Вычислительные методы в дискретной математике

2013 DOI 10.17223/20710410/19/11

УДК 511

# О ВЕРХНЕЙ ГРАНИЦЕ ПЛОТНОСТИ ИНЪЕКТИВНЫХ ВЕКТОРОВ

Д. М. Мурин

Ярославский государственный университет им. П. Г. Демидова, г. Ярославль, Россия

E-mail: nirum87@mail.ru

Рассматривается последовательность Штерна  $b_1 = 1, b_2 = 1, b_3 = 2, b_4 = 3, b_5 = 6,$  $b_6=11,\ b_7=20,\ b_8=40\dots$  Устанавливаются верхние и нижние границы для значений элементов  $b_i$  последовательности Штерна. В предположении, что вектор  $(a_1, \ldots, a_r)$ , элементы которого строятся по правилу  $a_1 = b_r$ ,  $a_2 = b_r + b_{r-1}$ , ...,  $a_r = \sum_{i=1}^r b_i$ , является инъективным вектором с наименьшим возможным среди инъективных векторов размера r максимальным элементом, устанавливается верхняя граница плотности инъективных векторов для  $r \geqslant 4$ .

Ключевые слова: плотность интективных векторов, последовательность Штерна.

# Введение

Напомним некоторые определения.

**Определение 1.** Вектор  $A = (a_1, \dots, a_r)$  называется возрастающим, если и только если условие  $a_i > a_{i-1}$  выполняется для всех  $j, 2 \le j \le r$ .

**Определение 2.** Вектор  $A = (a_1, \dots, a_r)$  называется *инъективным*, если для любых различных подмножеств  $A^*, A^{**} \subseteq \{a_1, \dots, a_r\}$  суммы их элементов различны.

**Определение 3.** Плотностью вектора  $A = (a_1, \ldots, a_r)$  называется число

$$d = \frac{r}{\log_2 \max_{1 \leqslant i \leqslant r} a_i}.$$

В работе [1] рассмотрен вопрос о порядке роста числа инъективных векторов с ростом максимального элемента вектора. Среди всех инъективных векторов заданного размера r можно выделить векторы, обладающие наименьшим максимальным элементом, то есть векторы, обладающие таким максимальным элементом, что инъективных векторов с меньшим максимальным элементом не существует. В силу определения 3 эти векторы обладают наибольшей плотностью среди всех инъективных векторов размера r. В данной работе устанавливается верхняя граница для плотности инъективных векторов в предположении, что один из инъективных векторов  $(a_1, \ldots, a_r)$ , обладающий наименьшим максимальным элементом среди всех таких векторов, может быть построен по правилу  $a_1 = b_r$ ,  $a_2 = b_r + b_{r-1}$ , ...,  $a_r = \sum_{i=1}^r b_i$ , где  $b_1, \ldots, b_r$ —суть первые r элементов последовательности Штерна.

## 1. О последовательности Штерна и результатах экспериментов

В ходе вычислительных экспериментов по подсчёту числа возрастающих инъективных и сверхрастущих векторов получена информация о векторах, обладающих наименьшим среди всех векторов фиксированного размера r максимальным элементом. Во втором столбце таблицы приведены все возрастающие инъективные векторы,

Nº1(19)

обладающие наименьшим среди всех таких векторов максимальным элементом, для  $1 \leqslant r \leqslant 9$ .

Рассмотрим для каждого возрастающего инъективного вектора  $(a_1, a_2, \ldots, a_r)$ , обладающего наименьшим среди всех векторов размера r максимальным элементом, разностный вектор

$$(a_2-a_1,\ldots,a_{r-1}-a_{r-2},a_r-a_{r-1})$$

размера r-1 (третий столбец таблицы). Для каждого  $2\leqslant r\leqslant 9$  среди разностных векторов встречается вектор, образованный первыми r-1 элементами последовательности  $b_1=1,\ b_2=1,\ b_3=2,\ b_4=3,\ b_5=6,\ b_6=11,\ b_7=20,\ b_8=40,\ldots$ , кроме того, элементы вектора  $(a_1,a_2,\ldots,a_r)$ , соответствующего этому разностному вектору, построены по правилу  $a_1=b_r,\ a_2=b_r+b_{r-1},\ldots,\ a_r=\sum\limits_{i=1}^r b_i.$ 

