}(\mathcal{F}_1) \& \exists \xi (\xi \in \Pi_1 \& \mathcal{O}_{\mathcal{F}_1}(\xi) \in \Pi_2) \quad \text{и}$$



2)  $\forall x \neg \exists y D(y, \mathcal{F}_2, x) \& \forall \xi (\xi \in \Pi \supset \exists \eta (\eta \in \Pi \& \& D_{\kappa\lambda}(\eta, \mathcal{F}_2, \xi))) \& \forall \xi (\xi \in \Pi_1 \supset \sigma_{\mathcal{F}_2}(\xi) \in \Pi_1)$   
и вместе с тем  $\neg A_{\kappa\lambda}(\mathcal{F}_2)$ .

**Теорема 13.** Пусть  $\mathcal{F}$  равномерно непрерывная функция, которая не может не быть функцией слабо ограниченной вариации на  $0 \triangle 1$ . Тогда для всякого П<sub>2</sub>Ч  $\eta$  не может не существовать ПЧ  $\dot{j}$  такое, что  $0 \leq \dot{j}$  и существует в точности  $\dot{j}$  ПЧ  $\xi$ , для которых верно  $\sigma_{\mathcal{F}}(\xi) = \eta$ .

**Пример 2.** Существует равномерно непрерывная функция  $\mathcal{F}$  слабо ограниченной вариации на  $0 \triangle 1$  такая, что  $0 \leq \mathcal{F} \leq 1$  и для всяких П<sub>1</sub>Ч  $\eta$  из  $0 \triangle 1$  и ПЧ  $r$  не может не существовать возрастающая система ПЧ  $\{\xi_i\}_{i=1}^r$ , для которой верно  $\forall i (1 \leq i \leq r \supset \xi_i \in 0 \triangle 1 \& \sigma_{\mathcal{F}}(\xi_i) = \eta)$ .

#### Л и т е р а т у р а

- [1] ШАНИН Н.А.: Конструктивные вещественные числа и конструктивные функциональные пространства, Труды Мат. инст. им. В.А. Стеклова LXVII (1962), 15-294.
- [2] ЗАСЛАВСКИЙ И.Д.: Некоторые свойства конструктивных вещественных чисел и конструктивных функций, там же, 385-457.
- [3] ЗАСЛАВСКИЙ И.Д. и ЦЕЙТИН Г.С.: О сингулярных покрытиях и связанных с ними свойствах конструктивных функций, там же, 458-502.
- [4] КУШНЕР В.А.: Теоремы непрерывности для некоторых типов вычислимых операторов, ДАН СССР 208(1973), 1031-1034.
- [5] КУШНЕР В.А.: Об одном типе вычислимых действительных функций, ДАН СССР 215(1974), 259-262.

- [6] ПЕТРИ Н.В.: Эффективная неперечислимость псевдочисел, Сборник работ по теории алгоритмов и математической логике, ВЦ АН СССР, Москва, 1974, 143-147.
- [7] КУШНЕР Б.А.: Конструктивная версия терремы Кенига, там же, 87-111.
- [8] ДЕДУТ О.: Необходимое и достаточное условие абсолютной непрерывности конструктивных функций, Comment. Math. Univ. Carolinae 11(1970), 705-726.
- [9] ДЕДУТ О.: Об одном условии дифференцируемости конструктивных функций ограниченной вариации, Comment. Math. Univ. Carolinae 12(1971), 687-711.
- [10] ДЕДУТ О.: О суперпозициях абсолютно непрерывных конструктивных функций, Comment. Math. Univ. Carolinae 12(1971), 423-451.
- [11] ДЕДУТ О. и НЕМЕЧКОВА Л.: О конструктивных аналогах свойств (N) и (S), Comment. Math. Univ. Carolinae 14(1973), 565-582.

Matematicko-fyzikální fakulta  
Karlova universita  
Sokolovská 83, 18600 Praha 8  
Československo

(Oblatum 4.3.1975)