

**В. О. Миронкин** (Москва, ТВП). **О методе связанного опробования элементов неизвестного подмножества при действии случайного отображения специального вида.**

Пусть  $A = \{0, 1\}^r$ ,  $r \in \mathbb{N}$ , и на множестве  $A$  задана равномерная мера  $p(a) = 2^{-r}$ ,  $\forall a \in A$ .

Пусть задано  $\varepsilon \in \mathbb{N}$ . Зафиксируем некоторый элемент  $s = (s_1, s_2, \dots, s_r) \in A$  — центр множества  $\Theta$ . Положим  $\Theta = \Theta(\varepsilon) = \{x \in A : \|s \oplus x\| \leq \varepsilon\}$ . Очевидно,  $|\Theta| = \sum_{j=0}^{\varepsilon} \binom{r}{j}$ .

Пусть далее  $B = \{0, 1\}^q$ ,  $q \in \mathbb{N}$  и зафиксирован произвольный элемент  $b \in B$ . Рассмотрим множество всех отображений  $\text{Im} = \{f : A \rightarrow B | f(\Theta) = b\}$  и зададим на  $\text{Im}$  равномерную меру.

Рассмотрим задачу восстановления множества  $\Theta$  при условии, что значение  $\varepsilon$  известно и для любого  $a \in A$  значение  $f(a)$  легко вычислить. При каждом вычислении значения  $f(a)$  отображение  $f$  выбирается случайно  $\forall a \in A$ .

В работах [1, 2] было показано, что для восстановления множества  $\Theta$  достаточно определить его произвольный элемент. В работе, представленной данным докладом, предлагается новый подход к восстановлению произвольного элемента множества  $\Theta$ .

**Метод связанного опробования.** Ранее в работе [2] автором рассматривался подход частичного опробования при восстановлении произвольного элемента множества  $\Theta$ , заключающийся в опробовании усеченных векторов множества  $A$ . Напомним, что суть подхода частичного опробования заключается в опробовании элементов множества  $C_\varepsilon$ , где  $C_l$  — множество двоичных векторов вида  $(0, \dots, 0, a_{\varepsilon+1}, \dots, a_r)$ ,  $a_i \in \{0, 1\}$ ,  $0 \leq l < i \leq r$ .

Действительно, в работе [2] показано, что если центр множества  $\Theta$  имеет вид  $s = (s_1, s_2, \dots, s_r)$ , то вектор вида  $(0, \dots, 0, s_{\varepsilon+1}, \dots, s_r)$  будет заведомо лежать во множестве  $\Theta$ .

Обозначим  $X_l$  множество двоичных векторов вида  $(1, \dots, 1, a_{l+1}, \dots, a_r)$ .

**О п р е д е л е н и е.** Будем говорить, что множества  $C_l$  и  $X_l$  *опробуются связным образом*, если для каждого элемента вида  $(s_{l+1}, \dots, s_r)$  одновременно опробуются элементы  $(0, \dots, 0, s_{l+1}, \dots, s_r)$  и  $(1, \dots, 1, s_{l+1}, \dots, s_r)$ .

**Предложение 1.** *Для определения произвольного элемента множества  $\Theta$  достаточно связным образом опробовать элементы множеств  $C_{2\varepsilon+1}$  и  $X_{2\varepsilon+1}$ .*

Средняя трудоемкость такого опробования оценивается величиной  $(2^{r-2\varepsilon-1} + 2^{r-2\varepsilon-1})/2 = 2^{r-2\varepsilon-1}$ .

**З а м е ч а н и е.** Значение длины нулевого и единичного подвекторов, указанное в предложении 1, не может превышать  $2\varepsilon + 1$ .

**О структуре множества  $\Theta$ .** В работе [2] изучались соотношения между центром множества  $\Theta$  и множествами  $D_{l,k}(t)$ ,  $l + k \leq r$ ,  $1 \leq t \leq r - 1$ . Напомним, что  $D_{l,k}(t)$  обозначалось множество таких двоичных векторов  $(a_1, a_2, \dots, a_r) \in A$ , что  $\|(a_1, a_2, \dots, a_t)\| = l$ ,  $\|(a_{t+1}, \dots, a_r)\| = k$ ,  $l + k \leq r$ .

**О п р е д е л е н и е.** Обозначим  $D_{m,l,k}(t_1, t_2)$ ,  $t_1 + t_2 < r$ , множество таких двоичных векторов  $(a_1, a_2, \dots, a_r) \in A$ , что  $\|(a_1, a_2, \dots, a_{t_1})\| = m$ ,  $\|(a_{t_1+1}, \dots, a_{t_2})\| = l$ ,  $\|(a_{t_2+1}, \dots, a_r)\| = k$ ,  $m + l + k \leq r$ .