Инъективные векторы с наименьшим максимальным элементом
и их разностные векторы

Размер	Инъективные векторы с наименьшим	Разностный
вектора $r$	максимальным элементом	вектор
1	(1)	
2	(1, 2)	(1)
3	(1, 2, 4)	(1, 2)
	(2,3,4)	(1,1)
4	(3, 5, 6, 7)	(2, 1, 1)
5	(3, 6, 11, 12, 13)	(3, 5, 1, 1)
	(6,9,11,12,13)	(3,2,1,1)
6	(11, 17, 20, 22, 23, 24)	(6, 3, 2, 1, 1)
7	(20, 31, 37, 40, 42, 43, 44)	(11, 6, 3, 2, 1, 1)
	(20, 40, 71, 77, 80, 82, 83, 84)	(20, 31, 6, 3, 2, 1, 1)
8	(39, 59, 70, 77, 78, 79, 81, 84)	(20, 11, 7, 1, 1, 2, 3)
	(40,60,71,77,80,82,83,84)	(20,11,6,3,2,1,1)
9	(77, 117, 137, 148, 154, 157, 159, 160, 161)	(40, 20, 11, 6, 3, 2, 1, 1)

Последовательность чисел  $b_1 = 1$ ,  $b_2 = 1$ ,  $b_3 = 2$ ,  $b_4 = 3$ ,  $b_5 = 6$ ,  $b_6 = 11$ ,  $b_7 = 20$ ,  $b_8 = 40$ , . . . образована по следующему правилу: первый элемент последовательности равен 1, второй — предыдущему элементу, следующие два — сумме двух предыдущих элементов, следующие три — сумме трех предыдущих элементов и так далее:

$$b_1 = 1; \qquad b_2 = b_1; \\ b_3 = b_2 + b_1; \qquad b_4 = b_3 + b_2; \\ b_5 = b_4 + b_3 + b_2; \qquad b_6 = b_5 + b_4 + b_3; \qquad b_7 = b_6 + b_5 + b_4; \\ b_8 = b_7 + b_6 + b_5 + b_4; \ b_9 = b_8 + b_7 + b_6 + b_5; \ b_{10} = b_9 + b_8 + b_7 + b_6; \ b_{11} = b_{10} + b_9 + b_8 + b_7; \\ b_8 = b_7 + b_6 + b_5 + b_4; \ b_9 = b_8 + b_7 + b_6 + b_5; \ b_{10} = b_9 + b_8 + b_7 + b_6; \ b_{11} = b_{10} + b_9 + b_8 + b_7; \\ b_{11} = b_{11} + b_{12} + b_{13} + b_{14} + b_{14} + b_{15} + b_{$$

Известно [2, с. 73 и 535], что в рекуррентном виде i-й член последовательности Штерна  $b_1, b_2, \ldots$  при  $i \ge 2$  может быть записан следующим образом:

$$b_i = \sum_{j=1}^{\left[\sqrt{2(i-2)+1/4}+1/2\right]} b_{i-j},$$

где через [x] обозначена целая часть числа  $x \in \mathbb{R}$ .

Последовательности такого типа впервые в 1838 г. рассмотрел М. А. Штерн в работе [3]; последовательность  $b_1, b_2, \ldots$  также носит его имя [4], хотя в рассмотренной Штерном последовательности сумма каждого числа слагаемых берётся только 2 раза.

Последовательность Штерна широко применяется при изучении процедур взвешенного голосования [5], а также в штрафной логике [6]. Более того, в работе [6] есть указание на то, что в 1983 г. А. Родригез [7] доказал, что не существует «свободных от коллизий» (что в нашей терминологии можно понимать как инъективных) векторов размера r, максимальный элемент которых меньше  $\sum_{i=1}^{r} b_i$ , однако в работе [5], полностью основанной на работе [7], таких указаний нет. Тем не менее в обеих работах [5, 6] говорится о том, что А. Родригез [7] показал, что вектор  $(a_1, a_2, \ldots, a_r)$ , элементы которого построены по правилу  $a_1 = b_r$ ,  $a_2 = b_r + b_{r-1}$ , ...,  $a_r = \sum_{i=1}^{r} b_i$ , является инъективным (и, более того, «сохраняющим большинство», то есть при k < h любая сумма k его элементов меньше, чем любая сумма h его элементов, что важно для взвешенного голосования, но, вообще говоря, является дополнительным к инъективности условием).

Основываясь на результатах экспериментов, полагаем, что является справедливой следующая гипотеза, необходимая для обоснования основного результата.

**Гипотеза 1.** Не существует инъективного вектора размера r, максимальный элемент которого строго меньше величины  $\sum_{i=1}^{r} b_i$ , где  $b_1, \ldots, b_r$ — суть первые r элементов последовательности Штерна.

## 2. О плотности инъективных векторов

Прежде чем перейти к доказательству основного результата, получим верхние и нижние оценки для значений элементов последовательности Штерна. Теорема 1 показывает, что каждый следующий элемент последовательности Штерна не превосходит удвоенного предыдущего элемента.

**Теорема 1.** Пусть  $b_1, b_2, \ldots$  последовательность Штерна, тогда  $2b_i \geqslant b_{i+1}$  для всех  $i \in \mathbb{N}$ .

Доказательство. Утверждение теоремы сводится к неравенству

$$\sum_{j=1}^{\left[\sqrt{2(i-2)+1/4}+1/2\right]} b_{i-j} \geqslant \sum_{j=1}^{\left[\sqrt{2(i-1)+1/4}+1/2\right]-1} b_{i-j},$$

поскольку

$$b_{i+1} = b_i + \sum_{j=2}^{\left[\sqrt{2(i-1)+1/4}+1/2\right]} b_{i+1-j} = b_i + \sum_{j=1}^{\left[\sqrt{2(i-1)+1/4}+1/2\right]-1} b_{i-j}.$$

Покажем, что  $\left[\sqrt{2(x-1)+1/4}+1/2\right]-\left[\sqrt{2x+1/4}+1/2\right]+1\geqslant 0$  для всех  $x\in\mathbb{N}.$  Сначала заметим, что для всех  $x\in\mathbb{N}$ 

$$\begin{split} \sqrt{2x+1/4} &> \sqrt{2(x-1)+1/4} \geqslant \sqrt{2x+1/4}-1. \\ \Pi\text{оэтому } 0 &> \sqrt{2(x-1)+1/4}+1/2-\sqrt{2x+1/4}-1/2 \geqslant -1 \text{ и} \\ 0 &> \left[\sqrt{2(x-1)+1/4}+1/2\right]+\left\{\sqrt{2(x-1)+1/4}+1/2\right\}-\\ &-\left[\sqrt{2x+1/4}+1/2\right]-\left\{\sqrt{2x+1/4}+1/2\right\} \geqslant -1, \end{split}$$

где через  $\{x\}$  обозначена дробная часть числа  $x \in \mathbb{R}$ .

Ho 
$$1 > \left\{\sqrt{2x + 1/4} + 1/2\right\} - \left\{\sqrt{2(x - 1) + 1/4} + 1/2\right\} > -1$$
, следовательно,

$$1 > \left\lceil \sqrt{2(x-1) + 1/4} + 1/2 \right\rceil - \left\lceil \sqrt{2x + 1/4} + 1/2 \right\rceil > -2,$$

и так как  $\left\lceil \sqrt{2(x-1)+1/4}+1/2 \right\rceil - \left\lceil \sqrt{2x+1/4}+1/2 \right\rceil + 1$  – целое число, то

$$1 \geqslant \left[\sqrt{2(x-1) + 1/4} + 1/2\right] - \left[\sqrt{2x + 1/4} + 1/2\right] + 1 \geqslant 0,$$

что завершает доказательство теоремы.

Первое следствие теоремы 1 определяет случаи, в которых следующий элемент последовательности Штерна в точности равен удвоенному предыдущему элементу.

**Следствие 1.** Пусть  $b_1, b_2, \ldots$  последовательность Штерна, тогда  $2b_i = b_{i+1}$  при i = n(n-1)/2 + 1 и n > 1.