Согласно введённому определению, имеем  $|D_{m,l,k}(t_1, t_2)| = \binom{t_1}{m} \binom{t_2}{l} \binom{r-t_1-t_2}{k}$ , где  $t_1 + t_2 < r$ ,  $m + l + k \leq r$ .

Для более компактной записи последующих результатов используем следующие обозначения:  $p = \min\{\varepsilon, t_1\}$ ,  $p_i = \min\{\varepsilon, i\}$ ,  $q_i = \min\{\varepsilon - p_i, t_2\}$ ,  $i = 0, 1, \dots, p$ .

**Предложение 2.** Пусть  $t_1 + t_2 < r$ ,  $0 \leq k \leq r - t_1 - t_2$ . Тогда если  $\Theta \cap D_{0,0,k}(t_1, t_2) = \emptyset$ , то  $s \notin \bigcup_{i=0}^p \bigcup_{j=0}^{q_i} \bigcup_{l=k-\varepsilon+i+j}^{k+\varepsilon-i-j} D_{i,j,l}(t_1, t_2)$ . Если  $\Theta \cap D_{0,t_2,k}(t_1, t_2) = \emptyset$ , то  $s \notin \bigcup_{i=0}^p \bigcup_{j=t_2-q_i}^{t_2} \bigcup_{l=k-\varepsilon+t_2+i-j}^{k+\varepsilon-t_2-i+j} D_{i,j,l}(t_1, t_2)$ .

**Предложение 3.** Пусть  $t_1 + t_2 < r$ ,  $0 \leq k \leq r - t_1 - t_2$ . Тогда если  $\Theta \cap D_{t_1,0,k}(t_1, t_2) = \emptyset$ , то  $s \notin \bigcup_{i=0}^p \bigcup_{j=0}^{q_i} \bigcup_{l=k-\varepsilon+i+j}^{k+\varepsilon-i-j} D_{t_1-i,j,l}(t_1, t_2)$ . Если  $\Theta \cap D_{t_1,t_2,k}(t_1, t_2) = \emptyset$ , то  $s \notin \bigcup_{i=0}^p \bigcup_{j=t_2-q_i}^{t_2} \bigcup_{l=k-\varepsilon+t_2+i-j}^{k+\varepsilon-t_2-i+j} D_{t_1-i,j,l}(t_1, t_2)$ .

**Следствие 1.** Пусть  $2\varepsilon + 1 < r$ ,  $0 \leq k \leq r - 2\varepsilon - 1$ . Тогда если  $\Theta \cap D_{0,0,k}(\varepsilon + 1, \varepsilon) = \emptyset$ , то  $s \notin \bigcup_{i=0}^\varepsilon \bigcup_{j=0}^{\varepsilon-i} \bigcup_{l=k-\varepsilon+i+j}^{k+\varepsilon-i-j} D_{i,j,l}(\varepsilon + 1, \varepsilon)$ . Если  $\Theta \cap D_{0,\varepsilon,k}(\varepsilon + 1, \varepsilon) = \emptyset$ , то  $s \notin \bigcup_{i=0}^\varepsilon \bigcup_{j=i}^\varepsilon \bigcup_{l=k+i-j}^{k-i+j} D_{i,j,l}(\varepsilon + 1, \varepsilon)$ .

**Следствие 2.** Пусть  $2\varepsilon + 1 < r$ ,  $0 \leq k \leq r - 2\varepsilon - 1$ . Тогда если  $\Theta \cap D_{\varepsilon+1,0,k}(\varepsilon + 1, \varepsilon) = \emptyset$ , то  $s \notin \bigcup_{i=0}^\varepsilon \bigcup_{j=0}^{\varepsilon-i} \bigcup_{l=k-\varepsilon+i+j}^{k+\varepsilon-i-j} D_{\varepsilon-i,j,l}(\varepsilon + 1, \varepsilon)$ . Если  $\Theta \cap D_{\varepsilon+1,\varepsilon,k}(\varepsilon + 1, \varepsilon) = \emptyset$ , то  $s \notin \bigcup_{i=0}^\varepsilon \bigcup_{j=i}^\varepsilon \bigcup_{l=k+i-j}^{k-i+j} D_{\varepsilon-i,j,l}(\varepsilon + 1, \varepsilon)$ .