**Доказательство.** Достаточно показать, что при i=n(n-1)/2+1 и n>1

$$\left[\sqrt{2(i-2)+1/4}+1/2\right] = \left[\sqrt{2(i-1)+1/4}+1/2\right] - 1.$$

С одной стороны, если i = n(n-1)/2 + 1, то

$$\left[\sqrt{2(i-1)+1/4}+1/2\right]-1=\left[\sqrt{(n-1/2)^2}+1/2\right]-1=n-1.$$

Так как  $(1-A)^2 = 1 - 2A + A^2 > 1 - 2A$  для  $A \in \mathbb{R}$ , то

$$1 - \frac{2}{(n-1/2)^2} < \left(1 - \frac{1}{(n-1/2)^2}\right)^2,$$

и при n > 1 выполнены неравенства

$$n-1 \leqslant \sqrt{(n-1/2)^2 - 2} + 1/2 < n - \frac{1}{n-1/2} < n.$$

Следовательно, с другой стороны, если i = n(n-1)/2 + 1 и n > 1, то

$$\left[\sqrt{2(i-2)+1/4}+1/2\right] = \left[\sqrt{(n-1/2)^2-2}+1/2\right] = n-1.$$

Следствие доказано. ■

Второе следствие из теоремы 1 дает верхнюю оценку величины i-го элемента последовательности Штерна.

**Следствие 2.** Пусть  $b_1, b_2, \ldots$  — последовательность Штерна, тогда  $2^{i-2} \geqslant b_i$  при  $i \geqslant 2$ .

**Доказательство.** Поскольку  $2b_i \geqslant b_{i+1}$  для всех  $i \in \mathbb{N}$ , то для всех  $i \geqslant 2$  выполняется  $2^{i-2} = 2^{i-2}b_2 \geqslant 2^{i-3}b_3 \geqslant \ldots \geqslant b_i$ . ■

Следующие леммы необходимы для получения нижней оценки величины i-го элемента последовательности Штерна. Первые две из них связаны с нижними оценками биномиальных коэффициентов вида  $C_{2n}^n$ . Третья напоминает о некоторых особенностях средних величин.

**Лемма 1.** Для всех  $n \in \mathbb{N}$  имеет место  $C_{2n}^n \geqslant 2^{2n-1-2^{-1}\log_2 n}$ .

**Доказательство.** Для n=1 выполняется равенство  $C_2^1=2^{2-1-2^{-1}\log_2 1}=2.$  Рассмотрим случай  $n\geqslant 2.$  По формуле Стирлинга [8]

$$n! = (2\pi n)^{1/2} n^n e^{-n} e^{\theta_n/(12n)}$$

для некоторого  $0 < \theta_n < 1$ , поэтому

$$C_{2n}^{n} = \frac{(2n)!}{n!n!} = \frac{((2\pi(2n))^{1/2}(2n)^{2n}e^{-(2n)}e^{\theta_{1n}/(24n)}}{(2\pi n)n^{2n}e^{-2n}e^{\theta_{2n}/(6n)}} = \frac{2^{2n-C_n/n}}{(\pi n)^{1/2}} = 2^{2n-2^{-1}\log_2(\pi n)-C_n/n},$$

где 
$$0 < \theta_{1n} < 1; \ 0 < \theta_{2n} < 1; \ C_n = \log_2 e^{\frac{4\theta_{2n} - \theta_{1n}}{24}}$$

Теперь, поскольку  $\frac{|C_n|}{n} < \frac{1}{6}$  для всех  $n \geqslant 2$  и  $\frac{\log_2 \pi}{2} = 0.82574...,$ 

$$C_{2n}^n > 2^{2n-1-2^{-1}\log_2 n}$$

для всех  $n \geqslant 2$ .

**Лемма 2.** Для всех  $n \in \mathbb{N}$ 

$$\prod_{j=1}^{n} (2 - j^{-1}) \geqslant 2^{n - 1 - 2^{-1} \log_2 n}.$$

Доказательство.

$$\prod_{i=1}^{n} (2-j^{-1}) = \frac{(2n-1)!!}{n!} = \frac{(2n)!}{2^n (n!)^2} = \frac{C_{2n}^n}{2^n} \geqslant \frac{2^{2n-1-2^{-1}\log_2 n}}{2^n} = 2^{n-1-2^{-1}\log_2 n}. \blacksquare$$

**Лемма 3.** Пусть  $A = (a_1, a_2, \dots, a_r)$  — возрастающий вектор, тогда

$$s \frac{\sum\limits_{i=1}^r a_i}{r} \geqslant \sum\limits_{i=1}^s a_i$$
 для всех  $1 \leqslant s \leqslant r$ .

**Доказательство.** Для s=r, очевидно, выполняется равенство.

Для  $1 \leqslant s \leqslant r - 1$ 

$$s \frac{\sum_{i=s+1}^{r} a_i}{r-s} \geqslant s a_{s+1} \geqslant \sum_{i=1}^{s} a_i,$$

поэтому 
$$s\sum_{i=s+1}^r a_i\geqslant r\sum_{i=1}^s a_i-s\sum_{i=1}^s a_i,$$
 откуда  $\sum_{i=1}^r a_i\geqslant r\sum_{i=1}^s a_i.$   $\blacksquare$ 

Теорема 2 даёт нижнюю оценку i-го элемента последовательности Штерна.

**Теорема 2.** Пусть  $b_1, b_2, \ldots$  последовательность Штерна, тогда для любого натурального  $l \geqslant 3$ 

$$b_l \geqslant 2^{l-4-2^{-1}\log_2([\sqrt{2(l-2)+1/4}-1/2])}$$
.

**Доказательство.** Пусть t=n(n-1)/2+1 и k=n-1, тогда, согласно следствию 1 из теоремы 1,  $b_{t+1}=2b_t$ . Рассмотрим возрастающий вектор

$$\left(b_{t-(n-1)},\ldots,b_{t-1}\right) = \left(b_{\frac{(n-1)(n-2)}{2}+1+1},\ldots,b_{\frac{(n-1)(n-2)}{2}+1+n-1}\right)$$

размера r=n-1. По лемме 3 для всех  $1\leqslant s\leqslant n-1$  получим

$$\sum_{j=1}^{s} b_{\frac{(n-1)(n-2)}{2}+1+j} \leqslant \frac{s}{n-1} \sum_{i=1}^{n-1} b_{t-i}$$

и, так как  $\sum_{i=1}^{n-1} b_{t-i} = b_t$ , то для всех  $1 \leqslant s \leqslant n-1$ 

$$b_t - \sum_{j=1}^s b_{\frac{(n-1)(n-2)}{2}+1+j} \geqslant \frac{n-1-s}{n-1} b_t,$$

поэтому

$$b_{t+2} = b_{t+1} + b_t + \dots + b_{\frac{(n-1)(n-2)}{2}+3} = 3b_t + \left(b_t - b_{\frac{(n-1)(n-2)}{2}+2}\right) \geqslant 3b_t + \frac{k-1}{k}b_t,$$

$$b_{t+3} \geqslant b_{t+2} + b_{t+1} + b_t + \frac{k-2}{k}b_t \geqslant 6b_t + \frac{k-1}{k}b_t + \frac{k-2}{k}b_t,$$

$$b_{t+4} \geqslant 12b_t + 2\frac{k-1}{k}b_t + \frac{k-2}{k}b_t + \frac{k-3}{k}b_t,$$

В случае  $2\leqslant i\leqslant n$  получаем

$$b_{t+i} \geqslant \left(3 \cdot 2^{i-2} + 2^{i-3} \frac{k-1}{k} + 2^{i-4} \frac{k-2}{k} + \dots + 2 \frac{k-(i-3)}{k} + \frac{k-(i-2)}{k} + \frac{k-(i-1)}{k}\right) b_t =$$

$$= \left(2^i + 2^{i-3} \frac{-1}{k} + 2^{i-4} \frac{-2}{k} + \dots + 2 \frac{-(i-3)}{k} + \frac{-(i-2)}{k} + \frac{-(i-1)}{k}\right) b_t =$$