**Предложение 4.** Пусть  $2\varepsilon + 1 < r$ ,  $\varepsilon \leq k \leq r - 2\varepsilon - 1$ . Тогда если  $\Theta \cap D_{0,0,k}(\text{varepsilon} + 1, \varepsilon) = \emptyset$  и  $\Theta \cap D_{0,\varepsilon,k-\varepsilon}(\varepsilon + 1, \varepsilon) = \emptyset$ , то  $s \notin \bigcup_{i=k-\varepsilon}^{k+\varepsilon} D_{0,i}(\varepsilon + 1)$ . Если  $\Theta \cap D_{\varepsilon+1,0,k}(\varepsilon + 1, \varepsilon) = \emptyset$  и  $\Theta \cap D_{\varepsilon+1,\varepsilon,k-\varepsilon}(\varepsilon + 1, \varepsilon) = \emptyset$ , то  $s \notin \bigcup_{i=k-\varepsilon}^{k+\varepsilon} D_{\varepsilon+1,i}(\varepsilon + 1)$ .

**Определение центра множества  $\Theta$ .** Напомним понятие весовой группы  $A_k = \{a \in A : \|a\| = k\}$ ,  $k = 0, 1, \dots, r$ , введённое в работе [1].

В работе [2] были предложены алгоритмы, позволяющие определить центр  $s$  множества  $\Theta$  в случае, когда известен произвольный элемент  $a \in \Theta_m \cup \Theta_M$ , где,  $\Theta_k = A_k \cap \Theta$ ,  $k = 0, 1, \dots, r$ . Рассмотрим вопрос определения центра  $s$  множества  $\Theta$  в случае, когда известен элемент  $a \notin \Theta_m \cup \Theta_M$ .

Приведем предложение из работы [1], описывающее распределение числа элементов множества  $\Theta$  в зависимости от веса центра  $s$ .

**Предложение 5.** Пусть  $\varepsilon \leq r/2$ ,  $s \in A$  и  $\|s\| = k$ ,  $k \in \{0, 1, \dots, r\}$ . Тогда для любого  $j$ ,  $0 \leq j \leq \varepsilon$

$$|A_{k+j} \cap \Theta| = \sum_{t=0}^{[(\varepsilon-j)/2]} \binom{r-k}{j+t} \binom{k}{t}, \quad |A_{k-j} \cap \Theta| = \sum_{t=0}^{[(\varepsilon-j)/2]} \binom{k}{j+t} \binom{r-k}{t}.$$

Предположим, что при опробовании весовой группы  $A_k = \{a \in A : \|a\| = k\}$ ,  $k = 0, 1, \dots, r$ , справедливо соотношение  $|A_k \cap \Theta| = m$ ,  $m \in \mathbb{N}$ . Тогда согласно предложению 5 можно записать две системы уравнений относительно переменных  $(i, j)$ ,  $0 \leq i \leq r$ ,  $0 \leq j \leq \varepsilon$ :

$$\begin{cases} \sum_{t=0}^{[(\varepsilon-j)/2]} \binom{r-i}{j+t} \binom{i}{t} = m, \\ k = i + j, \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} \sum_{t=0}^{[(\varepsilon-j)/2]} \binom{r+j-k}{j+t} \binom{k-j}{t} = m, \\ i = k - j, \end{cases} \quad (1)$$

$$\begin{cases} \sum_{t=0}^{[(\varepsilon-j)/2]} \binom{i}{j+t} \binom{r-t}{t} = m, \\ k = i - j, \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} \sum_{t=0}^{[(\varepsilon-j)/2]} \binom{j+k}{j+t} \binom{r-j-k}{t} = m, \\ i = j + k. \end{cases} \quad (2)$$

Для полученного решения  $(i, j)$  системы (1) или (2) возможны два случая. Если  $i - \varepsilon \geq 0$ , то опробуем элементы весовой группы  $A_{i-\varepsilon}$  и находим множество  $\Theta_{i-\varepsilon}$ .

---

Тогда  $s = \bigvee_{a \in \Theta_{i-\varepsilon}} a$ . Если же  $i - \varepsilon < 0$ , то опробуем элементы весовой группы  $A_{i+\varepsilon}$  и находим множество  $\Theta_{i+\varepsilon}$ . Тогда  $s = \&x_{a \in \Theta_{i+\varepsilon}} a$ .

## СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. *Миронкин В. О.* Восстановление подмножества области определения при отображении специального вида. — Обозрение прикл. и промышл. матем., 2012, т. 19, в. 3, с. 413–415.
2. *Миронкин В. О.* Методы восстановления неизвестного подмножества при действии случайного отображения специального вида. — Обозрение прикл. и промышл. матем., 2013, т. 20, в. 2, с. 144–146.