$$= \left(2^i - 2^{i-3} \frac{1}{k} \left(\sum_{j=1}^{i-2} \frac{j}{2^{j-1}} + \frac{(i-1)}{2^{i-3}}\right)\right) b_t \geqslant \left(2^i - 2^{i-3} \frac{1}{k} \left(\sum_{j=1}^{i-1} \frac{j}{2^{j-1}} + \frac{(i-1)}{2^{i-2}}\right)\right) b_t \geqslant$$

$$\geqslant \left(2^i - 2^{i-3} \frac{1}{k} \sum_{j=1}^{\infty} \frac{j}{2^{j-1}}\right) b_t = \left(2^i - 2^{i-1} k^{-1}\right) b_t = 2^{i-1} \left(2 - k^{-1}\right) b_t,$$

так как

$$S = \sum_{j=1}^{\infty} \frac{j}{2^{j-1}} = \sum_{j=1}^{\infty} \frac{1}{2^{j-1}} + \sum_{l=1}^{\infty} \frac{l-1}{2^{l-1}} = 2 + 2^{-1} \sum_{j=1}^{\infty} \frac{j}{2^{j-1}} = 2 + 2^{-1} S.$$

Таким образом,  $b_{t+1}=2b_t$  для t=n(n-1)/2+1 и  $b_{t+i}\geqslant 2^{i-1}(2-(n-1)^{-1})b_t$  для  $2\leqslant i\leqslant n$ . Из этого следует, что

$$b_{t+1} = 2b_t \geqslant 2 \cdot 2^{n-2} \left( 2 - (n-2)^{-1} \right) b_{t-(n-1)} \geqslant 2 \prod_{j=1}^{n-2} \left( 2^j \left( 2 - j^{-1} \right) \right) b_2,$$

и по лемме 2

$$2\prod_{j=1}^{n-2} \left(2^{j} \left(2-j^{-1}\right)\right) b_2 = 2^{(n-2)(n-1)/2+1} \cdot 2^{n-3-2^{-1} \log_2(n-2)} \geqslant 2^{t+1-4-2^{-1} \log_2(n-2)}.$$

При  $2 \leqslant i \leqslant n$ 

$$b_{t+i} \geqslant 2^{i-1} \left( 2 - (n-1)^{-1} \right) b_t \geqslant 2^{i-1} \left( 2 - (n-1)^{-1} \right) 2^{n-2} \left( 2 - (n-2)^{-1} \right) b_{t-(n-1)} \geqslant 2^{i-1} \prod_{j=1}^{n-1} \left( 2^j \left( 2 - j^{-1} \right) \right) b_2 = 2^{i-1} 2^{(n-2)(n-1)/2} \prod_{j=1}^{n-1} \left( 2 - j^{-1} \right),$$

и по лемме 2

$$2^{i-1}2^{(n-2)(n-1)/2}\prod_{j=1}^{n-1} (2-j^{-1}) = 2^{t+i-4-2^{-1}\log_2(n-1)}.$$

Пусть l=t+i, где  $1\leqslant i\leqslant n$ , тогда при  $l\geqslant 2$ 

$$n = \max\left\{j \in \mathbb{N} : \frac{j(j-1)}{2} + 2 \leqslant l\right\} = \max\left\{j \in \mathbb{N} : (j-1/2)^2 \leqslant 2(l-2) + 1/4\right\} = \max\left\{j \in \mathbb{N} : j \leqslant \sqrt{2(l-2) + 1/4} + 1/2\right\} = \left\lceil\sqrt{2(l-2) + 1/4} + 1/2\right\rceil.$$

Следовательно, при  $l \geqslant 3$ 

$$b_{l} = b_{t+i} \geqslant 2^{t+i-4-2^{-1}\log_{2}(n-1)} = 2^{l-4-2^{-1}\log_{2}([\sqrt{2(l-2)+1/4}+1/2]-1)} = 2^{l-4-2^{-1}\log_{2}([\sqrt{2(l-2)+1/4}-1/2])}.$$

Теорема доказана. ■

Наконец, теорема 3 устанавливает верхнюю границу для плотности инъективных векторов.

**Теорема 3.** При условии, что гипотеза 1 является верной, плотность инъективных векторов размера  $r\geqslant 4$  удовлетворяет неравенству

$$d_{in} \leqslant \frac{r}{r - 3 - 2^{-1} \log_2([\sqrt{2(r-2) + 1/4} - 1/2])}.$$

**Доказательство.** Для возрастающих инъективных векторов размера r при условии, что гипотеза 1 верна, выполнено

$$a_r = \sum_{i=1}^r b_i \geqslant 2 + \sum_{i=3}^r 2^{i-4-2^{-1}\log_2([\sqrt{2(i-2)+1/4}-1/2])} \geqslant 2 + 2^{-4-2^{-1}\log_2([\sqrt{2(r-2)+1/4}-1/2])} \sum_{i=3}^r 2^i = 2 + 2^{-1-2^{-1}\log_2([\sqrt{2(r-2)+1/4}-1/2])} (2^{r-2}-1) \geqslant 2^{r-3-2^{-1}\log_2([\sqrt{2(r-2)+1/4}-1/2])}.$$

Обратим внимание на то, что в данном случае

$$\log_2 a_r \geqslant r - 3 - 2^{-1} \log_2([\sqrt{2(r-2) + 1/4} - 1/2]),$$

но для вычисления верхней границы плотности необходимо потребовать, чтобы выполнялось неравенство

$$r-3-2^{-1}\log_2([\sqrt{2(r-2)+1/4}-1/2])>0,$$

поскольку  $d_{in} > 0$ . Это условие выполнено при  $r \geqslant 4$ .

Из этого следует, что при  $r\geqslant 4$ 

$$d_{in} = \frac{r}{\max_{1 \le i \le r} \log_2 a_i} = \frac{r}{\log_2 a_r} \le \frac{r}{r - 3 - 2^{-1} \log_2(\left[\sqrt{2(r-2) + 1/4} - 1/2\right])}.$$

Теорема доказана. ■

### Заключение

Возможно, кому-то покажется более интересной следующая граница, легко получаемая из теоремы 3.

**Следствие 3.** При условии, что гипотеза 1 является верной, плотность инъективных векторов размера  $r \geqslant 4$  удовлетворяет неравенству

$$d_{in} \leqslant \frac{r}{r - 3,25 - 2^{-2} \log_2(r - 2)}.$$

Заметим, что границы, приведенные в теореме 2 и следствии 3, на наш взгляд, улучшают встречающуюся, например в [9], границу  $r/(r-\log_2 r)$ , поскольку при  $r\geqslant 20$  справедливо неравенство

$$\frac{r}{r-3,25-2^{-2}\log_2(r-2)}<\frac{r}{r-\log_2 r}.$$

#### ЛИТЕРАТУРА

- 1. *Мурин Д. М.* О порядке роста числа инъективных и сверхрастущих рюкзачных векторов // Моделирование и анализ информационных систем. 2012. Т. 19. № 3. С. 103—115.
- 2. Кнут Д. Искусство программирования. Т. 1. М.: Издательский дом «Вильямс», 2008.
- 3. Stern M. A. Aufgaben // J. Reine Angew. Math. 1838. No. 18. P. 100.
- 4. Sloane N. J. A. and Plouffe S. The Encyclopedia of Integer Sequences. San Diego: Academic Press, 1995.
- 5. Kreweras G. Sur quelques problemes relatifs au vote pondere [Some problems of weighted voting] // Math. Sci. Humaines. 1983. No. 84. P. 45–63.
- 6. Chetcuti-Sperandio N. and Lagrue S. How to choose weightings to avoid collisions in a restricted penalty logic // Principles of Knowledge Representation and Reasoning: Proc. 11-th International Conf. Sydney: AAAI Press, 2008. P. 340–347.
- 7. Rodriguez A. Étude des propriétés d'une suite numérique liée à un problème de vote pondéré // Thèse de docteur-ingénieur, Université Pierre et Marie Curie. 1983.
- 8. *Фихтенгольц Г. М.* Курс дифференциального и интегрального исчисления. Т. 2. М.: Физматлит, 2001.
- 9. *Николенко С.* Криптография и решетки. http://logic.pdmi.ras.ru/~sergey/teaching/cscryp09/05-lattices.pdf. 2009.